

50 1190 0101

Утвержден

РУСБ.10015-01-УД

ОПЕРАЦИОННАЯ СИСТЕМА СПЕЦИАЛЬНОГО НАЗНАЧЕНИЯ  
«ASTRA LINUX SPECIAL EDITION»

Руководство по КСЗ. Часть 1

РУСБ.10015-01 97 01-1

Листов 220

Инв. № подл	Подп. и дата	Взам. инв. №	Инв. № дубл	Подп. и дата

2021

Литера О<sub>1</sub>

## АННОТАЦИЯ

Настоящий документ является первой частью руководства по комплексу средств защиты (КСЗ) операционной системы специального назначения «Astra Linux Special Edition» РУСБ.10015-01 (далее по тексту — ОС).

Документ предназначен для администраторов безопасности.

Руководство по КСЗ состоит из двух частей:

- РУСБ.10015-01 97 01-1 «Операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition». Руководство по КСЗ. Часть 1»;
- РУСБ.10015-01 97 01-2 «Операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition». Руководство по КСЗ. Часть 2».

В первой части руководства приведены общие сведения о КСЗ, рассмотрены идентификация и аутентификация, дискреционное и мандатное управление доступом, защита памяти, изоляция процессов, защита среды виртуализации, маркировка документов, контроль подключения съемных машинных носителей информации, сопоставление пользователя с устройством, регистрация событий безопасности, надежное функционирование, фильтрация сетевого потока, контроль целостности, генерация КСЗ, режим ограничения действий пользователя Киоск-2, а также порядок запуска и применения ОС.

Дополнительная информация о настройке компонентов и управлении программными пакетами, а также варианты реализации отдельных решений с использованием ОС приведены на официальном сайте <https://wiki.astralinux.ru>.

Во второй части руководства приведено описание тестов КСЗ.

**СОДЕРЖАНИЕ**

1. Общие сведения . . . . .	10
1.1. Состав КСЗ . . . . .	10
1.2. Контролируемые функции . . . . .	10
1.3. Средства организации ЕПП . . . . .	12
2. Идентификация и аутентификация . . . . .	13
3. Дискреционное управление доступом . . . . .	15
3.1. Общие сведения . . . . .	15
3.2. Linux-привилегии . . . . .	20
3.3. Средства управления дискреционными ПРД . . . . .	20
3.3.1. chown . . . . .	21
3.3.2. chgrp . . . . .	22
3.3.3. chmod . . . . .	22
3.3.4. umask . . . . .	24
3.3.5. getfacl . . . . .	25
3.3.6. setfacl . . . . .	26
3.3.6.1. Элементы ACL . . . . .	28
3.3.6.2. Автоматически созданные права доступа . . . . .	28
3.4. Дискреционное управление доступом в СУБД PostgreSQL . . . . .	29
3.5. Средства управления дискреционными ПРД к объектам БД СУБД PostgreSQL . . . . .	32
4. Мандатное управление доступом и мандатный контроль целостности . . . . .	34
4.1. Общие сведения . . . . .	34
4.2. Мандатное управление доступом . . . . .	34
4.2.1. Уровень конфиденциальности . . . . .	35
4.2.2. Категория конфиденциальности . . . . .	35
4.2.3. Дополнительные мандатные атрибуты управления доступом . . . . .	36
4.3. Мандатный контроль целостности . . . . .	37
4.4. Мандатный контекст безопасности . . . . .	38
4.5. Применение правил мандатного управления доступом и мандатного контроля целостности . . . . .	39
4.6. PARSEC-привилегии . . . . .	41
4.7. Включение и выключение мандатного управления доступом . . . . .	43

4.7.1. Включение мандатного управления доступом . . . . .	43
4.7.2. Выключение мандатного управления доступом . . . . .	43
4.8. Включение и выключение мандатного контроля целостности . . . . .	44
4.8.1. Включение мандатного контроля целостности на ОС . . . . .	44
4.8.2. Включение мандатного контроля целостности на файловой системе . . . . .	44
4.8.3. Выключение мандатного контроля целостности . . . . .	46
4.8.4. Выключение мандатного контроля целостности на файловой системе . . . . .	46
4.8.5. Администрирование ОС при включенном режиме МКЦ . . . . .	46
4.9. Запуск служб systemd с уровнем целостности и конфиденциальности . . . . .	47
4.10. Сетевое взаимодействие . . . . .	48
4.10.1. Механизм privsock . . . . .	49
4.11. Шина межпроцессного взаимодействия D-Bus . . . . .	49
4.11.1. Виды сообщений . . . . .	50
4.11.2. Процесс взаимодействия с шиной . . . . .	50
4.11.3. Процесс соединения с системной шиной . . . . .	51
4.11.4. Объекты и субъекты системы . . . . .	52
4.11.5. Алгоритм проверки меток для различных сообщений и режимов работы . . . . .	53
4.11.6. Привилегии процесса dbus-daemon . . . . .	54
4.11.7. Расширенное управление политиками . . . . .	55
4.11.7.1. Конфигурационный файл . . . . .	55
4.11.7.2. Формирование клиентских политик из политик шины . . . . .	60
4.12. Средства управления мандатными ПРД . . . . .	61
4.12.1. pdpl-file . . . . .	62
4.12.2. pdp-id . . . . .	63
4.12.3. pdp-init-fs . . . . .	64
4.12.4. pdp-ls . . . . .	64
4.12.5. pdpl-ps . . . . .	65
4.12.6. pdpl-user . . . . .	65
4.12.7. sumac . . . . .	66
4.12.8. userlev . . . . .	68
4.12.9. usercat . . . . .	68
4.12.10. Устаревшие утилиты управления мандатными ПРД . . . . .	69
4.12.10.1. chmac . . . . .	69

4.12.10.2. macid . . . . .	70
4.12.10.3. lsm . . . . .	72
4.12.10.4. psmac . . . . .	72
4.12.10.5. usermac . . . . .	73
4.12.10.6. getfmac . . . . .	74
4.12.10.7. setfmac . . . . .	74
4.13. Средства управления привилегиями пользователей и процессов . . . . .	75
4.13.1. usercaps . . . . .	75
4.13.2. execaps . . . . .	76
4.13.3. pscaps . . . . .	77
4.14. Мандатное управление доступом в СУБД PostgreSQL . . . . .	78
4.14.1. Порядок применения мандатных правил управления доступом . . . . .	79
4.14.2. Средства управления мандатными ПРД к объектам БД . . . . .	85
4.14.3. Целостность мандатных атрибутов кластера баз данных . . . . .	88
4.14.4. Ссылочная целостность мандатных атрибутов . . . . .	88
4.14.5. Особенности создания правил, системы фильтрации и триггеров . . . . .	90
4.14.5.1. Особенности использования представлений и материализованных представлений . . . . .	90
4.14.6. Функции сравнения для типа maclabel . . . . .	91
4.14.7. Система привилегий СУБД . . . . .	91
4.15. Мандатное управление доступом в комплексах программ гипертекстовой обработки данных и электронной почты . . . . .	92
4.16. Настройка загрузчика GRUB 2 . . . . .	93
5. Защита среды виртуализации . . . . .	94
5.1. Дискреционное управление доступом к виртуальной машине . . . . .	94
5.2. Мандатное управление доступом к виртуальной машине . . . . .	95
5.3. Режим «только чтение»: запрет модификации образа виртуальной машины . . . . .	96
6. Регистрация событий безопасности . . . . .	98
6.1. Правила протоколирования . . . . .	98
6.2. Протоколирование на основе меток безопасности . . . . .	99
6.3. Средства управления протоколированием . . . . .	100
6.3.1. setfaud . . . . .	100
6.3.2. getfaud . . . . .	102

6.3.3. useraud . . . . .	102
6.3.4. psaud . . . . .	103
6.3.5. ausearch . . . . .	104
6.3.6. Дополнительные параметры системы протоколирования событий . . . . .	107
6.4. Средства централизованного аудита и протоколирования . . . . .	107
6.5. Регистрация событий в СУБД PostgreSQL . . . . .	107
6.5.1. Настройка файла <code>pg_audit.conf</code> для регистрации событий . . . . .	108
6.5.2. Настройка маски регистрации событий . . . . .	109
6.5.2.1. Назначение списков регистрации событий в режиме <code>internal</code> . . . . .	111
6.5.2.2. Назначение списков регистрации событий в режиме <code>external</code> . . . . .	112
6.5.2.3. Назначение списков регистрации событий в режимах <code>external</code> , <code>internal</code> и <code>internal, external</code> . . . . .	112
6.5.2.4. Назначение списков регистрации событий в режиме <code>none</code> . . . . .	112
7. Изоляция процессов . . . . .	113
7.1. Изоляция процессов ОС . . . . .	113
7.2. Изоляция среды исполнения контейнеров . . . . .	113
8. Защита памяти . . . . .	115
8.1. Очистка памяти . . . . .	115
8.2. Средства ограничения прав доступа к страницам памяти . . . . .	117
9. Контроль целостности . . . . .	119
9.1. Средство подсчета контрольных сумм файлов и оптических дисков . . . . .	119
9.2. Средство подсчета контрольных сумм файлов в <code>deb</code> -пакетах . . . . .	120
9.3. Средство контроля соответствия дистрибутиву . . . . .	121
9.4. Средства регламентного контроля целостности . . . . .	121
9.5. Сервис электронной подписи . . . . .	125
9.5.1. Принцип функционирования . . . . .	126
9.5.2. Условия применения . . . . .	127
9.5.3. Установка . . . . .	127
9.5.4. Использование на ненулевом уровне конфиденциальности . . . . .	129
9.5.5. Просмотр электронного документа . . . . .	131
9.5.6. Проверка уровня конфиденциальности сеанса . . . . .	132
9.5.7. Условия применения СКЗИ . . . . .	133
10. Надежное функционирование . . . . .	134

10.1. Восстановление ОС после сбоев и отказов . . . . .	134
10.2. Средства резервного копирования и восстановления ОС . . . . .	135
10.2.1. Комплекс программ Bacula . . . . .	135
10.2.2. Утилита архивирования tar . . . . .	135
10.3. Восстановление СУБД PostgreSQL после сбоев и отказов . . . . .	137
10.3.1. Создание и восстановление резервных копий баз данных с мандатными атри- бутами . . . . .	137
10.3.2. pg_dump . . . . .	138
10.3.3. pg_dumpall . . . . .	140
10.3.4. pg_restore . . . . .	140
11. Фильтрация сетевого потока . . . . .	142
11.1. Включение фильтрации сетевого потока . . . . .	142
11.2. Фильтр сетевых пакетов iptables . . . . .	142
11.3. Формирование правил . . . . .	143
11.4. Порядок прохождения таблиц и цепочек . . . . .	144
11.5. Механизм трассировки соединений . . . . .	147
11.6. Критерии выделения пакетов . . . . .	152
11.7. Действия и переходы . . . . .	153
11.8. Поддержка фильтрации на основе классификационных меток . . . . .	160
11.8.1. Модули iptables для работы с классификационными метками . . . . .	160
11.8.2. Использование ufw для работы с классификационными метками . . . . .	162
12. Маркировка документов . . . . .	164
12.1. Общие сведения . . . . .	164
12.2. Настройка печати документа с ненулевой классификационной меткой . . . . .	165
12.3. Настройка маркера печати . . . . .	167
12.3.1. Файл описания переменных маркировки . . . . .	168
12.3.2. Шаблон маркера . . . . .	171
12.3.3. Файлы описания маркера . . . . .	174
12.3.4. Изменение шрифта маркировки . . . . .	175
13. Контроль подключения съемных машинных носителей информации . . . . .	178
14. Сопоставление пользователя с устройством . . . . .	179
15. Генерация КСЗ . . . . .	180
16. Ограничение программной среды и функции безопасности . . . . .	182

16.1. Замкнутая программная среда . . . . .	182
16.1.1. Режимы функционирования . . . . .	182
16.1.2. Настройка модуля <code>digsig_verif</code> . . . . .	183
16.1.3. Подписывание файлов . . . . .	187
16.2. Режим Киоск-2 . . . . .	190
16.2.1. Профили пакета <code>parsec-kiosk2</code> . . . . .	190
16.2.2. Синтаксис профилей <code>parsec-kiosk2</code> . . . . .	190
16.2.3. Синтаксис, совместимый с <code>parsec-kiosk</code> . . . . .	191
16.2.4. Работа с Киоск-2 через консоль . . . . .	192
16.2.4.1. Включение и выключение Киоск-2 . . . . .	192
16.2.4.2. Протоколирование процессов . . . . .	193
16.2.4.3. Создание профиля . . . . .	193
16.2.5. Графическая утилита управления профилями . . . . .	194
16.2.6. Киоск Fly . . . . .	194
16.3. Изоляция приложений . . . . .	194
16.4. Функции безопасности системы . . . . .	195
16.4.1. Общие параметры вызова переключателей . . . . .	196
16.4.2. Монитор безопасности . . . . .	196
16.4.3. Установка квот на использование системных ресурсов . . . . .	198
16.4.4. Режим запрета установки бита исполнения . . . . .	198
16.4.5. Блокировка консоли для пользователей . . . . .	198
16.4.6. Блокировка интерпретаторов . . . . .	199
16.4.7. Блокировка макросов . . . . .	200
16.4.8. Блокировка трассировки <code>ptrace</code> . . . . .	200
16.4.9. Блокировка клавиши <code>&lt;SysRq&gt;</code> . . . . .	201
16.4.10. Управление автоматическим входом . . . . .	201
16.4.11. Блокировка запуска программ пользователями . . . . .	202
16.4.12. Управление загрузкой ядра <code>hardened</code> . . . . .	202
16.4.13. Запуск контейнеров Docker на пониженном уровне МКЦ . . . . .	202
16.4.14. Управление сетевыми службами . . . . .	202
16.4.15. Управление загрузкой модуля ядра <code>lkrng</code> . . . . .	203
16.4.16. Блокировка неиспользуемых модулей ядра . . . . .	203
16.4.17. Блокировка автоматического конфигурирования сетевых подключений . . . . .	203



16.4.18. Отключение отображения меню загрузчика . . . . .	203
16.4.19. Ограничение на форматирование съемных носителей . . . . .	204
16.4.20. Запрет монтирования съемных носителей . . . . .	204
16.4.21. Включение на файловой системе режима работы «только чтение» . . . . .	204
16.4.22. Блокировка выключения компьютера пользователями . . . . .	205
16.4.23. Управление вводом пароля для sudo . . . . .	205
16.4.24. Блокировка использования утилиты sumac . . . . .	205
16.4.25. Управление межсетевым экраном ufw . . . . .	205
16.4.26. Переключение режимов защищенности . . . . .	206
16.4.27. Управление режимом мандатного контроля целостности . . . . .	207
16.4.28. Управление режимом замкнутой программной среды . . . . .	208
16.4.29. Управление безопасным удалением файлов . . . . .	208
16.4.30. Управление очисткой разделов подкачки . . . . .	208
16.4.31. Управление режимом мандатного управления доступом . . . . .	209
16.5. Модуль безопасности uama . . . . .	209
16.6. Модуль безопасности lockdown . . . . .	210
17. Условия эксплуатации ОС . . . . .	212
17.1. Обеспечение безопасности среды функционирования . . . . .	212
17.2. Указания по эксплуатации ОС . . . . .	213
17.3. Условия применения ПО . . . . .	215
17.4. Условия исключения скрытых каналов . . . . .	217
Перечень сокращений . . . . .	218
РУСБ.10015-01 97 01-2 «Операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition». Руководство по КСЗ. Часть 2»	

## 1. ОБЩИЕ СВЕДЕНИЯ

КСЗ (подсистема безопасности PARSEC) предназначен для реализации функций ОС по защите информации от НСД и предоставления администратору безопасности информации средств управления функционированием КСЗ.

**ВНИМАНИЕ!** После установки ОС интерактивный вход в систему суперпользователя `root` по умолчанию заблокирован. Создаваемый при установке операционной системы пользователь включается в группу `astra-admin`. Пользователям, входящим в названную группу, через механизм `sudo` предоставляются права для выполнения действий по настройке ОС, требующих привилегий суперпользователя `root`. Далее по тексту такой пользователь именуется администратором.

### 1.1. Состав КСЗ

В состав КСЗ входят следующие основные подсистемы:

- модули подсистемы безопасности PARSEC, входящие в состав ядра ОС;
- библиотеки;
- утилиты безопасности;
- подсистема протоколирования (регистрации);
- модули аутентификации;
- графическая подсистема;
- консольный вход в систему;
- средства контроля целостности;
- средства восстановления;
- средства разграничения доступа к виртуальным машинам;
- средства разграничения доступа к подключаемым устройствам.

### 1.2. Контролируемые функции

КСЗ обеспечивает реализацию следующих функций ОС по защите информации от НСД:

- идентификацию и аутентификацию;
- дискреционное управление доступом;
- мандатное управление доступом;
- регистрацию событий безопасности;
- ограничение программной среды;
- изоляцию процессов;
- защиту памяти;
- контроль целостности;

- обеспечение надежного функционирования;
- фильтрацию сетевого потока;
- маркировку документов;
- защиту среды виртуализации;
- контроль подключения съемных машинных носителей информации (защиту ввода-вывода на отчуждаемый физический носитель информации).

Реализация перечисленных выше функций основана на следующих основных положениях:

- 1) с каждым пользователем системы связан уникальный численный идентификатор — идентификатор пользователя (UID), который является ключом к соответствующей записи в БД пользователей, содержащей информацию о пользователях, включая их реальные и системные имена. БД пользователей поддерживается и управляется системным администратором. UID является ярлыком субъекта (номинальный субъект), которым система пользуется для определения прав доступа. БД пользователей в ОС может быть как локальной для системы, так и являться частью ЕПП, функционирующего на основе протокола LDAP;
- 2) каждый пользователь входит в одну или более групп. Группа — это список пользователей системы, имеющий собственный идентификатор (GID). Поскольку группа объединяет несколько пользователей системы, в терминах политики безопасности она соответствует понятию «множественный субъект». GID является ярлыком множественного субъекта, которых у номинального субъекта может быть более одного. Таким образом, одному UID соответствует список GID;
- 3) роль действительного (работающего с сущностями) субъекта играет процесс. Каждому процессу присваивается единственный UID, являющийся идентификатором запустившего процесс номинального субъекта, т. е. пользователя. Процесс, порожденный некоторым процессом пользователя, наследует UID родительского процесса. Таким образом, все процессы, запускаемые пользователем, имеют его идентификатор. Все процессы, принадлежащие пользователю, образуют сеанс пользователя. Первый процесс сеанса пользователя порождается после прохождения процедур идентификации и аутентификации. При обращении процесса к сущности доступ предоставляется по результатам процедуры авторизации, т. е. обработки запроса на основе мандатных и дискреционных ПРД;
- 4) механизм ПРД реализован в ядре ОС, что обеспечивает его правильное функционирование при использовании любых компонентов, предоставляемых ОС. Реализация мандатного управления доступом затрагивает все подсистемы ядра, в которых реализовано дискреционное управление доступом. При этом оба вида управления

доступом функционируют параллельно, не влияя на принятие решений друг друга (непротиворечивость). Доступ разрешается в том случае, если он возможен относительно дискреционных и мандатных ПРД. Запрещается в случае, если доступ запрещен относительно любого из механизмов.

### 1.3. Средства организации ЕПП

Организация ЕПП обеспечивает:

- сквозную аутентификацию в сети;
- централизацию хранения информации об окружении пользователей;
- централизацию хранения настроек системы защиты информации на сервере.

Сетевая аутентификация и централизация хранения информации об окружении пользователя подразумевает использование двух основных механизмов: поддержки кросс-платформенных серверных приложений для обеспечения безопасности (NSS) и подгружаемых аутентификационных модулей (PAM). Сквозная аутентификация в сети реализуется на основе протокола Kerberos с использованием службы каталогов LDAP в качестве источника данных для базовых системных служб на базе механизмов NSS и PAM. Подобный подход обеспечивает централизацию хранения информации об окружении пользователей (в том числе предназначенную для обеспечения мандатного управления доступом):

- существующие в системе уровни и категории конфиденциальности;
- минимальные и максимальные уровни конфиденциальности, доступные пользователям при входе в систему;
- минимальные и максимальные наборы категорий конфиденциальности, доступные пользователям при входе в систему;
- члены привилегированных групп, которые могут получать из БД службы каталогов LDAP определенную информацию о пользователях.

Кроме того, с использованием СЗФС CIFS обеспечено централизованное хранение домашних каталогов пользователей.

Для снижения нагрузки на сеть и повышения производительности в ЕПП может применяться кэширование редко изменяемой информации в локальном кэше.

**ВНИМАНИЕ!** Измененная на сервере информация может попасть в локальный кэш с задержкой.

Более подробное описание ЕПП приведено в РУСБ.10015-01 95 01-1 «Операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition». Руководство администратора. Часть 1».

## 2. ИДЕНТИФИКАЦИЯ И АУТЕНТИФИКАЦИЯ

Функция идентификации и аутентификации пользователей в ОС основывается на использовании механизма PAM.

PAM представляют собой набор разделяемых библиотек (т.н. модулей), с помощью которых системный администратор может организовать процедуру аутентификации (подтверждение подлинности) пользователей прикладными программами. Каждый модуль реализует собственный механизм аутентификации. Изменяя набор и порядок следования модулей, можно построить сценарий аутентификации.

Подобный подход позволяет изменять процедуру аутентификации без изменения исходного кода и повторного компилирования PAM.

Сценарии аутентификации (т.е. работа этих функций) описываются в конфигурационном файле `/etc/pam.conf` и в ряде конфигурационных файлов, расположенных в каталоге `/etc/pam.d/`. Сама аутентификация выполняется с помощью PAM. Модули располагаются в каталоге `/lib/security` в виде динамически загружаемых объектных файлов.

Если ЕПП не используется, аутентификация осуществляется с помощью локальной БД пользователей (файл `/etc/passwd`) и локальной БД пользовательских паролей (файл `/etc/shadow`). Подробную информацию о структуре этих файлов можно получить с помощью команд `man 5 passwd` и `man 5 shadow` соответственно. В ОС реализована возможность хранения аутентификационной информации пользователей, полученной с использованием хеш-функций по ГОСТ Р 34.11-2012 (ГОСТ Р 34.11-94).

При использовании ЕПП аутентификация пользователей осуществляется централизованно по протоколу Kerberos. Для защиты аутентификационной информации по умолчанию используются отечественные алгоритмы по ГОСТ 28147-89 и ГОСТ Р 34.11-2012.

В ЕПП в качестве источника данных для идентификации и аутентификации пользователей применяются службы каталогов LDAP. В результате вся служебная информация пользователей сети может располагаться на выделенном сервере в распределенной гетерогенной сетевой среде. Добавление новых сетевых пользователей в этом случае производится централизованно на сервере службы каталогов. Сетевые службы, поддерживающие возможность аутентификации пользователей (web, FTP, почта), могут вместо локальных учетных записей использовать тот же каталог LDAP проверки аутентификационной информации. Администратор сети может централизованно управлять конфигурацией сети, в т.ч. разграничивать доступ к сетевым службам.

Благодаря предоставлению информации LDAP в иерархической древовидной форме разграничение доступа в рамках службы каталогов LDAP может быть основано на введении доменов. В качестве домена в данном случае будет выступать поддерево службы ката-

логов LDAP. Сервисы LDAP позволяют разграничивать доступ пользователей к разным поддеревьям каталога, хотя по умолчанию в ОС реализуется схема одного домена.

Для управления пользователями, группами и настройками их атрибутов используется графическая утилита `fly-admin-smc`. Описание графической утилиты см. в электронной справке.

Для управления БД ALD в режиме командной строки используется утилита `ald-admin`, подробное описание которой приведено в `man ald-admin`.

**Примечание.** При создании локальных пользователей или пользователей ЕПП необходимо обязательно устанавливать для них диапазоны допустимых уровней и категорий конфиденциальности: минимальный и максимальный уровни конфиденциальности, минимальный и максимальный наборы категорий конфиденциальности (см. раздел 4). Отсутствие установленных допустимых диапазонов мандатных атрибутов приводит к запрещению доступа при обращении к сетевым службам защищенных комплексов программ гипертекстовой обработки данных, электронной почты, СУБД и печати.

По умолчанию в сценарии `/etc/pam.d/common-auth`, содержащем общие для всех служб настройки и предоставляющем службу для входа в систему, используется PAM-модуль `pam_tally.so`. Данный PAM-модуль при начале процедуры аутентификации пользователя увеличивает счетчик неуспешных попыток аутентификации пользователя на единицу. Число неуспешных попыток аутентификации пользователя может быть просмотрено следующей командой:

```
faillog -u user_name
```

После успешного завершения попытки аутентификации пользователя счетчик неуспешных попыток аутентификации пользователя сбрасывается в ноль. Максимальное число неуспешных попыток аутентификации пользователя определяется утилитой `faillog` и значениями параметров `deny` и `per_user`:

```
auth [success=ignore default=die] pam_tally.so per_user deny=10
```

Использование параметра `per_user` означает, что при установке утилитой `faillog` максимального значения неуспешных попыток аутентификации для пользователя, не равного 0, применяется указанное значение. Иначе применяется значение, определяемое параметром `deny`. При отсутствии установленного параметра `per_user` используется значение параметра `deny`.

Для сброса счетчика неуспешных попыток аутентификации необходимо выполнить следующую команду:

```
faillog -r -u user_name
```

Более подробное описание см. в руководстве `man` на `faillog` и `pam_tally`.

### 3. ДИСКРЕЦИОННОЕ УПРАВЛЕНИЕ ДОСТУПОМ

#### 3.1. Общие сведения

В ОС реализован механизм дискреционных ПРД именованных субъектов (пользователей) к именованным сущностям. Реализация механизма дискреционных ПРД обеспечивает наличие для каждой пары (субъект-сущность) явное и недвусмысленное перечисление разрешенных типов доступа.

Дискреционное управление доступом применяется к каждой сущности и каждому субъекту и заключается в том, что на защищаемые именованные сущности устанавливаются (автоматически при их создании) базовые ПРД в виде идентификаторов номинальных субъектов (UID и GID), которые вправе распоряжаться доступом к данной сущности, и прав доступа к сущности. Определяются три вида доступа: чтение (read, r), запись (write, w) и исполнение (execution, x). Права доступа включают список (битовую маску) из девяти пунктов: по три вида доступа для трех классов — пользователя-владельца, группы-владельца и всех остальных. Каждый пункт в этом списке может быть либо разрешен, либо запрещен (равен 1 или 0).

При обращении процесса к сущности (с запросом доступа определенного вида, т.е. на чтение, запись или исполнение) система проверяет совпадение идентификаторов владельцев процесса и владельцев файла в определенном порядке, и, в зависимости от результата, применяет ту или иную группу прав.

Права доступа сущности, являющейся файловым объектом, могут быть изменены, если это разрешено (санкционировано) текущими правилами разграничения доступа.

Существуют также специальные биты, такие как:

- SUID (Set User ID) — бит смены идентификатора пользователя;
- SGID (Set Group ID) — бит смены идентификатора группы;
- Sticky — определяет владельца сущностей в каталоге.

Когда пользователь или процесс запускает исполняемый файл с одним из установленных битов SUID или SGID, то файлу временно назначаются права его (файла) владельца или группы (в зависимости от того, какой бит задан). Таким образом, пользователь может даже запускать файлы от имени суперпользователя.

Каталог с установленным Sticky-битом означает, что удалить файл из этого каталога может только владелец файла или суперпользователь. Другие пользователи лишаются права удалять файлы. Установить Sticky-бит в каталоге можно только от имени суперпользователя с использованием механизма sudo. Sticky-бит каталога остается до тех пор, пока владелец каталога или суперпользователь не удалит каталог явно или не изменит права доступа. Владелец может удалить Sticky-бит, но не может его установить.

Дополнительно в ОС механизмом дискреционных ПРД поддерживаются списки контроля доступа ACL (Access Control List), реализованные на основе расширенных атрибутов файловых систем. С использованием ACL можно дополнительно для каждой сущности задавать права на доступ субъектов к ней.

ACL состоит из набора записей. Права доступа к сущности для пользователя-владельца, группы-владельца и всех остальных имеют соответствующее представление в ACL в виде отдельных записей. ACL, соответствующий базовым ПРД, называется минимальным ACL. Таким образом, каждой сущности всегда сопоставляется минимальный ACL, включающий три записи: для пользователя-владельца, группы-владельца и всех остальных. Права доступа для дополнительных субъектов определяются в дополнительных записях ACL.

ACL, включающий более трех записей, называется расширенным ACL. Он дополнительно содержит запись для маски доступа и набор записей для именованных пользователей и именованных групп.

В общем случае ACL включает записи следующих типов:

- пользователь-владелец (текстовое представление: `user::rwx`);
- именованный пользователь (текстовое представление: `user:user_name:rwx`);
- группа-владельца (текстовое представление: `group::rwx`);
- именованная группа (текстовое представление: `user:group_name:rwx`);
- маска доступа (текстовое представление: `mask::rwx`);
- все остальные (текстовое представление: `other::rwx`).

Запись маски доступа используется для ограничения распространения прав доступа именованных пользователей и групп.

В механизме дискреционных ПРД реализовано отображение прав доступа к сущности, указанных в битовой маске для трех классов (пользователя-владельца, группы-владельца и всех остальных) в соответствующие записи ACL.

При использовании минимального ACL:

- права доступа из битовой маски для класса пользователь-владелец (например, `rwx`) отображаются в идентичные права доступа записи ACL типа пользователь-владелец (например, `user::rwx`);
- права доступа из битовой маски для класса группа-владелец (например, `rw-`) отображаются в идентичные права доступа записи ACL типа группа-владелец (например, `group::rw-`);
- права доступа из битовой маски для класса все остальные (например, `r--`) отображаются в идентичные права доступа записи ACL типа все остальные (например, `other::r--`).



При использовании расширенного ACL:

- права доступа из битовой маски для класса пользователь-владелец (например, `rwX`) отображаются в идентичные права доступа записи ACL типа пользователь-владелец (например, `user : : rwX`);
- права доступа из битовой маски для класса группа-владельца (например, `rw-`) отображаются в идентичные права доступа записи ACL типа маска доступа (например, `mask : : rw-`);
- права доступа из битовой маски для класса все остальные (например, `r--`) отображаются в идентичные права доступа записи ACL типа все остальные (например, `other : : r--`).

Реализованная в механизме дискреционных ПРД проверка прав доступа субъекта к сущности выполняется в два этапа. На первом этапе выбирается запись ACL, соответствующая сущности. Записи ACL для сущности просматриваются в следующем порядке:

- 1) запись для пользователя-владельца;
- 2) записи именованных пользователей;
- 3) запись группы-владельца;
- 4) записи именованных групп;
- 5) запись для всех остальных.

Решение о доступе принимается только на основе одной выбранной записи ACL. На втором этапе проверяется, что запись ACL содержит необходимые права доступа.

Алгоритм проверки прав доступа имеет следующий вид:

- 1) проверяется, является ли субъект доступа пользователем-владельцем сущности. Если субъект доступа не является пользователем-владельцем сущности, то проверка продолжается. Если субъект доступа является пользователем-владельцем сущности, то проверяется, разрешен ли в соответствии с выбранной записью ACL запрошенный субъектом вид доступа. По результатам проверки доступ либо разрешается, либо запрещается;
- 2) проверяется, является ли субъект доступа одним из именованных пользователей, указанных в записях ACL. Если субъект доступа не является именованным пользователем, указанным в записях ACL, то проверка продолжается. Если субъект доступа является именованным пользователем, то проверяется, разрешен ли в соответствии с выбранной записью ACL и записью маски доступа ACL запрошенный субъектом вид доступа. По результатам проверки доступ либо разрешается, либо запрещается;
- 3) проверяется, является ли одна из групп субъекта доступа группой-владельцем сущности. Если ни одна из групп субъекта доступа не является группой-владельцем сущности, то проверка продолжается. Если одна из групп субъекта доступа явля-

ется группой-владельцем сущности, то проверяется, разрешен ли в соответствии с выбранной записью ACL запрошенный субъектом вид доступа. По результатам проверки доступ либо разрешается, либо запрещается;

4) проверяется, является ли одна из групп субъекта доступа одной из именованных групп, указанных в записях ACL. Если ни одна из групп субъекта доступа не является именованной группой, указанной в записях ACL, то проверка продолжается. Если одна из групп субъекта доступа является именованной группой, то проверяется, разрешен ли в соответствии с выбранной записью ACL и записью маски доступа ACL запрошенный субъектом вид доступа. По результатам проверки доступ либо разрешается, либо запрещается;

5) проверяется, разрешен ли в соответствии с записью ACL для всех остальных запрошенный субъектом вид доступа. По результатам проверки доступ либо разрешается, либо запрещается;

6) если доступ не был разрешен при проведении предыдущих проверок, то доступ запрещается.

Реализованный в ОС механизм дискреционных ПРД предусматривает наличие у сущностей-контейнеров ACL, используемого по умолчанию. Названный ACL наследуется сущностями, создаваемыми в сущности-контейнере.

Сущностями доступа являются:

- файлы;
- соединения (сокеты);
- сетевые пакеты;
- механизмы IPC (разделяемая память, очереди сообщений и др.).

Механизм, реализующий дискреционное управление доступом, обеспечивает возможность санкционированного изменения списка пользователей и списка защищаемых сущностей, являющихся файловыми объектами.

Право изменения ПРД предоставлено выделенному субъекту-суперпользователю `root` (пользователю с UID, имеющим значение 0). Администратор может изменять права с использованием механизма `sudo`. Кроме того, права доступа к сущности, как указанные в битовой маске для трех классов (пользователя-владельца, группы-владельца и всех остальных), так и указанные в записях ACL, могут быть изменены субъектом, являющимся пользователем-владельцем сущности.

Реализация в ОС механизма дискреционных ПРД обеспечивает непротиворечивость правил изменения дискреционных ПРД.

При использовании для сущности минимального ACL прямое и обратное отображение ПРД обеспечивается следующим образом:

- 1) при изменении прав доступа в битовой маске для пользователя-владельца идентичным образом изменяются права доступа для пользователя-владельца в записи ACL;
- 2) при изменении прав доступа для пользователя-владельца в записи ACL идентичным образом изменяются права доступа в битовой маске для пользователя-владельца;
- 3) при изменении прав доступа в битовой маске для группы-владельца идентичным образом изменяются права доступа для группы-владельца в записи ACL;
- 4) при изменении прав доступа для группы-владельца в записи ACL идентичным образом изменяются права доступа в битовой маске для группы-владельца;
- 5) при изменении прав доступа в битовой маске для всех остальных идентичным образом изменяются права доступа для всех остальных в записи ACL;
- 6) при изменении прав доступа для всех остальных в записи ACL идентичным образом изменяются права доступа для всех остальных в битовой маске.

При использовании для сущности расширенного ACL прямое и обратное отображение ПРД обеспечивается следующим образом:

- 1) при изменении прав доступа в битовой маске для пользователя-владельца идентичным образом изменяются права доступа для пользователя-владельца в записи ACL;
- 2) при изменении прав доступа для пользователя-владельца в записи ACL идентичным образом изменяются права доступа в битовой маске для пользователя-владельца;
- 3) при изменении прав доступа в битовой маске для группы-владельца идентичным образом изменяется маска доступа в записи ACL;
- 4) при изменении маски доступа в записи ACL идентичным образом изменяются права доступа в битовой маске для группы-владельца;
- 5) при изменении прав доступа в битовой маске для всех остальных идентичным образом изменяются права доступа для всех остальных в записи ACL;
- 6) при изменении прав доступа для всех остальных в записи ACL идентичным образом изменяются права доступа для всех остальных в битовой маске.

Таким образом, реализованный в ОС механизм, регулирующий принцип дискреционного управления доступом, предусматривает санкционированное изменение дискреционных ПРД, включая санкционированное изменение списка субъектов и списка защищаемых сущностей.

### 3.2. Linux-привилегии

Linux-привилегии предназначены для передачи отдельным пользователям прав выполнения определенных административных действий и являются стандартными для системы Linux.

К Linux-привилегиям относятся: CAP\_CHOWN, CAP\_DAC\_OVERRIDE, CAP\_DAC\_READ\_SEARCH, CAP\_FOWNER, CAP\_FSETID, CAP\_KILL, CAP\_SETGID, CAP\_SETUID, CAP\_SETPCAP, CAP\_LINUX\_IMMUTABLE, CAP\_NET\_BIND\_SERVICE, CAP\_NET\_BROADCAST, CAP\_NET\_ADMIN, CAP\_NET\_RAW, CAP\_IPC\_LOCK, CAP\_IPC\_OWNER, CAP\_SYS\_MODULE, CAP\_SYS\_RAWIO, CAP\_SYS\_CHROOT, CAP\_SYS\_PTRACE, CAP\_SYS\_PACCT, CAP\_SYS\_ADMIN, CAP\_SYS\_BOOT, CAP\_SYS\_NICE, CAP\_SYS\_RESOURCE, CAP\_SYS\_TIME, CAP\_SYS\_TTY\_CONFIG, CAP\_MKNOD, CAP\_LEASE.

Linux-привилегии наследуются процессами от своих «родителей». Процессы, запущенные от имени суперпользователя, независимо от наличия у них привилегий, имеют возможность осуществлять все перечисленные привилегированные действия.

Система привилегий ОС расширена привилегиями, относящимися к системе PARSEC. PARSEC-привилегии, описанные в 4.6, обеспечивают работу с механизмом мандатного управления доступом.

Все привилегии пользователя наследуются запущенными от имени его учетной записи процессами. При запуске процесса с установленными привилегиями загрузчик динамических библиотек осуществляет сброс переменных среды окружения, позволяющих осуществлять загрузку динамических библиотек из нестандартных каталогов LD\_LIBRARY\_PATH и LD\_PRELOAD. Таким образом, установка Linux-привилегий для пользователя может привести к невозможности запуска приложений, использующих динамическую загрузку библиотек из нестандартных каталогов (например, Firefox, Thunderbird, LibreOffice, fly-scan).

Для настройки КСЗ могут использоваться как Linux-, так и PARSEC-привилегии. Порядок управления привилегиями описан в 4.13.

### 3.3. Средства управления дискреционными ПРД

Для управления дискреционными ПРД используется графическая утилита fly-fm («Менеджер файлов»). Более подробное описание утилиты см. в электронной справке.

Для управления Linux-привилегиями пользователей системы используется графическая утилита fly-admin-smc («Управление политикой безопасности»). Более подробное описание утилиты см. в электронной справке.

Далее рассмотрены средства управления дискреционными ПРД в режиме командной строки.

### 3.3.1. chown

Команда `chown` изменяет владельца и/или группу, владеющую каждым из указанных файлов, согласно заданным аргументам, которые интерпретируются в последовательном порядке. Если задано только имя пользователя (или его числовой идентификатор), то данный пользователь становится владельцем каждого из указанных файлов, а группа этих файлов не изменяется. Если за именем пользователя через двоеточие следует имя группы (или числовой идентификатор группы) без пробелов между ними, то изменяется также и группа файлов. Если двоеточие или точка следует за именем пользователя, но группа не задана, то данный пользователь становится владельцем указанных файлов, а группа указанных файлов изменяется на основную группу пользователя. Если опущено имя пользователя, а двоеточие или точка вместе с группой заданы, то будет изменена только группа указанных файлов; в этом случае `chown` выполняет ту же функцию, что и `chgrp` (3.3.2). Команда `chown` изменяет владельца и/или группу каждого `FILE` на `OWNER` и/или `GROUP`.

Синтаксис команды:

```
chown [<параметр>]... OWNER[:[GROUP]] FILE...
```

```
chown [<параметр>]... :GROUP FILE...
```

```
chown [<параметр>]... --reference=RFILE FILE...
```

Описание параметров команды приведено в таблице 1.

Таблица 1

Параметр	Описание
<code>-c, --changes</code>	То же, что и <code>--verbose</code> . Подробно описывать только файлы, чей владелец действительно изменяется
<code>--dereference</code>	Изменить владельца файла, на который указывает символьная ссылка, вместо самой символьной ссылки
<code>-h, --no-dereference</code>	Работать с самими символьными ссылками, а не с файлами, на которые они указывают. Данный параметр доступен, только если имеется системный вызов <code>lchown</code>
<code>--from=CURRENT_OWNER:CURRENT_GROUP</code>	Изменить владельца и/или группу каждого файла, только если текущий владелец и/или группа совпадает с <code>CURRENT_OWNER:CURRENT_GROUP</code> . Как группа, так и владелец могут быть опущены, в этом случае совпадение для данного атрибута не обязательно
<code>-f, --silent, --quiet</code>	Не выводить сообщения об ошибках на файлы, чей владелец не может быть изменен
<code>--reference=RFILE</code>	Вместо заданных значений <code>OWNER:GROUP</code> использовать владельца и группу файла, которые имеют <code>RFILE</code>
<code>-R, --recursive</code>	Рекурсивно изменять владельца каталогов и всего их содержимого
<code>--help</code>	Вывести справку и выйти

## Окончание таблицы 1

Параметр	Описание
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

Владелец не изменяется, если он не существует. Группа также не изменяется, если отсутствует, но изменяется на группу по умолчанию, если не задан пользователь.

**3.3.2. chgrp**

Команда `chgrp` изменяет группу, владеющую каждым из указанных файлов `FILE`, на группу `GROUP`, которая может быть задана именем группы или числовым идентификатором группы.

Синтаксис команды:

```
chgrp [<параметр>]... GROUP FILE...
```

```
chgrp [<параметр>]... --reference=RFILE FILE...
```

Описание параметров команды приведено в таблице 2.

Таблица 2

Параметр	Описание
<code>-c, --changes</code>	То же, что и <code>--verbose</code> , но выводить сообщение только тогда, когда действительно была изменена группа файла
<code>--dereference</code>	Изменить владельца файла, на который указывает символьная ссылка, вместо самой символьной ссылки
<code>-h, --no-dereference</code>	Изменить владельца символьной ссылки, а не владельца файла, на который указывает эта ссылка (доступна только на системах, имеющих системный вызов <code>lchown</code> )
<code>-f, --silent, --quiet</code>	Не выводить сообщения об ошибках
<code>--reference=RFILE</code>	Изменить группу файла <code>FILE</code> на ту, что владеет файлом <code>RFILE</code>
<code>-R, --recursive</code>	Рекурсивно изменять владельца каталогов и их содержимого
<code>-v, --verbose</code>	Выводить диагностическое сообщение об изменении владельца для каждого файла
<code>--help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

**3.3.3. chmod**

Команда `chmod` применяется для изменения прав доступа.

Синтаксис команды:

```
chmod [<параметр>]... MODE[,MODE]... FILE...
```

```
chmod [<параметр>]... OCTAL-MODE... FILE...
```

```
chmod [<параметр>]... --reference=RFILE FILE...
```

Описание параметров команды `chmod` приведено в таблице 3.

Таблица 3

Параметр	Описание
-c, --changes	То же, что и --verbose, но выводить сообщение только тогда, когда были произведены изменения
-f, --silent, --quiet	Не выдавать сообщения об ошибках на те файлы, чьи права не могут быть изменены
-v, --verbose	Подробно описывать измененные права доступа
--reference=RFILE	Изменить права доступа к файлу на те права, что имеет RFILE
-R, --recursive	Рекурсивное изменение прав доступа для каталогов и их содержимого
--help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

Команда `chmod` изменяет права доступа указанного файла `FILE` в соответствии с правами доступа, указанными в параметре `MODE`, который может быть представлен как в символьном виде, так и в виде восьмеричного числа, представляющего битовую маску новых прав доступа.

Числовой режим состоит из не более четырех восьмеричных цифр (от 0 до 7), которые складываются из битовых масок 4, 2 и 1. Любые пропущенные разряды дополняются лидирующими нулями. Первая цифра выбирает установку идентификатора пользователя (`setuid`) (4) или идентификатора группы (`setgid`) (2) или sticky-бита (1). Вторая цифра выбирает права доступа для пользователя, владеющего данным файлом: чтение (4), запись (2) и исполнение (1); третья цифра выбирает права доступа для пользователей, входящих в данную группу, с тем же смыслом, что и у второй цифры; и четвертый разряд выбирает права доступа для остальных пользователей (не входящих в данную группу), опять с тем же смыслом.

Формат символьного вида параметра `MODE`:

```
[ugoa...][[+--]][rwxXstugo...][...][, ...]
```

Каждый аргумент — это список символьных команд изменения прав доступа, разделенных запятыми. Каждая такая команда начинается с нуля или более букв `ugoa`, комбинация которых указывает, чьи права доступа к файлу будут изменены: пользователя, владеющего файлом (`u`); пользователей в данной группе (`g`); остальных пользователей, не входящих в данную группу (`o`), или же всех пользователей (`a`). Буква `a` эквивалентна `ugo`. Если не задана ни одна буква, то автоматически будет использоваться буква `a`, но биты, установленные в `umask`, не будут затронуты.

Оператор «+» добавляет выбранные права доступа к уже имеющимся у каждого файла; «-» удаляет эти права; а «=» присваивает только эти права каждому указанному файлу.

Буквы `rwXstugo` выбирают новые права доступа для пользователя, заданного одной из букв `ugoа`: чтение (`r`); запись (`w`); исполнение (или доступ к каталогу) (`x`); выполнение, если файл является каталогом или уже имеет право на выполнение для какого-нибудь пользователя (`X`); `setuid`- или `setgid`-биты (`s`); `sticky`-бит (`t`); установка для остальных таких же прав доступа, которые имеет пользователь, владеющий этим файлом (`u`); установка для остальных таких же прав доступа, которые имеет группа файла (`g`); установка для остальных таких же прав доступа, которые имеют остальные пользователи (не входящие в группу файла) (`o`).

#### Пример

Команда `chmod g-s file` снимает бит `set-group-ID` (`sgid`), команда `chmod ug+s file` устанавливает биты `suid` и `sgid`, в то время как команда `chmod o+s file` ничего не делает

Описание параметров символического вида `MODE` приведено в таблице 4.

Таблица 4

Параметр	Описание
<code>u</code>	Пользователь (владелец файла) — от <code>user</code> (пользователь)
<code>g</code>	Группа — от <code>group</code> (группа)
<code>o</code>	Остальные пользователи — от <code>other</code> (остальные)
<code>a</code>	Все пользователи — от <code>all</code> (все)
<code>+</code>	Добавить разрешения к текущим правам доступа
<code>-</code>	Удалить разрешения из текущих прав доступа
<code>=</code>	Установить разрешения вне зависимости от текущих прав доступа
<code>r</code>	Разрешение на чтение — от <code>read</code> (читать)
<code>w</code>	Разрешение на изменение — от <code>write</code> (писать)
<code>x</code>	Разрешение на исполнение — от <code>execute</code> (выполнять)
<code>l</code>	Блокировка файла для других пользователей при доступе

Команда `chmod` никогда не изменяет права на символические ссылки, т. к. этого не делает системный вызов `chmod`. Это не является проблемой: права символических ссылок никогда не используются. Однако для каждой символической ссылки, заданной в командной строке, `chmod` игнорирует символические ссылки, встречающиеся во время рекурсивной обработки каталогов.

#### 3.3.4. `umask`

Команда `umask` — это пользовательская маска (`user mask`), которая используется для присвоения определенных права доступа по умолчанию при создании файла или каталога.



Синтаксис команды:

```
umask [-p] [-S] [<маска>]
```

Пользовательская маска создания файла устанавливается равной аргументу <маска>. Если маска начинается с цифры, она интерпретируется как восьмеричное число, иначе — как маска в символьном формате, аналогичном используемому в команде `chmod` (см. 3.3.3). Если маска не указана или задан параметр `-S`, выдается текущее значение маски. Параметр `-S` вызывает выдачу маски в символьном формате; по умолчанию выдается восьмеричное число. Если указан параметр `-p`, а маска не задана, результат выдается в виде, который можно использовать во входной команде. Статус выхода — 0, если маска была успешно изменена или не указана, и 1 — в противном случае.

Команда `umask` распознается и выполняется оболочкой `shell`.

Команду `umask` целесообразно включить в пользовательский `pro`-файл. Тогда она будет автоматически вызываться при входе в систему и установит нужный режим доступа к создаваемым файлам и каталогам.

### 3.3.5. getfacl

Для каждого файла `getfacl` выводит имя файла, владельца, группу-владельца и ACL. Если каталог имеет ACL-по умолчанию, то `getfacl` выводит также ACL-по умолчанию. Файлы не могут иметь ACL-по умолчанию.

Синтаксис команды:

```
getfacl [-dRLP] <файл> ...
```

Формат вывода:

```
1: # file: somedir/
2: # owner: lisa
3: # group: staff
4: user::rwx
5: user:joe:rwx           #effective:r-x
6: group::rwx           #effective:r-x
7: group:cool:r-x
8: mask:r-x
9: other:r-x
10: default:user::rwx
11: default:user:joe:rwx   #effective:r-x
12: default:group::r-x
13: default:mask:r-x
14: default:other:---
```

Строки 4, 6 и 9 относятся к традиционным битам прав доступа к файлу, соответственно, для владельца, группы-владельца и всех остальных. Эти три элемента являются базо-

выми. Строки 5 и 7 являются элементами для отдельных пользователя и группы. Строка 8 — маска эффективных прав. Этот элемент ограничивает эффективные права, предоставляемые всем группам и отдельным пользователям. Маска не влияет на права для владельца файла и всех других. Строки 10–14 показывают ACL-по умолчанию, ассоциированный с данным каталогом.

Команда `getfacl` выводит ACL файлов и каталогов по умолчанию.

Для большого количества файлов `getfacl` выводит ACL, разделенные пустыми строками. Результаты команды `getfacl` могут использоваться как входные данные для команды `setfacl` (3.3.6).

Описание параметров команды приведено в таблице 5.

Таблица 5

Параметр	Описание
<code>--access</code>	Вывести только ACL файла
<code>-d, --default</code>	Вывести только ACL-по умолчанию
<code>--omit-header</code>	Не показывать заголовков (имя файла)
<code>--all-effective</code>	Показать все эффективные права
<code>--no-effective</code>	Не показывать эффективные права
<code>--skip-base</code>	Пропускать файлы, имеющие только основные записи
<code>-R, --recursive</code>	Для подкаталогов рекурсивно
<code>-L, --logical</code>	Следовать по символическим ссылкам, по умолчанию символические ссылки, не указанные в командной строке, игнорируются
<code>-P, --physical</code>	Не следовать по символическим ссылкам, даже если они указаны в командной строке
<code>--tabular</code>	Использовать табулированный формат вывода
<code>--numeric</code>	Показывать числовые значения пользователя/группы
<code>--absolute-names</code>	Не удалять ведущие «/» из пути файла
<code>--help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

### 3.3.6. setfacl

Команда `setfacl` изменяет ACL к файлам или каталогам. В командной строке за последовательностью команд идет последовательность файлов (за которой, в свою очередь, также может идти последовательность команд и т. д.).

Синтаксис команды:

```
setfacl [-bkndRLP] { -m|-M|-x|-X ... } <файл> ...
```

Описание параметров команды приведено в таблице 6.

Таблица 6

Параметр	Описание
<code>-m, --modify=acl</code>	Изменить текущий ACL для файла
<code>-M, --modify-file=file</code>	Прочитать записи ACL для модификации из файла
<code>-x, --remove=acl</code>	Удалить записи из ACL файла
<code>-X, --remove-file=file</code>	Прочитать записи ACL для удаления из файла
<code>-b, --remove-all</code>	Удалить все расширенные записи ACL
<code>-k, --remove-default</code>	Удалить ACL-по умолчанию
<code>--set=acl</code>	Установить ACL для файла, заменив текущий ACL
<code>--set-file=file</code>	Прочитать записи ACL для установления из файла
<code>--mask</code>	Пересчитать маску эффективных прав
<code>-n, --no-mask</code>	Не пересчитывать маску эффективных прав, обычно <code>setfacl</code> пересчитывает маску (кроме случая явного задания маски) для того, чтобы включить ее в максимальный набор прав доступа элементов, на которые воздействует маска (для всех групп и отдельных пользователей)
<code>-d, --default</code>	Применить ACL-по умолчанию
<code>-R, --recursive</code>	Для подкаталогов рекурсивно
<code>-L, --logical</code>	Следовать по символическим ссылкам, по умолчанию ссылки, не указанные в командной строке, игнорируются
<code>-P, --physical</code>	Не следовать по символическим ссылкам, даже если они указаны в командной строке
<code>--restore=file</code>	Восстановить резервную копию прав доступа, созданную командой <code>getfacl -R</code> или ей подобной. Все права доступа дерева каталогов восстанавливаются, используя этот механизм. Если вводимые данные содержат элементы для владельца или группы-владельца и команда <code>setfacl</code> выполняется пользователем с именем <code>root</code> , то владелец и группа-владелец всех файлов также восстанавливаются. Этот параметр не может использоваться совместно с другими параметрами, за исключением параметра <code>--test</code>
<code>--test</code>	Режим тестирования (ACL не изменяются)
<code>--help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

При использовании параметров `--set`, `-m` и `-x` должны быть перечислены записи ACL в командной строке. Элементы ACL разделяются одинарными кавычками.

При чтении ACL из файла при помощи параметров `--set-file`, `-M` и `-X` команда `setfacl` принимает множество элементов в формате вывода `getfacl`. В строке обычно содержится не больше одного элемента ACL.

### 3.3.6.1. Элементы ACL

Команда `setfacl` использует следующие форматы элементов ACL:

1) права доступа отдельного пользователя:

```
[d[efault]:] [u[ser]:]uid [:[+|^]perms]
```

Если не задан `uid`, то права доступа владельца файла;

2) права доступа отдельной группы:

```
[d[efault]:] g[roup]:gid [:[+|^]perms]
```

Если не задан `gid`, то права доступа группы-владельца;

3) маска эффективных прав:

```
[d[efault]:] m[ask]:[+|^] perms
```

4) права доступа всех остальных:

```
[d[efault]:] o[ther]:[+|^] perms
```

Элемент ACL является абсолютным, если он содержит поле `perms` и является относительным, если он включает один из модификаторов: «+» или «^». Абсолютные элементы могут использоваться в операциях установки или модификации ACL. Относительные элементы могут использоваться только в операции модификации ACL. Права доступа для отдельных пользователей, группы, не содержащие никаких полей после значений `uid`, `gid` (поле `perms` при этом отсутствует), используются только для удаления элементов.

Значения `uid` и `gid` задаются именем или числом. Поле `perms` может быть представлено комбинацией символов «r», «w», «x», «-» или цифр (от 0 до 7).

### 3.3.6.2. Автоматически созданные права доступа

Изначально файлы и каталоги содержат только три базовых элемента ACL: для владельца, группы-владельца и всех остальных пользователей. Существует ряд правил, которые следует выполнять:

- 1) не могут быть удалены сразу три базовых элемента. Должен присутствовать хотя бы один;
- 2) если ACL содержит права доступа для отдельного пользователя или группы, то ACL также должен содержать маску эффективных прав;
- 3) если ACL содержит какие-либо элементы ACL-по умолчанию, то в последнем должны также присутствовать три базовых элемента (т. е. права доступа по умолчанию для владельца, группы-владельца и всех остальных);
- 4) если ACL-по умолчанию содержит права доступа для отдельных пользователей или групп, то в ACL также должна присутствовать маска эффективных прав.

Для того, чтобы помочь пользователю выполнять эти правила, `setfacl` создает права доступа, используя уже существующие, согласно следующим условиям:

- 1) если права доступа для отдельного пользователя или группы добавлены в ACL, а маски прав не существует, то создается маска с правами доступа группы-владельца;
- 2) если создан элемент ACL-по умолчанию, а трех базовых элементов не было, тогда делается их копия и они добавляются в ACL-по умолчанию;
- 3) если ACL-по умолчанию содержит какие-либо права доступа для конкретного пользователя или группы и не содержит маску прав доступа по умолчанию, то при создании эта маска будет иметь те же права, что и группа по умолчанию.

### **3.4. Дискреционное управление доступом в СУБД PostgreSQL**

В качестве защищенной СУБД в составе ОС используется PostgreSQL, доработанная в соответствии с требованием интеграции с ОС в части мандатного управления доступом к информации.

СУБД PostgreSQL является объектно-реляционной. На низком уровне данные хранятся в отношениях (таблицах, видах), и доступ к данным разграничивается в понятиях реляционной СУБД.

Сущности (данные) в реляционной БД хранятся в отношениях (таблицах), состоящих из строк и столбцов. При этом единицей хранения и доступа к данным является строка, состоящая из полей, идентифицируемых именами столбцов. Кроме таблиц, существуют другие объекты БД (виды, процедуры и т. п.), которые предоставляют доступ к данным, хранящимся в таблицах.

С каждым типом объектов БД ассоциируется определенный набор типов доступа (возможных операций). Для каждого объекта явно задается список разрешенных для каждого из поименованных субъектов БД (пользователей, групп или ролей) типов доступа (т. е. ACL). И в дальнейшем при разборе запроса к БД осуществляется проверка возможности предоставления доступа субъекта к объекту типа, соответствующего запросу.

В PostgreSQL объектами дискреционного управления доступом могут быть столбцы таблицы, поскольку они однозначно идентифицируются по составному имени таблицы и столбца, т.к. имя столбца внутри таблицы является уникальным.

В то же время отдельная строка таблицы не является однозначно идентифицируемым объектом, и в общем случае дискреционные и любые другие правила разграничения доступа к ней применены быть не могут. Поскольку каждая строка идентифицируется только набором содержимого своих полей, то разработчику потребуется выбрать ту или иную процедуру идентификации строк в БД, например, создание первичного ключа или создание физического уникального идентификатора строки в БД.

Дополнительно для ограничения набора данных, выдаваемых пользователю, можно применять входящую в PostgreSQL систему фильтрации строк (POLICY) под названием ROW

LEVEL SECURITY — фильтровать строки, выдаваемые из таблицы указанному пользователю (пользователям) на основании вычисления заданного логического выражения.

В рамках дискреционных ПРД определены следующие операции над таблицами и хранящимися в них данными:

- SELECT — чтение данных из таблицы;
- INSERT — вставка новых данных в таблицу;
- DELETE — удаление некоторых/всех данных в таблице;
- UPDATE — изменение данных в таблице;
- REFERENCES — использование данных таблицы для внешних ключей;
- TRIGGER — создание и назначение для таблицы триггеров;
- TRUNCATE — очистка таблицы (удаление всех данных).

Для более гибкой работы с данными в СУБД введены следующие объекты, к каждому из которых так же существует набор операций:

1) вид — способ организации предварительно подготовленных запросов. Набор операций совпадает с набором операций для таблиц, за исключением создания триггеров и внешних ключей:

- SELECT — чтение данных из вида;
- INSERT — вставка новых данных в вид;
- DELETE — удаление некоторых/всех данных в виде;
- UPDATE — изменение данных в виде;

2) последовательность — способ получения уникальных значений (счетчик). Определены следующие операции:

- SELECT — чтение значения счетчика;
- UPDATE — установка значения счетчика;
- USAGE — выполнение функций манипулирования счетчиком;

3) БД — способ организации области данных, содержащих все остальные объекты СУБД. Определены следующие операции:

- CREATE — создание БД;
- CONNECT — установка соединения с БД;
- TEMPORARY/TEMP — создание временных таблиц в БД;

4) функция — программный код манипулирования данными на сервере. Определена операция EXECUTE — выполнение функции;

5) язык — язык написания функций на сервере. Определена операция USAGE — использование языка для написания функций;

6) схема — способ организации объектов в пределах отдельной БД. Определены следующие операции:

- CREATE — создание объектов в указанной схеме;
- USAGE — использование объектов указанной схемы;

7) табличное пространство — способ организации БД в ФС ОС. Определена операция CREATE — создание объектов в указанном табличном пространстве.

8) бинарный объект — способ хранения больших двоичных объектов (файлов, документов, фотографий, и т.п.) в БД. Определены следующие операции:

- SELECT — чтение бинарного объекта;
- UPDATE — изменение бинарного объекта;

9) В БД могут присутствовать дополнительные объекты, для использования которых определена операция USAGE.

Для контроля выполнения всех перечисленных операций дискреционных ПРД существуют соответствующие права доступа. Право на предоставление прав доступа к сущностям не может быть предоставлено другим пользователям и доступно только администратору БД (при соответствующих настройках сервера может быть предоставлено и владельцу сущности).

Кроме рассмотренных (делегируемых) прав доступа, существует ряд прав, которые всегда принадлежат владельцам сущностей и администраторам СУБД. Эти права не могут быть делегированы или отменены средствами СУБД. К таким правам относятся: удаление и модификация сущности и назначение пользователям делегируемых прав доступа к сущностям.

Сразу же после создания сущности только его владелец и администраторы СУБД могут использовать его каким-либо образом. Для того чтобы с этой сущностью могли работать другие пользователи, владелец сущности или администратор СУБД должен явно предоставить им соответствующие дискреционные права доступа.

Модификация метаданных возникает каждый раз при изменении структуры БД, что включает в себя создание, модификацию и удаление объектов БД.

Разграничение доступа к перечисленным операциям на уровне СУБД также реализуется применением дискреционных ПРД. Для этого используется право владения объектом, право на создание объектов. Право владения объектом предоставляет владельцу объекта возможность модифицировать и удалять объект. В общем случае, владельцем является создатель объекта или суперпользователь (администратор БД). Право на создание (CREATE) применяется к объектам БД, являющимся контейнерами для других объектов, а именно: непосредственно сама БД, схема, табличное пространство.

При выполнении любого запроса пользователя (субъекта БД) к защищаемому ресурсу (объекту БД) выполняется дискреционное управление доступом на основе установленных

пользователю прав. Для каждой выполняемой операции производится проверка наличия права у пользователя на выполнение данной конкретной операции.

Дискреционные ПРД применяются после разбора запроса пользователя и построения плана его выполнения.

Дискреционные ПРД к столбцам объекта применяются только при отсутствии явного разрешения на доступ к самой таблице. Таким образом, права доступа к объекту являются доминирующими. При этом, в случае отсутствия явно заданных прав на объект нельзя сказать определенно о предоставлении доступа до тех пор, пока не будут проверены права на столбцы объекта.

В СУБД PostgreSQL параметр конфигурации `ac_enable_trusted_owner` позволяет администратору запретить владельцам объектов передавать права на доступ к ним другим пользователям СУБД. В случае установки значения этой переменной конфигурации в `FALSE` распределение прав доступа к объектам БД разрешено только администраторам СУБД.

Параметр конфигурации `ac_allow_grant_options` позволяет администратору запретить передачу уже имеющихся прав доступа на объект другим ролям. Если `ac_allow_grant_options` установлен в `FALSE`, то запрещается использовать команду `GRANT` с привилегией `WITH GRANT OPTION`. Если у роли есть привилегия `GRANT OPTIONS` и `ac_allow_grant_options = false`, то передача прав доступа другим ролям также запрещается. Изъятие (`REVOKE`) привилегии `GRANT OPTIONS` разрешается всегда.

Параметр конфигурации `ac_allow_admin_options` позволяет администратору запретить передачу прав членства роли другим ролям. Если `ac_allow_admin_options` установлен в `FALSE`, то запрещается использовать `GRANT` с привилегией `WITH ADMIN OPTION`. Если у роли есть привилегия `ADMIN OPTIONS` и `ac_allow_admin_options = false`, то передача прав членства другим ролям также запрещается. Изъятие (`REVOKE`) привилегии `ADMIN OPTIONS` разрешается всегда.

Параметр конфигурации `ac_enable_truncate` позволяет администратору запретить владельцам объектов и любым пользователям, обладающим соответствующим правом `TRUNCATE`, выполнять удаление всех записей из таблиц. В случае установки значения этой переменной конфигурации в `FALSE` выполнение команды `TRUNCATE` запрещено всем пользователям.

### **3.5. Средства управления дискреционными ПРД к объектам БД СУБД PostgreSQL**

Для управления дискреционными ПРД к объектам БД СУБД PostgreSQL используется графическая утилита `pgadmin3`.



Для делегирования дискреционных прав доступа к объектам используется команда SQL GRANT, а для отмены — команда REVOKE. Например, если в системе существует пользователь `ivanov`, то ему может быть предоставлено право на изменение данных в таблице `Счета` с помощью следующей команды:

```
GRANT UPDATE ON "Счета" TO ivanov
```

Для предоставления прав доступа к объекту сразу всем пользователям системы существует специальное «имя пользователя» `PUBLIC`, а для предоставления всех прав — специальное «право» `ALL`. Например, чтобы дать всем пользователям полный доступ к таблице `Счета`, следует использовать следующую команду:

```
GRANT ALL ON "Счета" TO PUBLIC
```

При необходимости право доступа может быть предоставлено пользователю (но не группе) с возможностью делегирования данного права другим ролям. Для этого используется ключевая фраза `WITH GRANT OPTION`:

```
GRANT UPDATE ON "Счета" TO ivanov WITH GRANT OPTION
```

Владелец объекта может отменить собственные делегируемые права, например, переведя объект в режим «только для чтения» для себя, так же как и для всех остальных пользователей.

## 4. МАНДАТНОЕ УПРАВЛЕНИЕ ДОСТУПОМ И МАНДАТНЫЙ КОНТРОЛЬ ЦЕЛОСТНОСТИ

Мандатное управление доступом и мандатный контроль целостности могут быть включены в процессе установки ОС путем выбора соответствующих пунктов программы установки ОС.

Порядок включения и выключения мандатного управления доступом после установки ОС описан в 4.7.1 и 4.7.2 соответственно.

Порядок включения и выключения мандатного контроля целостности (МКЦ) после установки ОС описан в 4.8.1 и 4.8.3 соответственно.

### 4.1. Общие сведения

Механизмы мандатного управления доступом и мандатного контроля целостности реализованы в ядре ОС и затрагивают следующие подсистемы:

- механизмы IPC;
- стек TCP/IP (IPv4, IPv6);
- ФС ext2/ext3/ext4/xfs;
- сетевые ФС CIFS;
- ФС proc, tmpfs.

В механизмах мандатного управления доступом и мандатного контроля целостности определены следующие термины (в соответствии с ГОСТ Р 59453.1-2021):

- субъект доступа — компонент ОС (процесс, в т.ч. запущенный от имени пользователя), доступы которого регламентируются политиками управления доступом;
- объект доступа — компонент ОС (например, файл, сокет и др.), доступ к которому регламентируется политиками управления доступом;
- контейнер — составной компонент ОС (например, каталог и др.), доступ к которому регламентируется политиками управления доступом, состоящий из объектов или контейнеров, к которым по отдельности возможно осуществление управления доступом.

При этом сущностью называется компонент, являющийся объектом или контейнером.

### 4.2. Мандатное управление доступом

При реализации политики мандатного управления доступом субъектам и сущностям задаются классификационные метки (уровни конфиденциальности и категории конфиденциальности, описание которых приведено в 4.2.1 и 4.2.2 соответственно). Также сущностям могут быть присвоены дополнительные мандатные атрибуты управления доступом, описание которых приведено в 4.2.3.

Для администрирования подсистем мандатного управления доступом и мандатного контроля целостности множество Linux привилегий расширено специальными привилегиями, полное описание которых приведено в 4.6.

#### **4.2.1. Уровень конфиденциальности**

Иерархический уровень конфиденциальности (уровень конфиденциальности) определяет степень секретности сущности и соответствующий уровень доступа к ней, назначенный субъекту.

Уровень конфиденциальности представляет собой числовое значение от 0 до 255 (включительно). Каждой классификационной метке в каждый момент времени может быть назначен только один уровень конфиденциальности.

Числовые значения уровня конфиденциальности сравнимы между собой и технически реализованы как 8-битная беззнаковая величина (`uint8_t`). В пользовательских интерфейсах представляется десятичным значением или наименованием.

Субъект с определенным уровнем конфиденциальности может получить доступ на чтение к сущности, если его уровень конфиденциальности не ниже уровня конфиденциальности сущности.

Субъект с определенным уровнем конфиденциальности может получить доступ на запись к сущности, если его уровень конфиденциальности совпадает с уровнем конфиденциальности сущности.

Таким образом, пользователь, если ему не присвоены специальные привилегии в соответствии с 4.6 и/или если файлам не заданы дополнительные мандатные атрибуты доступа в соответствии с 4.2.3, может читать файлы, уровень конфиденциальности которых не превосходит его уровня доступа, а передавать данные только на одном уровне конфиденциальности.

#### **4.2.2. Категория конфиденциальности**

Множество неиерархических категорий конфиденциальности (категории конфиденциальности) определяет набор категорий, доступных субъекту или назначенных сущности.

Категории конфиденциальности представляют собой битовую маску, состоящую из набора категорий конфиденциальности, каждая из которых представляется в виде отдельного разряда битовой маски. Значение разряда битовой маски, равное 1, означает наличие соответствующей категории конфиденциальности у сущности (субъекта), а равное 0 — отсутствие данной категории.

В ОС реализовано использование до 64 категорий конфиденциальности. Каждой классификационной метке в каждый момент времени может быть присвоен единственный набор категорий конфиденциальности. Набор категорий конфиденциальности может прини-

мать значения от 0 до 0xFFFF FFFF FFFF FFFF (включительно), технически реализован как 64-битная маска, беззнаковая величина (`uint64_t`).

Категории конфиденциальности могут быть несравнимы между собой. В пользовательских интерфейсах представляются шестнадцатеричным значением или списком наименований категорий.

Субъект с определенным набором категорий конфиденциальности может получить доступ на чтение к сущности, если в его наборе категорий конфиденциальности присутствуют категории конфиденциальности, заданные данной сущности.

Субъект с определенным набором категорий конфиденциальности может получить доступ на запись к сущности, если его набор категорий конфиденциальности соответствует набору категорий конфиденциальности, заданному данной сущности.

Таким образом, пользователь, если ему не присвоены специальные привилегии в соответствии с 4.6 и/или если файлам не заданы дополнительные мандатные атрибуты доступа в соответствии с 4.2.3, может читать файлы, набор категорий конфиденциальности которых входит в набор доступных пользователю категорий, а передавать данные только если эти наборы совпадают.

#### **4.2.3. Дополнительные мандатные атрибуты управления доступом**

Дополнительные мандатные атрибуты управления доступом позволяют уточнять или изменять правила мандатного управления доступом для тех или иных субъектов или сущностей:

- `ccnr` — может присваиваться только контейнерам. Определяет, что контейнер может содержать сущности с различными классификационными метками, но не большими, чем его собственная классификационная метка. Чтение содержимого такого контейнера разрешается субъекту вне зависимости от значения его классификационной метки, при этом субъекту доступна информация только про находящиеся в этом контейнере сущности с классификационной меткой не большей, чем его собственная классификационная метка, либо про сущности-контейнеры, также имеющие мандатный атрибут управления доступом `ccnr`;
- `ehole` — может присваиваться сущностям (файлам), не являющимся контейнерами и имеющим минимальную классификационную метку и нулевую метку целостности (в соответствии с 4.4). Приводит к игнорированию мандатных правил управления доступом при получении доступа на запись к ним. Атрибут предназначен для сущностей, из которых субъект не может прочитать данные, записанные в них субъектами с более высокой классификационной меткой, чем его собственная классификационная метка (например, `/dev/null`);

- `whole` — присваивается сущностям (файлам), не являющимся контейнерами, с максимальной классификационной меткой. Разрешает запись в них субъектам, имеющим более низкую классификационную метку (в обычном случае записывать «снизу вверх» запрещено).

**Примечание.** Мандатный атрибут управления доступом `ccnri` более не используется в ОС для управления доступом, при этом штатное функционирование ОС соответствует функционированию с установленным мандатным атрибутом `ccnri`. Возможность установки и получения данного мандатного атрибута сохранена в ОС для обеспечения совместимости с системами и ПО, которые его используют. Мандатный атрибут управления доступом `ccnra` в ОС приравнивается к `ccnr` и также сохранен для обеспечения совместимости и не рекомендован к использованию.

### 4.3. Мандатный контроль целостности

При реализации политики мандатного контроля целостности субъектам и сущностям задаются уровни целостности — совокупность (декартово произведение) неиерархических уровней (категорий) целостности и иерархических (линейных) уровней целостности. В текущей реализации иерархический уровень целостности в ОС зарезервирован и не поддерживается его использование.

Уровень целостности сущности отражает степень уверенности в целостности содержащейся в ней информации. Уровень целостности субъекта соответствует его полномочиям по доступу к сущности в зависимости от их уровней целостности, а также отражает степень уверенности в корректности его функциональности.

Неиерархический уровень целостности представляет собой 32-битную маску (технически реализован как беззнаковая величина `uint32_t`).

При установке ОС по умолчанию предлагается максимальным неиерархический уровень целостности `max_ilev`, равный 63 (битовая маска 00111111), а минимальный уровень всегда 0.

В ОС по умолчанию выделены нулевой, четыре ненулевых и несравнимых между собой (далее — изолированных) неиерархических уровня целостности и максимальный уровень целостности, который не меньше всех остальных в системе.

Непривилегированным пользователям по умолчанию присваивается нулевой уровень целостности, администратору присваивается максимальный уровень целостности 63, за системными службами, перечень и описание которых приведены в таблице 7, зарезервированы четыре изолированных уровня целостности.

Таблица 7

Уровень	Значение	Битовая маска	Описание
1	001	0000 0001	Уровень задействован для сетевых служб
2	002	0000 0010	Уровень задействован для виртуализации
3	004	0000 0100	Уровень задействован для специального ПО
4	008	0000 1000	Уровень задействован для графического сервера

**Примечание.** В текущей реализации, с учетом 32-битной маски, количество изолированных уровней целостности может быть увеличено до 32 при повышении максимального уровня целостности до 0xFFFF FFFF.

После установки ОС максимальный уровень целостности в системе может быть повышен. Максимальными уровнями целостности в системе могут быть числа, у которых битовая маска включает битовые маски всех остальных используемых уровней целостности в системе, например, 63 (0x3F, битовая маска 00111111), 127 (0x7F, битовая маска 01111111), 191 (0xBF, битовая маска 10111111) и т.д.

**ВНИМАНИЕ!** При повышении максимального уровня целостности в ОС выше значения 63, заданного при установке ОС, необходимо убедиться в повышении уровня целостности администратора ОС.

Дополнительно зарезервировано специальное наименование уровня целостности **Высокий (High)**, которое используется для обозначения максимального уровня целостности в установленной ОС, а также **Низкий (Low)** — для обозначения нулевого уровня целостности.

Числовые значения уровня целостности сущности частично сравнимы между собой и определяются как суммы значений назначенных уровней целостности. Числовые значения уровня целостности могут принимать значения от 0 до  $2^{32}-1$  или от 0x0 до 0xFFFF FFFF включительно и технически реализованы как 32-битная маска, беззнаковая величина (`uint32_t`).

В пользовательских интерфейсах представляется десятичным или шестнадцатеричным числом или наименованием.

Субъект с определенным уровнем целостности может получить доступ на запись к сущности, если его уровень целостности не ниже уровня целостности сущности.

#### 4.4. Мандатный контекст безопасности

Мандатные атрибуты субъекта (объекта) объединяются в мандатный контекст безопасности этого субъекта (объекта).

Мандатный контекст безопасности включает в себя:

- метку безопасности;

- дополнительные мандатные атрибуты управления доступом.

Метка безопасности состоит из:

- 1) классификационной метки, которая определяется:
  - а) иерархическим уровнем конфиденциальности;
  - б) неиерархическими категориями конфиденциальности;
- 2) метки целостности, которая определяется:
  - а) иерархическим (линейным) уровнем целостности;
  - б) неиерархическим уровнем (категорией) целостности.

Классификационные метки вложенных сущностей не могут превышать значения классификационной метки их содержащего контейнера.

**Примечание.** В информационных системах с мандатным управлением доступом как правило применяются классификационные метки, в которых используется только четыре уровня конфиденциальности от 0 до 3 и 64-битовая маска с различными сочетаниями категорий.

Правила принятия решения о предоставлении доступа на основе метки безопасности описаны в 4.5.

**ВНИМАНИЕ!** Устанавливать для пользователя одновременно высокий уровень конфиденциальности (классификационную метку) и высокий уровень целостности не рекомендуется.

#### **4.5. Применение правил мандатного управления доступом и мандатного контроля целостности**

Принятие решения о запрете или разрешении доступа субъекта к сущности принимается на основе типа операции (чтение/запись/исполнение), мандатного контекста безопасности субъекта и мандатного контекста безопасности сущности.

Использование уровней и категорий конфиденциальности обеспечивает защиту от несанкционированного доступа к информации.

Использование уровней целостности обеспечивает целостность информации путем запрета модификации сущностей с высоким уровнем целостности недоверенными субъектами с более низким уровнем целостности.

Субъекты или сущности, которым явно не задан мандатный контекст безопасности, считаются имеющими минимальный (нулевой) мандатный контекст безопасности, т.е. метка безопасности и все мандатные атрибуты имеют минимальные допустимые значения (например, равные нулю).

Операции чтения и исполнения разрешены, если уровень конфиденциальности субъекта не ниже уровня конфиденциальности сущности, биты набора категорий конфи-

денциальности субъекта включают биты набора категорий конфиденциальности сущности. Разрешение не зависит от значений уровней целостности.

Операция записи разрешена, если уровни конфиденциальности и категории конфиденциальности субъекта и сущности совпадают, а уровень целостности субъекта больше или равен уровня целостности сущности.

В отношении метки безопасности действуют следующие правила наследования:

- если в сессии субъект создает другого субъекта (процесс создает процесс), то созданный субъект полностью наследует метку безопасности (уровень конфиденциальности, категории конфиденциальности, уровень целостности);
- если субъект создает сущность (процесс создает файл), то созданная сущность наследует только классификационную метку (уровень конфиденциальности и категории конфиденциальности), и, независимо от уровня целостности субъекта, всегда получает нулевой уровень целостности.

**ВНИМАНИЕ!** Изменять метку конфиденциальности сущности (т.е. изменять уровень конфиденциальности и/или категории конфиденциальности) могут только субъекты с наличием привилегии `PARSEC_CAP_SNMAS` (см. таблицу 8).

**ВНИМАНИЕ!** Изменять уровень целостности сущности могут только субъекты с наличием привилегии `PARSEC_CAP_SNMAS` (см. таблицу 8) и с максимальным уровнем целостности.

**ВНИМАНИЕ!** Для изменения метки безопасности процесса используется привилегия `PARSEC_CAP_SETMAS` (см. таблицу 8).

Дополнительный мандатный атрибут управления доступом может быть установлен только привилегированным процессом. К самим процессам мандатный атрибут управления доступом неприменим. Простая сущность (файл) может иметь дополнительный мандатный атрибут либо `ehole`, либо `whole`.

Для создания в контейнере, имеющем дополнительный мандатный атрибут `cspr`, вложенной сущности с уровнем и категориями меньшими, чем у контейнера, необходимо обладать специальными привилегиями `PARSEC_CAP_IGNMACCAT` и `PARSEC_CAP_IGNMACLVL`, описание которых приведено в 4.6.

**ВНИМАНИЕ!** Если в загрузчике ОС указать значение параметра ядра `parsec.ccnr_relax=1`, непривилегированный пользователь сможет производить запись файлов с разным уровнем конфиденциальности в контейнер (каталог) с установленным дополнительным мандатным атрибутом `ccnr`.

**ВНИМАНИЕ!** Мандатные атрибуты на корне файловой системы определяют максимальный мандатный контекст безопасности сущностей. Мандатные атрибуты, устанавлива-



емые по умолчанию на корень файловой системы и ряд вложенных файловых объектов, определены в сценарии `pdp-init-fs`, который расположен в каталоге `/usr/sbin`.

#### 4.6. PARSEC-привилегии

PARSEC-привилегии, так же как и Linux-привилегии, приведенные в 3.2, наследуются процессами от своих «родителей». Процессы, запущенные от имени суперпользователя, имеющего максимальный (Высокий) уровень целостности по умолчанию, независимо от явного назначения им привилегий, имеют возможность осуществлять большинство привилегированных действий.

PARSEC-привилегии и их описание приведены в таблице 8.

Таблица 8

Привилегия Атрибут Битовая маска	Описание
PARSEC_CAP_AUDIT pcapaudit 0x00002	Позволяет управлять политикой аудита
PARSEC_CAP_BYPASS_XATTR pcapbypassxattr 0x40000	Отключает проверку подписи файлов в <code>xattr</code>
PARSEC_CAP_CAP pcapcap 0x00400	Позволяет устанавливать любой непротиворечивый набор привилегий для другого процесса и читать привилегии, присвоенные процессам
PARSEC_CAP_CHMAC pcapchmac 0x00008	Позволяет изменять метки безопасности файловых объектов
PARSEC_CAP_FILE_CAP pcapfilecap 0x00001	Не используется. Для изменения меток безопасности файловых объектов использовать привилегию PARSEC_CAP_CHMAC. Для изменения меток безопасности процессов использовать PARSEC_CAP_SETMAC. Для изменения привилегий процессов использовать PARSEC_CAP_CAP
PARSEC_CAP_IGNMACCAT pcapignmaccat 0x00020	Позволяет игнорировать мандатную политику по категориям доступа
PARSEC_CAP_IGNMACINT pcapignmacint 0x02000	Позволяет игнорировать мандатную политику по уровням целостности
PARSEC_CAP_IGNMACLVL pcapignmaclvl 0x00010	Позволяет игнорировать мандатную политику по уровням конфиденциальности

## Окончание таблицы 8

Привилегия Атрибут Битовая маска	Описание
PARSEC_CAP_INHERIT_INTEGRITY pcapinheritintegrity 0x20000	При создании файловых объектов на них автоматически устанавливается максимально возможная целостность, однако не выше, чем целостность процесса-создателя и целостность контейнера, в котором создается файловый объект. Используется для установщика пакетов (dpkg)
PARSEC_CAP_IPC_OWNER pcapipcowner 0x10000	Отменяет мандатные ограничения при работе с сущностями IPC, такими как shared memory, message queue и т.д. (Parsec-аналог Linux-привилегии CAP_IPC_OWNER)
PARSEC_CAP_MAC_SOCK pcapmacsock 0x00800	Позволяет изменять метки безопасности точек соединения (UNIX-сокетов). Для сетевых сокетов использовать привилегию PARSEC_CAP_PRIV_SOCK
PARSEC_CAP_PRIV_SOCK pcapprivsock 0x00100	Позволяет создавать новые сетевые сокет процесс в привилегированном режиме (дополнительный мандатный атрибут <code>ehole</code> ). Привилегированный сокет позволяет осуществлять сетевое взаимодействие, игнорируя мандатную политику. Для точек соединения (UNIX-сокетов) использовать привилегию PARSEC_CAP_MAC_SOCK
PARSEC_CAP_PROCFS pcapprocfs 0x80000	Включает игнорирование уровней конфиденциальности и уровней целостности при работе с <code>/proc</code>
PARSEC_CAP_READSEARCH pcapreadsearch 0x00200	Позволяет игнорировать мандатную политику при чтении и поиске файловых объектов (но не при записи)
PARSEC_CAP_SETMAC pcapsetmac 0x00004	Позволяет изменять метку безопасности процессов. Привилегия не позволяет процессу повышать уровень целостности другого процесса, а только понижать
PARSEC_CAP_SIG pcapsig 0x00040	Позволяет посылать сигналы процессам, игнорируя мандатные права
PARSEC_CAP_SUMAC pcapsumac 0x04000	Позволяет запускать процессы с другой классификационной меткой (с другим иерархическим уровнем конфиденциальности и другими неиерархическими категориями доступа)
PARSEC_CAP_UNSAFE_SETXATTR pcapunsafesetxat 0x01000	Позволяет устанавливать мандатные атрибуты объектов файловой системы без учета мандатных атрибутов родительского объекта-контейнера. Привилегия используется для восстановления объектов файловой системы из резервных копий и только после установки значения «1» для параметра <code>/parsecfs/unsecure_setxattr</code>
PARSEC_CAP_UPDATE_ETIME pcapupdateetime 0x00080	Позволяет изменять время доступа к файловым объектам

Для настройки КСЗ могут использоваться как PARSEC-, так и Linux-привилегии. Порядок управления привилегиями описан в 4.13.

#### **4.7. Включение и выключение мандатного управления доступом**

##### **4.7.1. Включение мандатного управления доступом**

Мандатное управление доступом может быть включено в процессе установки ОС путем выбора соответствующего пункта программы установки ОС.

Включение мандатного управления доступом после установки ОС выполняется с помощью инструмента `astra-mac-control`, описанного в 16.4.31, или используя графическую утилиту `fly-admin-smc`.

При включении мандатного управления доступом для системного параметра ядра `parsec.mac` устанавливается значение 1. При этом все доработанные для функционирования в условиях мандатного управления доступом сетевые службы, системы IPC и системы инициализации будут работать в режиме мандатного управления доступом. Также программам будет доступна возможность работать с файловыми объектами, имеющими ненулевую метку конфиденциальности.

##### **4.7.2. Выключение мандатного управления доступом**

Мандатное управление доступом может быть выключено, если данный режим был включен в процессе установки ОС или после установки ОС в соответствии с 4.7.1.

Выключение мандатного управления доступом целесообразно применять только для отладочных целей. Поскольку отключение мандатного управления доступом может привести к несогласованному состоянию объектов файловой системы с разными уровнями конфиденциальности, то выполнять выключение на системе, введенной в эксплуатацию, не рекомендуется.

Выключение мандатного управления доступом выполняется с помощью инструмента `astra-mac-control`, описанного в 16.4.31, или используя графическую утилиту `fly-admin-smc`. Для применения изменений требуется перезагрузка ОС.

При выключении мандатного управления доступом для системного параметра ядра `parsec.mac` устанавливается значение 0.

**ВНИМАНИЕ!** При выключенном мандатном управлении доступом службы, которые должны запускаться на ненулевом уровне конфиденциальности или в процессе работы повышают свой уровень конфиденциальности, будут запущены на нулевом уровне конфиденциальности или не будут запущены с выводом информации об ошибке.

После выключения мандатного управления доступом для программ будет отключена возможность работать с файловыми объектами, имеющими ненулевую метку конфиденциальности.

**ВНИМАНИЕ!** Отключение возможности работы программ с файловыми объектами, имеющими ненулевую метку конфиденциальности, не равносильно удалению таких объектов. Файловые объекты, имеющие ненулевую метку конфиденциальности, после отключения возможности работы с ними сохраняются. Доступ к таким объектам не может быть получен штатными средствами ОС, но доступ к ним может быть получен при наличии неконтролируемого физического доступа к компьютеру и возможности использовать на нем штатные средства.

#### **4.8. Включение и выключение мандатного контроля целостности**

##### **4.8.1. Включение мандатного контроля целостности на ОС**

Режим МКЦ для ОС может быть включен в процессе установки ОС путем выбора соответствующего пункта программы установки ОС.

Включение режима МКЦ после установки ОС выполняется с помощью инструмента `astra-mic-control`, описанного в 16.4.27, или используя графическую утилиту `fly-admin-smc`.

При включении МКЦ для системного параметра ядра `parsec.max_ilev` в загрузчике ОС устанавливается значение 63 — максимальный уровень целостности по умолчанию. Все процессы, начиная от `init` и до утилиты графического входа в систему `fly-dm`, будут запускаться на данном уровне целостности.

**ВНИМАНИЕ!** Графический сервер Xorg по умолчанию работает от имени учетной записи пользователя на выделенном уровне целостности 8.

После включения МКЦ необходимо перезагрузить ОС.

##### **4.8.2. Включение мандатного контроля целостности на файловой системе**

Для правильного функционирования МКЦ при работе ОС при включении режима МКЦ автоматически включается МКЦ на корневой файловой системе и присваиваются атрибуты МКЦ (поддерживаются файловые системы `ext2`, `ext3`, `ext4`, `xf`s).

Включение МКЦ на файловой системе также может быть выполнено путем выполнения команды:

```
sudo set-fs-ilev
```

или используя графическую утилиту `fly-admin-smc`.

Объектам файловой системы присваиваются атрибуты МКЦ в соответствии с конфигурационным файлом `/etc/parsec/fs-ilev.conf`. В данном конфигурационном файле перечислены объекты файловой системы и их уровень целостности в формате:

```
<level> <path>
```

где `<level>` — уровень целостности;

`<path>` — объект/объекты файловой системы или путь к ним.

Значения, присваиваемые уровню целостности <level> в конфигурационном файле, приведены в таблице 9.

Таблица 9

Значение	Описание
<number>	Явно заданный уровень. Может быть десятичным, восьмеричным, шестнадцатеричным или двоичным числом
high	Текущий max_ilev — максимальный уровень целостности в ОС, заданный в параметре ядра parsec.max_ilev
max	Текущий max_ilev — максимальный уровень целостности в ОС, заданный в параметре ядра parsec.max_ilev
low	То же что и нулевой уровень целостности
min	То же что и нулевой уровень целостности
exc	Игнорировать файл при проверке целостности. В качестве символа подстановки в конце пути можно использовать символ «*»

Если в файле указаны несуществующие и неабсолютные пути, то они игнорируются. Корневому каталогу («/») уровень целостности не назначается.

#### Пример

Конфигурационный файл /etc/parsec/fs-ilev.conf

```
exc    /etc/xdg/autostart/vboxclient.desktop
exc    /etc/X11/Xsession.d/98vboxadd-xclient
exc    /etc/ld.so.*
exc    /etc/resolv.conf
exc    /root/.config/*
exc    /root/.gnupg/gpg-agent.conf

max    /etc
max    /lib
max    /lib64
max    /lib32
max    /bin
max    /sbin
max    /boot
max    /root
max    /opt
max    /srv
max    /usr
```

После установки новых пакетов, а также в процессе работы ОС создаются новые файлы, например в `/etc`, которым атрибуты МКЦ автоматически не присваиваются. Чтобы привести МКЦ файловой системы в соответствие конфигурационному файлу `/etc/parsec/fs-ilev.conf`, необходимо выполнить команду:

```
sudo set-fs-ilev enable
```

#### **4.8.3. Выключение мандатного контроля целостности**

Выключение МКЦ выполняется с помощью инструмента `astra-mic-control`, описанного в 16.4.27, или используя графическую утилиту `fly-admin-smc`.

Перед выключением режима МКЦ рекомендуется снять атрибуты целостности с объектов файловой системы командой:

```
sudo unset-fs-ilev
```

или используя графическую утилиту `fly-admin-smc`.

При выключении МКЦ для системного параметра ядра `parsec.max_ilev` устанавливается значение 0.

После выключения МКЦ перезагрузить ОС.

#### **4.8.4. Выключение мандатного контроля целостности на файловой системе**

Выключение МКЦ на файловой системе выполняется при выключении МКЦ согласно 4.8.3.

Выключить МКЦ на файловой системе можно отдельно от выключения МКЦ, выполнив команду:

```
sudo set-fs-ilev disable
```

После выполнения команды объектам ФС, указанным в файле `/etc/parsec/fs-ilev.conf`, назначается нулевой уровень целостности.

#### **4.8.5. Администрирование ОС при включенном режиме МКЦ**

Непривилегированный пользователь может выполнять вход в систему только на низком уровне целостности (соответствует минимальному уровню целостности). Привилегированный пользователь, при наличии соответствующего права, может входить в систему на высоком уровне целостности (соответствует максимальному уровню целостности ОС) и только для выполнения задач по конфигурированию ОС.

Администратор, созданный при установке ОС, может выполнять вход в систему с высоким уровнем целостности (по умолчанию 63) или с низким уровнем целостности. При графическом входе в систему для такого администратора по умолчанию выбран высокий уровень целостности. Графический рабочий стол на высоком уровне целостности имеет красный фон.

При консольном входе в систему администратор должен вручную выставить уровень контроля целостности (для высокого уровня — 63, для низкого — 0 или пропустить данный шаг).

**ВНИМАНИЕ!** Вход в систему привилегированным пользователем (администратором) необходим только для выполнения настроек системы и только с высоким уровнем целостности. Для обычного (штатного) режима работы рекомендуется осуществлять вход в систему от имени непривилегированного пользователя на низком уровне целостности.

#### 4.9. Запуск служб `systemd` с уровнем целостности и конфиденциальности

Для запуска службы `systemd` под уровнем конфиденциальности необходимо в конфигурационном файле (юните) соответствующей службы (`<имя_юнита>.service`) в разделе `[Service]` добавить следующий параметр:

```
[Service]
```

```
PDPLabel=<Уровень>:<Уровень целостности>:<Категории>
```

Уровень целостности назначается только в пределах `max_ilev`.

Формат метки `PDPLabel` аналогичен принятому в системе PARSEC за исключением поля типа метки — метка службы не может иметь дополнительный мандатный атрибут (наличие `ehole/whole` недопустимо). Более подробная информация о формате метки доступна в выводе команды:

```
pdpl-file --help
```

Для метки рекомендуется использовать числовые обозначения, так как при разрешении имен могут оказаться задействованы сетевые ресурсы, например, LDAP-каталоги, что может привести к ошибкам конфигурации, которые сложно диагностировать.

Для назначения службе PARSEC-привилегий, приведенных в 4.6, в соответствующем юните (`<имя_юнита>.service`) в разделе `[Service]` добавить параметр:

```
[Service]
```

```
CapabilitiesParsec=PARSEC_CAP_PRIV_SOCKET,...
```

где через запятую могут быть перечислены PARSEC-привилегии.

После редактирования конфигурационного файла службы необходимо перезапустить `systemd` и соответствующую службу, выполнив команды:

```
systemctl daemon-reload
```

```
systemctl restart <имя_службы>.service
```

Для просмотра метки службы выполнить команду:

```
pdpl-ps <pid>
```

где `<pid>` — идентификатор службы.

Для просмотра установленных на службе PARSEC-привилегий выполнить команду:

```
pscaps <pid>
```

Для определения <pid> службы используется команда:

```
systemctl status <имя_службы>.service
```

#### **4.10. Сетевое взаимодействие**

В качестве основного протокола доступа к сетевой ФС используется протокол SMB, который поддерживает передачу расширенных атрибутов, содержащих информацию о мандатном контексте (метке безопасности и мандатных атрибутах управления доступом). Данный протокол широко распространен и работает в гетерогенных сетях (поддерживается различными операционными системами), а также поддерживает собственную аутентификацию и аутентификацию с использованием Kerberos.

Взаимодействие при помощи сетевого протокола IPv4 (IPv6) осуществляется через программный интерфейс объектов доступа, являющихся элементами межпроцессного и сетевого взаимодействия (например, сетевых сокетов), которые обеспечивают обмен данными между процессами в рамках одной или нескольких ОС, объединенных в локальную вычислительную сеть.

Для поддержки мандатного управления доступом в сетевые пакеты протокола IPv4 (IPv6) внедряются классификационные метки. Порядок присвоения классификационных меток и их формат соответствует национальному стандарту ГОСТ Р 58256-2018. Прием сетевых пакетов подчиняется мандатным ПРД. Следует отметить, что метка безопасности сокета может иметь тип, позволяющий создавать сетевые службы, принимающие соединения с любыми уровнями секретности.

При необходимости для обеспечения целостности заголовка IP-пакетов, содержащего классификационную метку, допускается применение программного средства OpenVPN. Описание использования OpenVPN приведено в документе РУСБ.10015-01 95 01-1.

Отсутствие у сущности метки безопасности эквивалентно нулевой метке безопасности. Таким образом, ядро ОС, в которой все сущности и субъекты доступа имеют уровень секретности «несекретно», функционирует аналогично стандартному ядру ОС Linux.

Для ряда сетевых служб (сервера LDAP, DNS, Kerberos и т. д.) необходимо обеспечить возможность их работы с клиентами, имеющими разный мандатный контекст безопасности, без внесения изменений в исходные тексты службы. Для предоставления названной возможности в подсистеме безопасности PARSEC реализован механизм запуска сетевых служб с использованием привилегированного сокета для ожидания входящих соединений (механизм `privsock`).

Механизм `privsock` описан в 4.10.1.



#### 4.10.1. Механизм `privsock`

Механизм `privsock` предназначен для обеспечения функционирования системных сетевых служб, не осуществляющих обработку информации с использованием мандатного контекста, но взаимодействующих с процессами, работающими в мандатном контексте субъекта доступа.

Для его использования при функционировании сетевой службы необходимо отредактировать файл `/etc/parsec/privsock.conf`, добавив в него строку, содержащую полный путь к исполняемому файлу службы. Далее приведен пример строки из файла `/etc/parsec/privsock.conf` для запуска DNS-сервера с использованием механизма `privsock`.

##### Пример

```
/usr/sbin/named
```

Для использования механизма `privsock` необходимо, чтобы переменная `PATH`, используемая при запуске службы, содержала следующий путь:

```
/usr/lib/parsec/bin
```

Далее приведен пример задания требуемого пути в переменной окружения для запуска DNS-сервера.

##### Пример

Установка значения переменной окружения `PATH` может быть выполнена добавлением в файл `/etc/default/bind9` следующей строки:

```
PATH=/usr/lib/parsec/bin:$PATH
```

Подробное описание механизма `privsock` приведено в `man privsock`.

#### 4.11. Шина межпроцессного взаимодействия D-Bus

D-Bus позволяет организовать взаимодействие процессов с использованием сообщений и общих шин. Для передачи сообщения между процессом и шиной используется механизм сокетов. Выделяют два типа шин: сессионные шины (`session bus`) и системная шина (`system bus`).

Сессионная шина создается для каждой пользовательской сессии при ее запуске. Она работает с меткой безопасности пользователя системы и все взаимодействующие через нее процессы также имеют данную метку безопасности. Взаимодействие процессов с иной меткой безопасности не происходит. Дополнительные сессионные шины могут быть созданы с использованием утилиты `dbus-launch`, которая позволяет запустить процесс одновременно с созданием новой сессионной шины. При этом имеется возможность указать, используя переменную `DBUS_SESSION_BUS_ADDRESS`, какую из сессионных шин данный процесс будет воспринимать как сессионную шину.

### Пример

```
user@astra:~$ echo $DBUS_SESSION_BUS_ADDRESS
unix:abstract=/tmp/dbus-FMSYkkteW0,guid=2f874cb94fd70c984eff1d8857d24781
```

Аналогично функционирует системная шина. Данная шина создается только в одном экземпляре при старте демона D-Bus и через нее взаимодействуют процессы различных уровней.

Модуль `dbus-daemon` реализует и сессионные, и системную шины, поэтому механизм мандатного управления доступом используется во всех шинах.

#### 4.11.1. Виды сообщений

D-Bus поддерживает следующие виды сообщений:

- `method_call` — вызов метода. Процесс требует вызова метода, реализованного другим процессом. Данное сообщение имеет конкретного адресата и содержит информацию об источнике сообщения;
- `method_return` — возврат. Как правило, после вызова метода данное сообщение используется для возврата значения. Адресатом сообщения является источник исходного сообщения;
- `error` — ошибка. Если при вызове произошла ошибка, вместо возврата может быть отправлено сообщение об ошибке. Адресатом сообщения является источник исходного сообщения;
- `signal` — сигнал. Данное сообщение имеет источник, но, как правило, не имеет конкретного адресата и рассылается шиной всем, кто подписан на данное сообщение (с использованием `match-фильтра`). Если указано имя службы, то сообщение направляется только определенному соединению (т. е. первичному владельцу данного службы).

Все сообщения являются однонаправленными, могут иметь назначение, а также могут подразумевать (но не требовать) ответ, например, после `method_call` можно не посылать `method_return`. Функционал отправителя и получателя должен быть согласован.

#### 4.11.2. Процесс взаимодействия с шиной

Для идентификации соединения на шине используются параметры, приведенные в таблице 10.

Таблица 10

Параметр	Описание
<code>unique connection name (UCN)</code>	Уникальное имя соединения — идентификатор соединения

## Окончание таблицы 10

Параметр	Описание
<code>org.share.server</code>	Общеизвестное имя (служба) соединения. Данное имя используется для приема сообщения от других клиентов (т. е. по этому имени клиенты могут найти данный процесс)
<code>/org/share/server/object</code>	Данный путь является именем объекта. Каждая служба может создавать несколько объектов
<code>com.share.interface</code>	Имя интерфейса. Соответствует некоторому набору методов (в том числе стандартным методам, общим для объектов), которые должны корректно обрабатываться объектом
<code>GetMyName</code>	Имя метода объекта или интерфейса, который можно вызвать

Для вызова метода необходимо:

- указать общеизвестное имя соединения, имя объекта, имя интерфейса и имя метода;
- сформировать набор аргументов;
- выполнить вызов.

Для обработки результата необходимо принять ответное сообщение (которое может быть как сообщением типа возврат, так и ошибкой). Также существуют широковещательные сообщения-сигналы, которые отправляются процессом на шину, где переадресовываются всем соединениям, которые на него подписаны.

Каждый процесс для работы через D-Bus подключается к заданной шине (при этом создается уникальное соединение с именем вида :1.8) с использованием функции `dbus_bus_get()`. При этом при подключении осуществляется механизм аутентификации клиента с использованием данных сокета. После этого клиент может работать с шиной с использованием сообщений.

#### 4.11.3. Процесс соединения с системной шиной

После аутентификации клиент отправляет сообщение типа `method_call Hello` серверу D-Bus. Далее проверяется возможность доставки данного сообщения с использованием `rbp` и `selinux` функций. Для того, чтобы D-Bus мог обработать данный вызов с ненулевых уровней, необходимо для него установить соответствующие привилегии. В частности, это реализовано за счет установки привилегий `0x30 (Ignore Lev & Cat)` на службу `org.freedesktop.Dbus`. Данные привилегии позволяют процессам (соединениям) с более высоким уровнем выполнять функции процессов с низким уровнем (`dbus`), что не предусматривает мандатное управление доступом, но разрешается привилегиями `0x30`, которые позволяют субъекту (`dbus`) игнорировать метку безопасности соединения, пытающегося выполнить его метод.

После этого формируется ответное сообщение типа `method_return`, которое возвращает ответный статус об успешном создании соединения с шиной. Одновременно происходит установка владельца службы. Под службой понимается имя на шине, которое соответствует некоторому соединению. При этом владельцами уникальных имен (вида :1.6) могут быть только сами соединения. Если используется пользовательское имя, например, `org.share.linux`, то его владельцем может быть соединение с некоторым уникальным именем. Другие процессы (соответственно с другими уникальными именами соединений) также могут запросить доступ владения данным именем. В зависимости от настроек может произойти как замена владельца, так и установка его в очередь на владение. При этом, когда текущий владелец освободит данное имя (отключится от шины), владельцем станет следующее по списку соединение (если такие есть). Важно, что именно владелец, т.е. соединение и соответствующий ему процесс, будет обрабатывать адресованное данному имени (службе) сообщение. В дополнение к ответу источнику сообщения `method_call Hello` происходит формирование сигнала `signal`. D-Bus формирует сигнал `NameAcquired` (т.е. источником является D-Bus), который сообщает, что имя (в данном случае UCN) получено.

Далее для получения владения некоторым именем (функция `dbus_bus_request_name`) формируется сообщение `method_call RequestName` серверу D-Bus. При этом могут использоваться следующие флаги:

- разрешить замену владельца. Относится к данной службе — если другое соединение потребует заменить владельца, то этот флаг разрешит выполнить смену с учетом меток и целостности;
- заменить владельца. Если разрешена замена, то он будет заменен у ранее созданной службы;
- не ставить в очередь, если владельца нельзя сейчас заменить. Иначе данное соединение встанет в конец очереди, и когда будут освобождены все владельцы — оно станет владельцем.

Если замена возможна, то вызывается драйвер-функция `RequestName`. После смены владельца службы формируется сигнал `NameOwnerChanged`. После освобождения имени формируется сигнал `NameLost`.

#### **4.11.4. Объекты и субъекты системы**

В рамках D-Bus объектами и субъектами являются сущности, сопоставленные с именами соединений и служб (т.е. уникальными именами и общеизвестными именами). Соответственно, каждое соединение имеет свою метку безопасности. Кроме этого, при создании службы (получения имени через `dbus_request_name`), а также создании уникального имени, происходит назначение им метки безопасности. Сведения о метках безопасности содержатся в хэш-таблице, где каждому имени соответствует метка безопасности. При осво-

бождении имени, когда последний владелец уходит из очереди или клиент отсоединяется от шины, выполняется удаление соответствующей записи таблицы (при использовании LOCKED-настройки метка безопасности остается).

Проверка `rdp` доступа осуществляется при следующих событиях:

- принятие решения о доставке сообщения в зависимости от его типа;
- получение владения службой;
- выполнения методов демона D-Bus.

Каждое соединение при своем создании (получении уникального имени) получает соответствующую метку безопасности исходя из метки безопасности сокета.

#### **4.11.5. Алгоритм проверки меток для различных сообщений и режимов работы**

Взаимодействие по шине D-Bus можно разделить на два типа:

- сообщения между службами и соединениями;
- сообщения, адресованные демону D-Bus. Здесь представлены служебные сообщения, которые позволяют получать информацию о других службах и соединениях на шине. Т.е. в параметрах сообщения может быть указана заданная служба, информацию о которой необходимо получить.

Для сообщений между службами и соединениями используется функция `bus_pdplinux_allows_send()`. При широковещательной рассылке сигналов также происходит проверка каждого сообщения.

Для сообщений, адресованных демону D-Bus, используется сначала функция `bus_pdplinux_allows_send()`. Она определяет возможность отправки сообщения на D-Bus. Затем вызывается функция `bus_pdplinux_service_allows_connection_to_service` с заданными параметрами, которая определяет возможность выполнения тех или иных методов.

Для методов `service_exists`, `get_service_owner`, `list_queued_owners`, `get_connection_unix_user`, `get_connection_unix_process_id`, `get_adt_audit_session_data`, `get_connection_selinux_security_context`, `get_connection_pdplinux_security_context_helper`, `introspect`, `bus_driver_handle_get_id` и др. в зависимости от настроек проверяется возможность доступа `READ (TOS_READ)` к заданной службе. Для метода `list_queued_owners` выводятся только те владельцы, метка безопасности соединения которых меньше, чем у соединения, создавшего данное сообщение (т.е. вызвавшего метод). Наличие привилегий может разрешать данный вызов в случае невыполнения последнего условия.

Для метода `list_services` выводится информация только по тем службам, метка безопасности которых меньше, чем у соединения, создавшего данное сообщение (т.е.

вызвавшее метод). Наличие привилегий может разрешать данный вызов в случае невыполнения последнего условия.

Для получения владения службой в методах `acquire_service`, `add_owner`, `swap_owner` функция `bus_pdplinux_service_allows_connection_to_service` вызывается с указанием псевдодоступа `ETOS_ADDOWNER` (для `acquire_service` используется `ETOS_ADDOWNER_ACQUIRE_SERVICE`), которая в зависимости от настроек параметра конфигурации `<pdplinux_allow_different_owners>` (`BUS_CONTEXT_PDPLINUX_GET_pdplinux_allow_different_owners`) проверяет наличие потенциальных владельцев в очереди с меткой безопасности, отличной от метки безопасности службы. Если параметр `pdplinux_allow_different_owners` установлен, то возможно получение владения службой.

Для непосредственной проверки возможности замены владельца службы модифицирована функция `bus_service_get_allow_replacement()`, которая выполняет проверку целостности и не позволяет проводить соответствующую замену в случае, если целостность службы выше целостности нового владельца.

При пересылке сообщений наряду с получателем сообщения может присутствовать соединение `eavesdropping`. При этом сообщение адресуется не только истинному получателю, но и перенаправляется на дополнительное соединение, которое может быть создано, например, программой `dbus-monitor`.

Для каждого типа сообщения формируется соответствующий вид доступа. Для `method_call` применяется доступ `exec`. Для этого сравниваются метки безопасности источника сообщения и соответствующей службы, совпадающей с ее текущим владельцем. Если метки безопасности равны, то доступ разрешается. Иначе вызывается функция `bus_pdplinux_allows_execution()`, которая разрешает низкоуровневым объектам запуск функций объекта более высокого уровня. Если запуск запрещен, то проверяются привилегии. Например, если служба, метод которой запускается, имеет привилегии `0x30`, то запуск разрешается. Также существует возможность запуска метода, если соединение-получатель имеет дополнительный мандатный атрибут `ehole` в функции `bus_pdplinux_allows_execution_helper()`.

Для `method_return`, `error`, `signal` получатель сообщения считывает данные из источника. Таким образом они меняются местами (получатель является субъектом, источник — объектом) и доступ назначается равным `read`. Проверка `pdpl_permission()`.

#### 4.11.6. Привилегии процесса `dbus-daemon`

Установка привилегий процесса `dbus-daemon` зависит от установки параметра сборки `--enable-audit/--disable-audit`. Это влечет за собой `define: HAVE_LIBAUDIT` (`--enable-libaudit`).

В случае, если `HAVE_LIBAUDIT` определен, то вследствие доработки функции `dbus_change_to_daemon_user` в файле `audit.c` в точку считывания привилегии `CAP_AUDIT_WRITE` добавлен код считывания `PERMITTED` (`CAPNG_PERMITTED`) привилегий процесса в переменные флагов `have_cap_override`, `have_cap_ptrace`, `have_cap_admin` (для соответствующих привилегий). Если значение данных переменных `true`, то производится установка `CAP_DAC_OVERRIDE`, `CAP_SYS_PTRACE`, `CAP_SYS_ADMIN` привилегий для процесса `dbus-daemon`. Выполняется для обеспечения возможности доступа `dbus-daemon` к именам процессов.

В случае, если `HAVE_LIBAUDIT` не определен (`--disable-audit`), то производится обработка функции `dbus_change_to_daemon_user` в файле `dbus-sysdeps-util-unix.c`. При этом добавлен функционал, позволяющий скопировать все привилегии процесса из `CAP_INHERITABLE` в `CAP_EFFECTIVE` (при условии, что `dbus` запущен от имени пользователя `root`). Предполагается получение привилегий `CAP_SYS_ADMIN` `CAP_DAC_OVERRIDE` `CAP_SYS_PTRACE` для считывания имени процесса. Данные привилегии предварительно устанавливаются с использованием `systemd` в конфигурационном файле `dbus.service`:

```
# AmbientCapabilities=CAP_SYS_ADMIN CAP_DAC_OVERRIDE CAP_SYS_PTRACE
# SecureBits=keep-caps
```

В настоящий момент параметры `AmbientCapabilities` и `SecureBits` в `dbus.service` закомментированы, и используется `HAVE_LIBAUDIT`. Также при использовании нового `systemd` возможно использование `PARSEC`-привилегий для процесса `dbus.socket`:

```
CapabilitiesParsec=PARSEC_CAP_PRIV_SOCK PARSEC_CAP_IGNMACCAT PARSEC_CAP_IGNMACLVL
```

#### 4.11.7. Расширенное управление политиками

##### 4.11.7.1. Конфигурационный файл

Основными секциями конфигурационного файла `D-Bus system.conf` являются `<busconfig>` (корневая секция), `<type>` и `<policy>`.

##### Пример

Конфигурационный файл шины `accessibility`

```
<!DOCTYPE busconfig PUBLIC "-//freedesktop//DTD D-Bus Bus Configuration 1.0//EN"
  "http://www.freedesktop.org/standards/dbus/1.0/busconfig.dtd">
<busconfig>
  <type>accessibility</type>
<servicedir>/usr/share/dbus-1/accessibility-services</servicedir>
  <auth>EXTERNAL</auth>
  <listen>unix:tmpdir=/tmp</listen>
```

```
<policy context="default">
  <!-- Allow root to connect -->
  <allow user="root"/>
  <!-- Allow everything to be sent -->
  <allow send_destination="*" eavesdrop="true"/>
  <!-- Allow everything to be received -->
  <allow eavesdrop="true"/>
  <!-- Allow anyone to own anything -->
  <allow own="*" />
  <deny send_interface="org.ally.atspi.Text" send_member="GetStringAtOffset"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.Text" send_member="GetText"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.Text" send_member=
    "GetTextBeforeOffset"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.Text" send_member="GetTextAtOffset"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.Text" send_member=
    "GetTextAfterOffset"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.Text" send_member=
    "GetCharacterAtOffset"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.EditableText" send_member=
    "SetTextContents"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.EditableText" send_member=
    "InsertText"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.DeviceEventListener" send_member=
    "NotifyEvent"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.DeviceEventController" send_member=
    "RegisterKeystrokeListener"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.DeviceEventController" send_member=
    "RegisterDeviceEventListener"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.DeviceEventController" send_member=
    "GenerateKeyboardEvent"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.DeviceEventController" send_member=
    "GenerateMouseEvent"/>
  <deny send_interface="org.ally.atspi.Document" send_member=
    "GetAttributeValue"/>
</policy>
```



Секция `<policy>` определяет политику безопасности, которая должна применяться к конкретному набору подключений к шине. Политика состоит из правил `<allow>` (разрешение) и `<deny>` (запрет). Политика, как правило, задается для системной шины и используется для разрешения либо запрета передачи сообщений.

Системная шина имеет политику по умолчанию, которая запрещает отправку сообщений типа `method_call` и получение владения службами на шине (`own`). Остальные действия, в частности, ответы на сообщения (`reply`), получение ошибок (`error`) и сигналов (`signal`) по умолчанию в политике разрешены.

Таким образом, предпочтительнее реализовывать системные службы в виде небольших, целевых программ, которые работают в одном процессе и требуют одного общеизвестного имени (имени службы) на шине. В результате для определения политики достаточно будет создать `<allow>`-правила для разрешений типа `own`, чтобы позволить процессам создавать собственные службы, и добавить параметр `send_destination`, чтобы разрешить трафик от некоторых или всех пользователей к данным службам.

Секции `<policy>` назначается один из четырех параметров:

- `context` — возможные значения: `default`, `mandatory`;
- `at_console` — возможные значения: `true`, `false`;
- `user` — имя пользователя или его идентификатор;
- `group` — имя группы или ее идентификатор.

Политики применяются к соединениям в следующем порядке:

- 1) `all context="default"`;
- 2) `all group="connection's user's group"`;
- 3) `all user="connection's auth user"`;
- 4) `all at_console="true"`;
- 5) `all at_console="false"`;
- 6) `all context="mandatory"`.

Порядок применения политик изменяется в том случае, когда политики пересекаются по условиям применения. Несколько политик с тем же пользователем/группой/контекстом применяются в порядке их появления в конфигурационном файле.

Возможные параметры правил политик приведены в таблице 11. Параметры правил `<deny>` определяют необходимость запрета указанного в параметрах сообщения.

Таблица 11

Параметр	Описание
<code>send_interface</code>	Имя интерфейса отправителя сообщения
<code>send_member</code>	Имя метода или сигнала отправителя сообщения

## Продолжение таблицы 11

Параметр	Описание
send_error	Имя ошибки
send_destination	В качестве значения указывается имя. Для правила <deny> параметр означает, что сообщения не могут быть отправлены владельцем данного имени, а не данной службой. То есть, если соединение владеет службами А, В, С, и отправка к А запрещена, то отправка к В или С также будет запрещена
send_type	Возможные значения: method_call, method_return, signal и error. Задаёт тип исходящего сообщения
send_path	Путь вида /path/name отправителя сообщения
receive_interface	Имя интерфейса получателя сообщения
receive_member	Имя метода или сигнала получателя сообщения
receive_error	Имя ошибки
receive_sender	В качестве значения указывается имя. Для правила <deny> параметр означает, что сообщения не могут быть получены владельцем данного имени, а не данной службой
receive_type	Возможные значения: method_call, method_return, signal и error. Задаёт тип получаемого сообщения
receive_path	Путь вида /path/name получателя сообщения
send_requested_reply	Возможные значения: true, false. Параметр работает аналогично параметру eavesdrop: разрешает или запрещает (<allow> или <deny>) сообщение, полученное в качестве ожидаемого ответа (requested_reply), соответственно, предшествует этому сообщение вызова метода (method_call). Данный параметр актуален только для ответных сообщений (error и method_return) и игнорируется для других типов сообщений. Для правила <allow> значение параметра send_requested_reply="true" является значением по умолчанию и указывает на то, что только запрошенные ответы разрешены правилом. Значение параметра send_requested_reply="false" означает, что правило позволяет любой ответ, даже если он не ожидался. Для правила <deny> значение параметра send_requested_reply="false" является значением по умолчанию и указывает на то, что правило работает только когда ответ не был запрошен. Значение параметра send_requested_reply="true" указывает на то, что правило работает всегда, независимо от состояния ожидания ответа
receive_requested_reply	Аналогично параметру send_requested_reply

## Окончание таблицы 11

Параметр	Описание
eavesdrop	<p>Возможные значения: true, false.</p> <p>Прослушивание (Eavesdropping) возникает, когда приложение получает сообщение, адресованное службе, которой не владеет приложение, или ответ на такое сообщение.</p> <p>Для правил &lt;allow&gt; значение параметра eavesdrop="true" указывает на то, что правило будет применяться даже когда осуществляется прослушивание. Значение параметра eavesdrop="false" задано по умолчанию и означает, что правило разрешает те сообщения, которые доставляются только указанному получателю.</p> <p>Для правил &lt;deny&gt; значение параметра eavesdrop="true" указывает на то, что правило будет применяться только тогда, когда выполняется прослушивание. Значение параметра eavesdrop="false" задано по умолчанию и означает, что правило применяется всегда, даже когда не осуществляется прослушивание.</p> <p>Параметр eavesdrop можно комбинировать только с правилами типа приема и передачи (send_* и receive_*)</p>
own	Имя
own_prefix	<p>В качестве значения указывается имя.</p> <p>Правило &lt;allow own_prefix="a.b"/&gt; позволяет владеть именем a.b или любым именем, начинающимся с a.b, например, это выполняется для a.b.c или a.b.c.d, но не выполняется для a.bc или a.c. Актуально, когда службы, например, Telepathy и ReserveDevice, определяют значения служб для поддеревьев общеизвестных имен, например: org.freedesktop.Telepathy.ConnectionManager.&lt;произвольное_продолжение&gt; и org.freedesktop.ReserveDevice1.&lt;произвольное_продолжение&gt;</p>
user	<p>В качестве значения указывается имя пользователя.</p> <p>Правила &lt;deny&gt; означают, что данный пользователь не может подключиться к шине сообщений</p>
group	<p>В качестве значения указывается имя группы.</p> <p>Действие параметра аналогично параметру user</p>

Не имеет смысла запрещать пользователя или группу внутри секции <policy> — запрет пользователя/группы может быть только в политике context="default" или context="mandatory".

Отдельное правило <deny> может содержать комбинации параметров. В данном случае запрет выполняется только тогда, когда все параметры соответствуют сообщению. Например, правило <deny send\_interface="foo.bar" send\_destination="foo.blah"/> запрещает сообщения с интерфейсом foo.bar и указанным именем службы foo.blah.

Нельзя включать одновременно параметры send\_\* и receive\_\* в одно правило.

Необходимо с осторожностью использовать параметры `send_interface` и `receive_interface`, т.к. поле интерфейса в сообщениях не является обязательным. В частности, нельзя указывать `<deny send_interface="org.foo.Bar"/>` — данное правило приведет к тому, что сообщения без интерфейса будут заблокированы для всех служб. Всегда необходимо использовать правило в следующей форме:

```
<deny send_interface="org.foo.Bar" send_destination="org.foo.Service"/>
```

Примеры:

1. `<deny send_destination="org.freedesktop.Service" send_interface="org.freedesktop.System" send_member="Reboot"/>`
2. `<deny send_destination="org.freedesktop.System"/>`
3. `<deny receive_sender="org.freedesktop.System"/>`
4. `<deny user="john"/>`
5. `<deny group="enemies"/>`

#### 4.11.7.2. Формирование клиентских политик из политик шины

Обработка файла конфигурации и считывание файлов настроек, в том числе политик в `parent`. Если в обработчике возникает ошибка, то функция возвращает `NULL` и, соответственно, ничего не считывается.

Пример

```
get_correct_parser ->
```

```
bus_context_new ->
```

```
bus_context_reload_config ->
```

```
include_file ->
```

```
bus_config_load (const DBusString      *file,
                 dbus_bool_t          is_toplevel,
                 const BusConfigParser *parent,
                 DBusError             *error)
```

Инициализация обработчика в функции `XML_SetElementHandler`:

```
expat_StartElementHandler -> bus_config_parser_start_element ->
```

```
start_policy_child -> append_rule_from_element
```

При анализе вызовов формирование политик происходит следующим образом:

```
bus_driver_handle_hello ? bus_connection_complete
```

```
process_config_every_time ? bus_connections_reload_policy
```

```
bus_connections_reload_policy или bus_connection_complete ->
```

```
bus_context_create_client_policy -> bus_policy_create_client_policy
```

Функция `bus_policy_create_client_policy` разбирает политики шины `BusPolicy *` и создает `BusClientPolicy*` исходя из соединения `DBusConnection *`. Таким образом `BusPolicy *` на основе `DBusConnection *` соответствует `BusClientPolicy*`.

#### 4.12. Средства управления мандатными ПРД

Для управления локальными мандатными ПРД используются следующие графические утилиты:

- `fly-fm` («Менеджер файлов») — управление мандатными атрибутами файлов;
- `fly-admin-smc` («Управление политикой безопасности») — управление протоколированием, привилегиями и мандатными атрибутами пользователей, работа с пользователями и группами.

Более подробное описание утилит см. в электронной справке.

Для управления локальными мандатными ПРД в режиме командной строки используются следующие инструменты:

- `pdp1-file` — управление мандатными атрибутами файлов, описание приведено в 4.12.1;
- `pdp-id`— отображение мандатных атрибутов сессии пользователя ОС, описание приведено в 4.12.2;
- `pdp-init-fs` — скрипт инициализации мандатных атрибутов ФС, описание приведено в 4.12.3;
- `pdp-ls`— вывод аналогично стандартной команде `ls` информации о файлах с отображением мандатных атрибутов, описание приведено в 4.12.4;
- `pdp1-ps`— управление мандатными атрибутами процессов, описание приведено в 4.12.5;
- `pdp1-user`— управление допустимыми уровнями конфиденциальности и категориями пользователей ОС, описание приведено в 4.12.6;
- `sumac`— запуск процесса с заданными мандатными уровнем и категорией в отдельной графической сессии, описание приведено в 4.12.7;
- `userlev` — изменение БД уровней конфиденциальности, описание приведено в 4.12.8;
- `usercat`— изменение БД категорий конфиденциальности, описание приведено в 4.12.9.

Для обеспечения совместимости в ОС сохранены следующие утилиты командной строки для управления мандатными ПРД:

- `chmac` — управление мандатными атрибутами файлов, описание приведено в 4.12.10.1;
- `lsm` — вывод, аналогично стандартной команде `ls`, информации о файлах с отображением мандатных атрибутов, описание приведено в 4.12.10.3;
- `macid` — отображение мандатных атрибутов сессии пользователя ОС, описание приведено в 4.12.10.2;
- `psmac` — управление мандатными атрибутами процессов, описание приведено в 4.12.10.4;
- `usermac` — управление допустимыми уровнями конфиденциальности и категориями пользователей ОС, описание приведено в 4.12.10.5;
- `getfmac` — получение меток безопасности файловых объектов, описание приведено в 4.12.10.6;
- `setfmac` — изменение меток безопасности файловых объектов, описание приведено в 4.12.10.7.

Для управления мандатными ПРД в ЕПП используются следующие графические инструменты:

- веб-интерфейс FreeIPA — если развернута служба FreeIPA;
- `fly-admin-smc` («Управление политикой безопасности») — если развернута служба ALD.

Для управления мандатными ПРД в ЕПП в режиме командной строки используются следующие инструменты:

- `ipa user-mod` — если развернута служба FreeIPA (подробная информация по использованию инструмента командной строки доступны в справочной странице `ipa help user-mod`);
- `ald-admin` — если развернута служба ALD (подробная информация по использованию инструмента командной строки доступны в справочной странице `man ald-admin`).

#### 4.12.1. `pdpl-file`

Синтаксис:

```
pdpl-file [параметры]...[уровень][:уровень целостности[:категория[:флаги]]]
[объект]
```

Команда `pdpl-file` изменяет мандатные атрибуты файлов ОС, которые включают метку безопасности и специальные мандатные атрибуты файлового объекта, файла или каталога.

Опции приведены в таблице 12.

Таблица 12

Опция	Описание
-f, --silent, --quiet	Не выводить сообщений об ошибках
-v, --verbose	Выводить диагностические сообщения для каждого файла
-c, --changes	То же, что и --verbose, но сообщать только об изменениях
-u, --unite	Объединить текущую метку безопасности файла с заданной в качестве аргумента
-s, --subtract	Вычесть из текущей метки безопасности файла заданную в качестве аргумента
-R, --recursive	Применить рекурсивно
-r, --reverse	Сначала файлы в каталоге, потом каталог
-h, --help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

Уровень и категория могут быть заданы именем или шестнадцатеричным значением.

#### Пример

Рекурсивно для всех файлов каталога /tmp изменить уровень на Секретно и категорию на Категория\_A (уровень и категория должны быть определены в системе):

```
pdpl-file -Rv Секретно:0:Категория_A /tmp
```

Используя значение -1 для задания категории можно присвоить файловому объекту, файлу или каталогу все категории, которые могут быть в системе.

#### Пример

```
pdpl-file 1:0:-1 /tmp
```

Дополнительные мандатные атрибуты ccnr, ehole и whole могут быть заданы значением или именами через запятую.

#### Пример

```
pdpl-file 2:0:0:ccnr /tmp
```

### 4.12.2. pdp-id

Синтаксис:

```
pdp-id [параметры]
```

Команда pdp-id выводит мандатные атрибуты сессии пользователя ОС.

Параметры приведены в таблице 13.

Таблица 13

Опция	Описание
-l,--level	Вывести только уровень конфиденциальности
-i,--ilevel	Вывести только мандатный уровень целостности
-c,--categories	Вывести только категорию
-r,--categories	Вывести только роли
-n,--name	Для параметров -lc выводить имена вместо числовых значений
-h,--help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

При отсутствии параметров выводит строку текущих мандатных свойств.

#### Пример

```
pdp-id
```

```
Уровень конф: Секретно Уровень целостности: 0 Категории: Категория_A
```

В этом примере текущая сессия пользователя имеет уровень конфиденциальности Секретно, минимальный уровень целостности и категорию Категория\_A.

#### 4.12.3. pdp-init-fs

Синтаксис:

```
pdp-init-fs
```

Скрипт инициализации мандатных атрибутов ФС `pdp-init-fs` вызывается при инициализации и перезапуске системы для установки корректных мандатных атрибутов на системные файловые объекты (файлы и каталоги), начиная с корня ФС.

Скрипт располагается в каталоге `/usr/sbin` и доступен для правки только администратору.

**ВНИМАНИЕ!** Настоятельно не рекомендуется вносить изменения в указанный скрипт без необходимости. Изменения требуются только в случае изменения максимального уровня конфиденциальности или целостности в системе.

#### 4.12.4. pdp-ls

Синтаксис:

```
pdp-ls [параметры] [имя файла]
```

Команда `pdp-ls` выводит аналогично стандартной команде `ls` информацию о файлах (по умолчанию — о текущем каталоге).

Использование данной команды в целом не отличается от использования `pdp-ls`, за исключением следующих особенностей:



- если на файле установлены ACL, то к ним добавляется символ «+»;
- если на файле установлена ненулевая метка безопасности, то к ACL добавляется символ «m»;
- если на файле установлены списки протоколирования, то к ACL добавляется символ «a»;
- доступен параметр -M, который может быть использован для просмотра меток безопасности на файловых объектах.

#### 4.12.5. pdpl-ps

Синтаксис:

```
pdpl-ps [-nzhv] <идентификатор процесса>
```

Команда `pdpl-ps` позволяет считать мандатный контекст безопасности с процесса, заданного параметром (идентификатор процесса).

Только администратор может устанавливать и считывать мандатный контекст безопасности произвольного процесса, обычный пользователь может только считывать контекст с собственного процесса, для этого параметр должен иметь нулевое значение.

Опции приведены в таблице 14.

Таблица 14

Опция	Описание
<code>-n, --numeric</code>	Вывести информацию о контексте в численном виде
<code>-z, --iszero</code>	Если метка безопасности нулевая, то завершиться с кодом 0, иначе 1, если не удалось получить метку безопасности процесса, то 74
<code>-h, --help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

#### 4.12.6. pdpl-user

Синтаксис:

```
pdpl-user [-dzhv [-m минимальный:максимальный уровень конфиденциальности]
[-i максимальный уровень целостности]
[-c минимальная категория:максимальная категория]] <пользователь>
```

Команда `pdpl-user` отображает и устанавливает допустимые уровни конфиденциальности и категории пользователей ОС.

Опции приведены в таблице 15.

Таблица 15

Опция	Описание
<code>-d, --delete</code>	Удалить строку пользователя из файла
<code>-z, --zero</code>	Обнулить значения уровней и категорий
<code>-l, --levels</code>	Установить допустимые уровни конфиденциальности
<code>-i, --ilevel</code>	Установить максимальный уровень целостности
<code>-m, --maclabels</code>	То же, что и <code>-l</code> (используется для совместимости)
<code>-c, --category</code>	Установить допустимые категории
<code>-h, --help</code>	Вывести справку и выйти
<code>-v, --version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

Если в качестве параметра ключей `-m` или `-c` указано одно значение или одно значение с предшествующим двоеточием, это значение интерпретируется как максимальное значение, если одно значение с последующим двоеточием — как минимальное.

Команда `rdpl-user` при успешном выполнении всегда выводит значения установленных допустимых меток безопасности.

Чтобы просмотреть текущие допустимые метки безопасности, выполнить команду без ключей:

```
rdpl-user пользователь
```

#### Пример

```
rdpl-user -m Уровень_0:Уровень_3 -i 0 -c 0:Категория_2 user1
```

Данная команда для пользователя `user1` установит:

- минимальный уровень — `Уровень_0(0)`;
- максимальный уровень — `Уровень_3(3)`;
- максимальный уровень целостности — `Минимальный(0)`;
- минимальную категорию — `0x0(0)` (без категорий);
- максимальную категорию — `0x2(2)`.

Уровни `Уровень_0`, `Уровень_3`, категория `Категория_2` должны быть определены в системе. Значения уровней и категорий могут быть заданы в числовой форме.

#### 4.12.7. sumac

Синтаксис:

```
sumac [-h, --help] [-v, --version] [-l, --level=] [-c, --category=]
[-i, --stdin=] [-o, --stdout=] [-e, --stderr=] [-x, --xauth] [command]
```

Команда `sumac` используется для запуска процесса с заданными уровнем и категорией конфиденциальности в отдельной графической сессии с использованием виртуального

графического сервера Xephyr. Пользователь может запускать процесс только в пределах разрешенных ему уровней и категорий.

**ВНИМАНИЕ!** Для запуска программ на уровне, отличном от уровня текущей сессии, не должна стоять блокировка использования команды `sumac` в графической утилите `fly-admin-smc` (см. электронную справку) и пользователю должна быть назначена привилегия `PARSEC_CAP_SUMAC` (см. 4.6).

Если указанный уровень конфиденциальности выше текущего, т. е. происходит увеличение уровня, то переменные окружения наследуются от текущего процесса. Если происходит уменьшение уровня конфиденциальности, то текущие переменные окружения сбрасываются, чтобы избежать утечки информации. Аналогично при порождении нового процесса закрываются все файловые дескрипторы, метка безопасности которых не совпадает с указанной в командной строке. В том числе закрываются `stdin`, `stdout`, `stderr`. Перенаправить стандартный ввод и вывод для нового процесса можно с помощью параметров `-i`, `-o`, `-e` для `stdin`, `stdout` и `stderr`, соответственно.

**ВНИМАНИЕ!** Запуск процесса с понижением уровня конфиденциальности или с сокращением набора категорий конфиденциальности запрещен для предотвращения утечки информации на более низкие уровни секретности.

Окно графического приложения, запущенного в отдельной сессии на другом уровне, будет иметь цветную рамку, цвет которой соответствует уровню конфиденциальности приложения. Описание цветовой индикации приведено в документе РУСБ.10015-01 93 01 «Операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition». Руководство пользователя».

#### Пример

Запуск графического приложения `xterm` с уровнем конфиденциальности 2 и категорией конфиденциальности `0xffff`

```
$ sumac -l 2 -c 0xffff xterm
```

Опции приведены в таблице 16.

Таблица 16

Опция	Описание
<code>-l</code> , <code>--level=</code>	Запустить процесс с указанным уровнем конфиденциальности
<code>-c</code> , <code>--category=</code>	Запустить процесс с указанной категорией конфиденциальности
<code>-i</code> , <code>--stdin=</code>	Перенаправить <code>stdin</code> запущенного процесса в указанный файл
<code>-o</code> , <code>--stdout=</code>	Перенаправить <code>stdout</code> запущенного процесса в указанный файл
<code>-e</code> , <code>--stderr=</code>	Перенаправить <code>stderr</code> запущенного процесса в указанный файл

## Окончание таблицы 16

Опция	Описание
-x, --xauth	Попытаться создать запись в .xauthority. В случае неудачи прервать выполнение процесса
-h, --help	Вывести справку и выйти
-v, --version	Вывести информацию о версии и выйти

**4.12.8. userlev**

Синтаксис:

```
userlev [-d, --delete] [-a, --add<значение>] [-r, --rename<имя>]
  [-m, --modify<значение>] [-h, --help] [--version] <уровень>
```

Команда `userlev` служит для просмотра и изменения в БД уровней конфиденциальности. Для просмотра всех уровней команду следует запускать без параметров. Вносить изменения в БД уровней может только администратор.

Опции приведены в таблице 17.

Таблица 17

Опция	Описание
-d, --delete	Удалить уровень из БД
-a, --add<значение>	Добавить новый уровень в БД
-r, --rename<новое имя>	Переименовать существующий уровень
-m, --modify<новое значение>	Изменить значение уровня
-h, --help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

**4.12.9. usercat**

Синтаксис:

```
usercat [-d, --delete] [-a, --add<значение>] [-r, --rename<имя>]
  [-m, --modify<значение>] [-h, --help] [--version] [категория]
```

Команда `usercat` служит для просмотра и изменения БД категорий. Для просмотра всех категорий команду следует запускать без параметров. Вносить изменения в БД категорий может только администратор.

Опции приведены в таблице 18.

Таблица 18

Опция	Описание
-d, --delete	Удалить категорию из БД
-a, --add<значение>	Добавить новую категорию в БД

## Окончание таблицы 18

Опция	Описание
-r, --rename<новое имя>	Переименовать существующую категорию
-m, --modify<новое значение>	Изменить значение категории
-h, --help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

**4.12.10. Устаревшие утилиты управления мандатными ПРД**

Для обеспечения совместимости в ОС сохранен ряд утилит командной строки для управления мандатными ПРД.

**ВНИМАНИЕ!** Настоятельно не рекомендуется применять устаревшие утилиты. Данные утилиты не позволяют работать с уровнями целостности и отображают мандатные атрибуты в формате, отличном от определенного в ОС формата.

**4.12.10.1. chmac**

Синтаксис:

```
chmac [параметры] [уровень][:категория[:специальные атрибуты]] [имя файла]
```

Команда chmac изменяет мандатные атрибуты файлов ОС, которые включают метку безопасности и специальные мандатные атрибуты файла.

Опции приведены в таблице 19.

Таблица 19

Опция	Описание
-f, --silent, --quiet	Не выводить сообщений об ошибках
-v, --verbose	Выводить диагностические сообщения для каждого файла
-c, --changes	То же, что и --verbose, но сообщать только об изменениях
-R, --recursive	Применить рекурсивно
-h, --help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

Уровень и категория могут быть заданы именем или шестнадцатеричным значением.

**Пример**

```
chmac -Rv Секретно:Категория_A /tmp
```

Данная команда рекурсивно для всех файлов каталога /tmp изменит уровень на Секретно и категорию на Категория\_A (уровень и категория должны быть определены в системе).

Специальные атрибуты могут быть заданы значением или строкой символов `rwXrwx`, в которой любой из символов может быть заменен на «-» для снятия соответствующего атрибута.

#### Пример

```
chmac 0:0:rwXrwx /tmp
```

Данная команда для каталога `/tmp` установит игнорирование уровней и категорий конфиденциальности при выполнении операций чтения, записи и исполнения.

При задании специальных атрибутов вместо `rwX` могут быть использованы следующие сокращения:

- `equ` — игнорирование уровней и категорий конфиденциальности при выполнении операций чтения, записи и исполнения;
- `equ_w` — игнорирование уровней и категорий конфиденциальности при выполнении операции записи;
- `low` — игнорирование уровней и категорий конфиденциальности при выполнении операций чтения и исполнения.

**ВНИМАНИЕ!** В настоящее время используется другой набор специальных атрибутов. Данная утилита не позволяет работать с ними. Существует соответствие между старым атрибутом `equ (rwXrwx)` и новым `ehole`. Таким образом, отдельное управление специальными атрибутами вида `rwXrwx` не предусмотрено.

#### Пример

```
chmac 0:0:equ /tmp
```

#### 4.12.10.2. macid

Синтаксис:

```
macid [параметры]
```

Команда `macid` выводит мандатные атрибуты сессии пользователя ОС.

Опции приведены в таблице 20.

Таблица 20

Опция	Описание
<code>-l,--level</code>	Вывести только уровень конфиденциальности
<code>-c,--categories</code>	Вывести только категорию конфиденциальности
<code>-n,--name</code>	Для параметров <code>-lc</code> выводить имена вместо числовых значений
<code>-h,--help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

При отсутствии параметров выводит строку текущих мандатных свойств.

### Пример

macid

Уровень=2(Секретно) Категория=1(Категория\_А) Привилегии=0

В этом примере текущая сессия пользователя имеет уровень секретности Секретно и категорию Категория\_А.

#### 4.12.10.3. lsm

Синтаксис:

lsm [параметры] [имя файла]

Команда lsm выводит аналогично стандартной команде ls информацию о файлах (по умолчанию — о текущем каталоге).

Использование данной команды в целом не отличается от использования ls, за исключением следующих особенностей:

- если на файле установлены ACL, то к ним добавляется символ «+»;
- если на файле установлена ненулевая метка безопасности, то к ACL добавляется символ «т»;
- если на файле установлены списки протоколирования, то к ACL добавляется символ «а»;
- доступен параметр -M, который может быть использована для просмотра меток безопасности на файловых объектах.

#### 4.12.10.4. psmac

Синтаксис:

psmac [-d, --delete] [-n, --numeric] [-h, --help] [--version]

<идентификатор процесса> [метка безопасности...]

Команда psmac позволяет изменять или считать мандатный контекст безопасности выбранного процесса. Если в качестве аргумента не указана метка безопасности, то команда считывает мандатный контекст с процесса, заданного параметром (идентификатор процесса).

Если аргумент-метка безопасности присутствует, то команда устанавливает заданную метку безопасности на процесс. Метка безопасности задается в виде:

<Уровень> [ :<Категории> ]

где <Уровень> и <Категории> могут быть заданы как в численном, так и в символьном виде. Сложные <Категории> могут быть заданы в виде списка своих составляющих.

Только администратор может устанавливать и считывать мандатный контекст безопасности произвольного процесса, обычный пользователь может только считывать контекст с собственного процесса, для этого параметр должен иметь нулевое значение.

Опции приведены в таблице 21.



Таблица 21

Опция	Описание
-d, --delete	Обнулить мандатный контекст безопасности процесса
-n, --numeric	Вывести информацию о контексте в численном виде
-h, --help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

#### 4.12.10.5. usermac

Синтаксис:

```
usermac [-dzhv [-m минимальный уровень:максимальный уровень]
[-с минимальная категория:максимальная категория]] пользователь
```

Команда `usermac` изменяет допустимые уровни и категории конфиденциальности пользователей ОС.

Опции приведены в таблице 22.

Таблица 22

Опция	Описание
-d, --delete	Удалить строку пользователя из файла
-z, --zero	Обнулить значения уровней и категорий
-l, --levels	Установить допустимые уровни конфиденциальности
-i, --ilevel	Установить максимальный уровень целостности
-m, --maclabels	То же, что и -l (используется для совместимости)
-c, --category	Установить допустимые категории
-h, --help	Вывести справку и выйти
-v, --version	Вывести информацию о версии и выйти

Если в качестве параметра ключей `-m` или `-c` указано одно значение или одно значение с предшествующим двоеточием, это значение интерпретируется как максимальное значение, если одно значение с последующим двоеточием — как минимальное.

Команда `usermac` при успешном выполнении всегда выводит значения установленных допустимых меток безопасности.

Чтобы просмотреть текущие допустимые метки безопасности, выполнить команду без ключей:

```
usermac пользователь
```

Пример

```
usermac -m несекретно:секретно -c категория_А:категория_В user1
```

Данная команда для пользователя `user1` установит:

- минимальный уровень — несекретно;
- максимальный уровень — секретно;
- минимальную категорию — категория\_А;
- максимальную категорию — категория\_В.

Уровни несекретно, секретно и категории категория\_А, категория\_В должны быть определены в системе. Значения уровней и категорий могут быть заданы в числовой форме.

#### 4.12.10.6. getfmac

Синтаксис:

```
getfmac [-R, --recursive] [-L, --logical] [-P, --physical] [-n, --numeric]
  [-p, --absolute-names] [-c, --omit-header] [-s, --skip-empty]
  [-h, --help] [-v, --version] файлы и/или каталоги
```

Команда `getfmac` служит для получения меток безопасности файловых объектов. Информация о метках безопасности посылается на стандартный вывод и может являться входными данными для команды `setfmac` (см. 4.12.10.7).

Опции приведены в таблице 23.

Таблица 23

Опция	Описание
<code>-R, --recursive</code>	Для подкаталогов рекурсивно
<code>-L, --logical</code>	Следовать по символическим ссылкам
<code>-P, --physical</code>	Не следовать по символическим ссылкам
<code>-n, --numeric</code>	Выводить информацию о компонентах метки безопасности в цифровой форме
<code>-p, --absolute-names</code>	Абсолютные имена
<code>-c, --omit-header</code>	Не показывать заголовков (имя файла)
<code>-s, --skip-empty</code>	Пропускать файлы с пустыми атрибутами
<code>-h, --help</code>	Вывести справку и выйти
<code>-v, --version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

#### 4.12.10.7. setfmac

Синтаксис:

```
setfmac [-s, --set] [-m, --modify] [-S, --set-file] [-B, --restore]
  [-R, --recursive] [-L, --logical] [-P, --physical] [-h, --help]
  [-v, --version] [метка безопасности] Файлы и/или каталоги
```

Команда `setfmac` устанавливает метки безопасности на файлы. Метки безопасности задаются или в командной строке (параметры `-s, -m`), или в файле (параметры `-S, -B`).

При этом, файлы могут быть сформированы с помощью перенаправления вывода команды `getfmac` (4.12.10.6).

Метка безопасности задается в виде:

`<Уровень> [ : <Категории> [ : <Тип> ] ]`

где `<Уровень>` и `<Категории>` могут быть заданы как в численном, так и в символьном виде. Сложные `<Категории>` могут быть заданы в виде списка своих составляющих, например: Танки, Самолеты.

Только администратор может устанавливать метки безопасности на файлы.

**ВНИМАНИЕ!** С помощью данной команды невозможно установить метку безопасности на файловый объект-сокеты.

Опции приведены в таблице 24.

Таблица 24

Опция	Описание
<code>-s, --set</code>	Установить метку безопасности из командной строки
<code>-m, --modify</code>	Изменить метку безопасности из командной строки
<code>-S, --set-file</code>	Установить метки безопасности из файла
<code>-B, --restore</code>	Восстановить метки безопасности из файла
<code>-R, --recursive</code>	Для подкаталогов рекурсивно
<code>-L, --logical</code>	Следовать по символическим ссылкам
<code>-P, --physical</code>	Не следовать по символическим ссылкам
<code>-h, --help</code>	Вывести справку и выйти
<code>-v, --version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

### 4.13. Средства управления привилегиями пользователей и процессов

Для управления привилегиями пользователей и процессов используется графическая утилита `fly-admin-smc` («Управление политикой безопасности»). Более подробное описание утилиты см. в электронной справке.

Также для управления привилегиями пользователей и процессов используются инструменты командной строки `usercaps`, `execaps` и `pscaps`, описанные, соответственно, в 4.13.1, 4.13.2 и 4.13.3.

**ВНИМАНИЕ!** Управление привилегиями пользователей выполняется только суперпользователем с максимальным уровнем целостности, установленным в ОС.

#### 4.13.1. usercaps

Синтаксис:

`usercaps [-d, --delete] [-z, --zero] [-f, --full] [-l, --linux] [-m, --parsec]`

```
[-l, --Linux] [-M, --PARSEC] [-n, --numeric] [-h, --help] [-v, --version]
```

пользователь

Команда `usercaps` позволяет просматривать и устанавливать привилегии пользователей, должна использоваться только администратором через механизм `sudo`.

```
usercaps [-l строка модифицирования linux-привилегий]
```

```
[-[m строка модифицирования PARSEC-привилегий][dzLMnfhv]] пользователь
```

Строка модифицирования привилегий состоит из слов, разделенных «,» или «:», каждое слово может быть строкой в верхнем или нижнем регистре или числом, перед которым стоит знак «+» или «-». Список возможных привилегий с сокращенными именами и числами можно увидеть, введя для Linux-привилегий:

```
usercaps -L
```

для PARSEC-привилегий:

```
usercaps -M
```

Верхний регистр для слов и знак «+» для чисел устанавливает флаг для соответствующей привилегии, нижний регистр и знак «-» снимает его.

`usercaps <пользователь>` выводит все привилегии пользователя; `usercaps -L <пользователь>` или `usercaps -M <пользователь>` выводят только Linux- или только PARSEC-привилегии.

Опции приведены в таблице 25.

Таблица 25

Опция	Описание
<code>-d, --delete</code>	Удалить строку пользователя из файла привилегий
<code>-z, --zero</code>	Сбросить все привилегии пользователя
<code>-f, --full</code>	Присвоить все возможные привилегии пользователю
<code>-l, --linux</code>	Изменить Linux-привилегии пользователя
<code>-m, --parsec</code>	Изменить PARSEC-привилегии пользователя
<code>-L, --Linux</code>	Вывести список возможных Linux-привилегий
<code>-M, --PARSEC</code>	Вывести список возможных PARSEC-привилегий
<code>-n, --numeric</code>	Вывести привилегии в шестнадцатеричном формате
<code>-h, --help</code>	Вывести справку и выйти
<code>-v, --version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

#### 4.13.2. `execaps`

Синтаксис:

```
execaps [-v, --version] [-h, --help] [-c, --capability (привилегии)] [--]
```

команда

Команда `execaps` может быть использована администратором для запуска процесса с одновременной установкой выбранных PARSEC-привилегий.

```
execaps -c <вектор привилегий> -- <программа и ее аргументы>
```

Привилегии задаются в виде числа — битовой маски (как правило, в шестнадцатеричном виде). Соответствие отдельных бит полномочиям приведено в `manparsec_capset(2)`.

#### Пример

```
echo 1 | sudo tee /parsecfs/unsecure_setxattr
sudo execaps -c 0x1000 ? tar --xattrs --xattrs-include=security.
    {PDPL,AUDIT,DEF_AUDIT} --acls -xzf backup.tar.gz -C /
echo 0 | sudo tee /parsecfs/unsecure_setxattr

echo 1 | sudo tee /parsecfs/unsecure_setxattr
sudo execaps -c 0x1000 ? sudo rsync -a --xattrs --acls /backup/ /
echo 0 | sudo tee /parsecfs/unsecure_setxattr
```

Будет выполнен перезапуск службы `dbus` с установленной привилегией `PARSEC_CAP_PRIV_SOCKET`.

Опции приведены в таблице 26.

Таблица 26

Опция	Описание
<code>-c, --capability</code>	Установить привилегии
<code>-f, --force</code>	Вызвать программу, даже если не удалось установить привилегии
<code>-h, --help</code>	Вывести справку и выйти
<code>-v, --version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

#### 4.13.3. pscaps

Синтаксис:

```
pscaps [--version] [-h, --help] [действующие полномочия
    [разрешенные полномочия [наследуемые полномочия]]]
```

Команда `pscaps` может быть использована для просмотра и изменения (в численном виде) PARSEC-полномочий процесса.

```
pscaps [effective_caps [permitted_caps [inheritable_caps]]]
```

Если в качестве аргумента указан только идентификатор процесса, то команда показывает набор полномочий заданного процесса, в противном случае пытается установить полномочия, заданные в командной строке в виде шестнадцатеричных чисел.

Опции приведены в таблице 27.

Таблица 27

Опция	Описание
-h, --help	Вывести справку и выйти
-v, --version	Вывести информацию о версии и выйти

#### 4.14. Мандатное управление доступом в СУБД PostgreSQL

В качестве защищенной СУБД в составе ОС используется СУБД PostgreSQL, доработанная в соответствии с требованием интеграции с ОС в части мандатного управления доступом к информации и содержащая реализацию ДП-модели управления доступом и информационными потоками. Данная ДП-модель описывает все аспекты дискреционного, мандатного и ролевого управления доступом с учетом безопасности информационных потоков.

**ВНИМАНИЕ!** ДП-модель в PostgreSQL работает только при настроенном в ОС механизме мандатного управления доступом.

В основе механизма мандатного управления доступом лежит управление доступом к защищаемым ресурсам БД на основе иерархических и неиерархических меток доступа. Это позволяет реализовать многоуровневую защиту с обеспечением разграничения доступа пользователей к защищаемым ресурсам БД и управление потоками информации. В качестве иерархических и неиерархических меток доступа при использовании СУБД в ОС используются метки безопасности ОС.

СУБД PostgreSQL не имеет собственного механизма назначения, хранения и модификации меток пользователей и использует для этого механизмы ОС.

Согласно ДП-модели в части реализации мандатного управления доступом дополнительно к классификационной метке вводится понятие сущностей-контейнеров (сущностей, которые могут содержать другие сущности). Для задания способа доступа к сущностям внутри контейнеров используется мандатный признак CCR (Container Clearance Required). В случае когда он установлен, доступ к контейнеру и его содержимому определяется его классификационной меткой, в противном случае доступ к содержимому разрешен без учета уровня конфиденциальности контейнера.

В качестве главного контейнера выбрано табличное пространство `pg_global`, которое создается одно на кластер базы данных. Таким образом, кластер является совокупностью ролей, баз данных и табличных пространств.

**ВНИМАНИЕ!** ДП-модель накладывает ограничение на классификационную метку сущности: метка сущности не может превышать метку контейнера, в котором она содержится. Таким образом, для назначения классификационных меток данным сначала должны

быть последовательно заданы максимальные классификационные метки соответствующих контейнеров: кластера, базы данных, табличного пространства, схемы и таблицы.

В реляционной модели в качестве структуры, обладающей меткой безопасности, естественно выбрать кортеж, поскольку именно на этом уровне детализации осуществляются операции чтения/записи информации в СУБД. При этом, местом хранения метки безопасности может быть выбран только сам кортеж — только так метка безопасности будет неразрывно связана с данными, содержащимися в кортеже. Кроме этого, метка безопасности также может быть определена для таких объектов БД, к которым применимы виды доступа на чтение/запись данных, а именно: таблицы и виды. В этом случае метки безопасности объектов располагаются в записи системной таблицы, непосредственно описывающей защищаемый объект.

В качестве множества сущностей (простых сущностей и контейнеров) с заданной на нем иерархической структурой рассматриваются носящие подобный характер объекты реляционных баз данных, применяемые в СУБД PostgreSQL. При этом, поскольку записи базы данных содержат в своем составе уровень конфиденциальности — они рассматриваются в модели в качестве объектов, а содержащие их таблицы, соответственно, — в качестве контейнеров.

Системный каталог (метаданные) рассматривается как самостоятельная БД, реализованная с помощью средств СУБД. При этом, все операции с этой БД осуществляются либо с помощью специальных конструкций языка запросов SQL, либо привилегированным пользователем в специальном режиме. Таким образом, мандатное управление доступом применяется ко всем объектам БД. Метки безопасности системных объектов располагаются в записях таблиц системного каталога, непосредственно описывающих защищаемый объект.

#### **4.14.1. Порядок применения мандатных правил управления доступом**

Так как мандатное управление доступом может быть определено только для видов доступа на чтение и на запись информации, все множество операций с данными в защищаемых объектах приводится к ним следующим образом:

- INSERT — доступ на запись;
- UPDATE, DELETE — последовательное выполнение доступа на чтение и запись информации;
- SELECT — доступ на чтение.

При обращении пользователя к БД определяются его допустимый диапазон меток и набор специальных мандатных атрибутов. Если пользователю не присвоена метка безопасности, то он получает по умолчанию нулевую метку безопасности, соответствующую минимальному уровню доступа. Максимальная метка безопасности определяется по заданной при регистрации пользователя в ОС. Поскольку сервер БД также может иметь

метку безопасности, при превышении метки безопасности пользователя метки безопасности сервера ему будут разрешены только операции чтения. Текущая метка безопасности пользователя определяется по установленному соединению и может быть установлена в пределах его допустимого диапазона мандатных атрибутов при наличии соответствующей привилегии.

Применение мандатных ПРД осуществляется на уровне доступа к объектам БД и на уровне доступа непосредственно к данным (на уровне записей).

Проверка мандатных прав доступа к объектам осуществляется одновременно с проверкой дискреционных прав доступа к ним, после разбора и построения плана запроса, непосредственно перед его выполнением, когда определены все необходимые для проверки данные и проверяемые объекты. Таким образом, доступ предоставляется только при одновременном санкционировании дискреционными ПРД.

Проверка мандатных прав доступа к записям таблиц осуществляется в процессе выполнения запроса при последовательном или индексном сканировании данных.

Все записи, помещаемые в таблицы, для которых установлена защита на уровне записей, наследуют текущую метку безопасности пользователя. Обновляемые записи сохраняют свою метку безопасности при изменении. Доступ к существующим записям и возможность их обновления и удаления определяются установленными мандатными правилами.

Для администратора БД предусмотрены системные привилегии игнорирования мандатного управления доступом, только таким образом можно производить регламентные работы с БД (например, восстановление резервной копии), т. к. это требует установки меток данных, сохраненных ранее.

Для настройки работы сервера с мандатным управлением доступом существует ряд конфигурационных параметров, указываемых в конфигурационном файле `postgresql.conf` конкретного кластера данных (таблица 28).

Таблица 28

Параметр	Описание
<code>ac_ignore_server_maclabel</code>	Определяет, будет ли сервер СУБД дополнительно использовать свою метку безопасности (метку безопасности пользователя <code>postgres</code> ) при определении прав пользователя на занесение, удаление и модификацию данных или нет. Если этот параметр установлен в <code>FALSE</code> , то метка безопасности сервера используется для блокирования занесения в БД информации с меткой безопасности, превышающей метку безопасности сервера. Если этот параметр установлен в <code>TRUE</code> , то метка безопасности сервера не учитывается



## Продолжение таблицы 28

Параметр	Описание
ac_ignore_socket_maclabel	<p>Определяет, будет ли сервер СУБД использовать метку безопасности входящего соединения. Если этот параметр установлен в FALSE, то метка безопасности входящего соединения будет учитываться при определении максимальной доступной метки безопасности сессии, и после подключения будет доступна только информация с меткой безопасности, не превышающей метку безопасности входящего соединения. При установке этого параметра в TRUE метки безопасности сеанса будут определяться максимальной меткой безопасности пользователя, полученной из ОС</p>
ac_ignore_maclabel	<p>Обеспечивает возможность работы с базой в режиме отключенного мандатного управления доступом. Если данный параметр установлен в значение TRUE, то мандатные атрибуты пользователя не запрашиваются, метка безопасности сессии устанавливается нулевой вне зависимости от значения ac_ignore_socket_maclabel. Метка безопасности сервера принимается нулевой вне зависимости от значения параметра ac_ignore_server_maclabel</p>
ac_enable_trusted_owner	<p>Определяет, могут ли владельцы объектов назначать права на доступ к ним другим пользователям. Если этот параметр установлен в значение FALSE, то право назначать права на доступ к любым объектам БД имеют только суперпользователи. Это предотвращает неконтролируемое распространение прав на доступ к информации. Если этот параметр установлен в TRUE, то, кроме суперпользователей, каждый владелец объекта может назначать права на доступ пользователей к «своему» объекту</p>
ac_enable_grant_options	<p>Определяет, могут ли роли передавать права на доступ с параметром WITH GRANT OPTIONS другим ролям. Если ac_allow_grant_options установлен в FALSE, то запрещается использовать команду GRANT с привилегией WITH GRANT OPTION. Если у роли есть привилегия GRANT OPTIONS и ac_allow_grant_options = false, то передача прав доступа другим ролям также запрещается. Изъятие (REVOKE) привилегии GRANT OPTIONS разрешается всегда</p>
ac_enable_admin_options	<p>Определяет, могут ли роли передавать право членства роли другим ролям. Если ac_allow_admin_options установлен в FALSE, то запрещается использовать GRANT с привилегией WITH ADMIN OPTION. Если у роли есть привилегия ADMIN OPTIONS и ac_allow_admin_options = false, то передача прав членства другим ролям также запрещается. Изъятие (REVOKE) привилегии ADMIN OPTION разрешается всегда</p>
ac_enable_truncate	<p>Блокирует (FALSE) или разблокирует (TRUE) возможность выполнения команды TRUNCATE</p>

## Окончание таблицы 28

Параметр	Описание
<code>ac_enable_sequence_ccr</code>	При установке этого параметра в TRUE разрешается использование признака CCR для последовательностей аналогично таблицам и видам, в противном случае признак CCR для последовательностей считается всегда установленным
<code>ac_enable_dblink_mac</code>	Если параметр конфигурации установлен в TRUE, разрешается использование dblink и внешних таблиц FOREIGN TABLE в условиях мандатного управления доступом
<code>ac_auto_adjust_macs</code>	Если параметр конфигурации установлен в TRUE, разрешается автоматическая установка меток контейнеров. Применяется при восстановлении резервных копий, созданных в предыдущих версиях СУБД
<code>ac_enable_copy_to_file</code>	Блокирует (FALSE) или разблокирует (TRUE) возможность выполнения команды COPY с выводом результатов в файл, доступный серверу СУБД
<code>ac_caps_ttl</code>	Время жизни в секундах информации о привилегиях пользователя подсистемы безопасности PARSEC (определяет время жизни кэшированной информации о PARSEC-привилегиях пользователя; уменьшение значения приводит к увеличению числа обращений сервера СУБД к подсистеме безопасности PARSEC и как следствие — к снижению производительности сервера СУБД)
<code>ac_debug_print</code>	Если установлен в TRUE, добавляет в журнал сервера отладочную информацию о работе механизмов защиты

Для более гибкой настройки сервера СУБД расширен синтаксис конфигурационного файла `pg_hba.conf` параметром `ignore_socket_maclabel`. Данный параметр может быть указан после метода аутентификации.

Параметр `ignore_socket_maclabel=1` позволяет пользователям подключаться к базам данных с игнорированием метки безопасности сокета соединения. Если этот параметр не указывается в конфигурационном файле `pg_hba.conf` или установлен в 0, то игнорирование метки безопасности сокета для этого подключения не происходит.

В ОС каждый пользователь может иметь множество меток безопасности, которое задается минимальной и максимальной метками безопасности диапазона. Чтобы поддержать эту модель в СУБД PostgreSQL каждой сессии пользователя назначаются три метки безопасности: максимальная, минимальная и текущая. Их начальная инициализация осуществляется по следующему алгоритму:

- 1) после прохождения пользователем стандартной процедуры аутентификации сервер считывает из ОС значения максимальной и минимальной меток безопасности пользователя и принимает их как максимальную и минимальную метки безопасности сессии. При этом, если запись о метках безопасности для пользователя не найде-

на, то максимальная и минимальная метки безопасности принимаются равными нулю. Следовательно, пользователи, зарегистрированные только в сервере СУБД PostgreSQL и не имеющие учетной записи в ОС сервера, всегда имеют минимальный уровень доступа к информации;

2) если параметр конфигурации `ac_ignore_socket_maclabel` установлен в `FALSE`, считывается метка безопасности входящего соединения, и, если она попадает в диапазон меток безопасности, считанных из ОС, то максимальная метка безопасности сессии устанавливается равной метке безопасности входящего соединения;

3) если параметр конфигурации `ac_ignore_server_maclabel` установлен в `FALSE`, то считывается метка безопасности серверного процесса и, если она несовместима с максимальной меткой безопасности сессии, то процесс аутентификации прерывается;

4) текущей меткой безопасности сессии становится максимальная метка безопасности сформированного таким образом диапазона.

Если на любом из этих этапов возникает ситуация с несовместимостью меток безопасности или выходом за пределы диапазона, то процесс аутентификации клиента прерывается и доступ к БД блокируется.

Если пользователь имеет мандатный атрибут `ac_capable_setmac`, то он может изменять свою текущую метку безопасности в диапазоне от минимальной до максимальной.

СУБД PostgreSQL предоставляет пользователям возможность создавать функции (и, следовательно, триггеры), указывая при этом, будут ли они выполняться с уровнем доступа пользователя, прямо или косвенно вызвавшего функцию (`SECURITY INVOKER`), или с уровнем доступа пользователя, создавшего эту функцию (`SECURITY DEFINER`). При этом в понятие «уровня доступа» входят как дискреционный уровень доступа, так и мандатный, который в данном случае определяется текущими мандатными атрибутами пользователя СУБД, вызвавшего или создавшего функцию, соответственно. При этом метки безопасности текущей сессии пользователя, вызвавшего функцию, не изменяются.

При этом следует учитывать, что:

1) при определении функции как `SECURITY DEFINER` она будет всегда вызываться с переустановкой мандатных атрибутов на атрибуты создавшего ее пользователя;

2) при определении функции как `SECURITY INVOKER` она всегда будет выполняться без изменения текущего значения мандатных атрибутов;

3) при вызове функции в качестве триггера выполняются следующие правила в дополнение к указанным:

- перед вызовом в качестве триггера встроенной в СУБД функции к текущим мандатным атрибутам всегда добавляются флаги `ac_capable_ignmaclvl` и `ac_capable_ignmaccat`, чтобы обеспечить полноценную проверку ссылочной целостности БД;
- перед вызовом в качестве триггера не встроенной функции в качестве текущих мандатных атрибутов всегда устанавливаются мандатные атрибуты пользователя, запустившего данную сессию (соединение) (т.е. пользователя с именем `SESSION_USER`). Это необходимо, чтобы предотвратить получение функцией-триггером пользователя с низким уровнем доступа высоких привилегий в случае каскадного вызова триггеров.

После возврата управления из функции значения текущих мандатных атрибутов всегда восстанавливаются в исходные (до вызова функции) значения.

Функции, написанные на языках низкого уровня, после их подключения имеют полный доступ ко всем внутренним структурам сервера СУБД PostgreSQL и могут произвольно их модифицировать. Кроме этого, поскольку они выполняются в рамках процесса сервера, они имеют соответствующие права доступа к объектам ОС в среде функционирования сервера. Именно поэтому права пользователя `postgres`, под которым запускается сервер, необходимо свести к необходимому минимуму, минуя какой-либо контроль с его стороны (включая текущие мандатные атрибуты).

Поскольку в процессе работы с данными в СУБД возможно изменение организации их хранения путем изменения схемы объектов БД (метаданных), к подобным операциям так же применяются ПРД.

Модификация метаданных возникает каждый раз при изменении структуры БД, что включает в себя создание, модификацию и удаление объектов БД.

Так как некоторые действия над объектами БД могут влиять на хранящиеся в них данные (как правило, модификация или удаление объекта или его части), при использовании мандатного управления доступом к данным объекта необходимо разграничивать и доступ к изменению метаданных в части, относящейся к этому объекту.

Аналогично операциям с данными: действия с объектами БД должны быть приведены к видам доступа на чтение и на запись информации для возможности применения к ним мандатных ПРД. Все множество операций с метаданными может быть приведено следующим образом:

- `CREATE, ADD` — доступ на запись;
- `ALTER, DROP` — последовательное выполнение доступа на чтение и запись информации;

- использование или обращение к объекту в других SQL-командах — доступ на чтение.

Проверка мандатных прав доступа к метаданным осуществляется одновременно с проверкой дискреционных прав доступа к ним после разбора и построения плана запроса непосредственно перед его выполнением, когда определены все необходимые для проверки данные и проверяемые объекты. Таким образом, доступ предоставляется только при одновременном санкционировании дискреционными ПРД.

Некоторые операции над объектами, такие как DROP всего объекта или его столбца и TRUNCATE влекут за собой удаление данных. В случае защиты метками безопасности записей объекта существуют ограничения на выполнение этих операций.

Операции удаления невозможны при наличии разных меток безопасности на записях, т.к. операция применяется ко множеству строк. Это связано с тем, что операция удаления интерпретируется как последовательное предоставление доступа на чтение и на запись, что возможно только при равенстве меток безопасности субъекта и объекта. В случае, когда строки имеют разные метки безопасности, данное условие выполниться не может.

Операция удаления доступна только для администратора и пользователей, обладающих привилегиями игнорирования мандатного управления доступом.

#### **4.14.2. Средства управления мандатными ПРД к объектам БД**

Для управления мандатными ПРД к объектам БД СУБД PostgreSQL используется графическая утилита pgadmin3.

При создании метка безопасности объекта БД устанавливается равной текущей метке безопасности создавшего его пользователя, мандатный признак CCR при этом выставляется в значение ON.

Если пользователь имеет мандатный атрибут ac\_sarable\_chmac, то он может менять метку безопасности принадлежащих ему объектов в пределах своего диапазона меток безопасности с помощью следующей команды:

```
MAC LABEL ON <тип_объекта имя_объекта> IS <новое_значение_метки_безопасности>;
```

В качестве типа объекта указывается тип объекта БД, например DATABASE, TABLE, FUNCTION.

Аналогичным образом для объектов-контейнеров может быть изменен мандатный признак CCR:

```
MAC CCR ON <тип_объекта> <имя_объекта> IS { ON | OFF };
```

Дополнительно введен новый тип объекта — кластер CLUSTER. Для установки метки безопасности на кластер используется следующий запрос:

```
MAC LABEL ON CLUSTER IS новое_значение_метки_безопасности;
```

что является синонимом к команде

```
MAC LABEL ON TABLESPACE pg_global IS <новое_значение_метки_безопасности>;
```

Для изменения мандатного признака CCR кластера используется следующая команда:

```
MAC CCR ON CLUSTER IS{ ON | OFF };
```

что является синонимом к команде

```
MAC CCR ON TABLESPACE pg_global IS { ON | OFF };
```

Значения меток безопасности объектов содержатся в полях `maclabel` таблиц системного каталога, откуда могут быть выбраны соответствующим запросом.

Значения мандатного признака CCR объектов-контейнеров содержатся в следующих полях таблиц системного каталога:

- для баз данных — `datmacccr` системной таблицы `pg_database`;
- для схем — `nspmacccr` системной таблицы `pg_namespace`;
- для табличных пространств - `spcmacccr` системной таблицы `pg_tablespace`;
- для отношений — `relmacccr` системной таблицы `pg_class`.

Для просмотра мандатного признака CCR кластера может быть использована следующая команда:

```
SELECT cluster_macccr;
```

По умолчанию записи создаваемых таблиц не защищены метками безопасности. Для того чтобы создать таблицы с записями, защищенными метками безопасности, следует использовать следующий вариант команды `CREATE TABLE`:

```
CREATE TABLE <имя_таблицы> (...--<список_столбцов>) WITH (MACS = true, ... );
```

При этом все вставляемые записи по умолчанию наследуют текущие метки безопасности создавших их пользователей. Пользователи, имеющие установленный мандатный атрибут `ac_sarable_chmac`, могут явно задать значение метки безопасности вставляемой записи. Задаваемая метка безопасности должна быть в пределах диапазона меток безопасности пользователя, либо пользователь должен иметь атрибуты игнорирования мандатного управления `ac_sarable_ignmaclvl` и `ac_sarable_ignmaccat` с помощью варианта команды `INSERT`:

```
INSERT INTO <имя_отношения> (maclabel, ...<список_столбцов>)
VALUES (<значение_метки_безопасности>, ...<значения_столбцов>)
```

Для защиты записей уже созданных таблиц без меток безопасности следует использовать следующий вариант команды `ALTER TABLE`:

```
ALTER TABLE <имя_таблицы> SET WITH MACS;
```

После исполнения этой команды все записи таблицы автоматически получают текущую метку безопасности таблицы.

Для того чтобы убрать защиту записей метками безопасности, следует использовать следующий вариант команды ALTER TABLE:

```
ALTER TABLE <имя_таблицы> SET WITHOUT MACS;
```

Для изменения меток безопасности существующих записей пользователи с атрибутом `ac_sarable_chmac` могут использовать команду CHMAC:

```
CHMAC <имя_отношения> SET maclabel=<новое_значение_метки_безопасности> WHERE ...
```

Совокупная метка безопасности записей таблицы (максимальная по уровню конфиденциальности и наиболее полная по категориям конфиденциальности) может быть получена с помощью агрегирующей функции `supmaclabel`:

```
SELECT supmaclabel (maclabel) FROM <имя_отношения>;
```

Просмотреть значения меток безопасности доступных записей можно с помощью команды SELECT:

```
SELECT maclabel FROM <имя_отношения>
```

В командах INSERT и CHMAC значения меток безопасности не обязательно должны быть заданы в явном виде. Для задания метки безопасности допускается использование любого скалярного выражения, возвращающего результат, приводимый к типу метки безопасности.

Для того чтобы сохранить записи вместе с их метками безопасности в архиве и в дальнейшем загрузить их обратно, предусмотрен специальный флаг MACS команды COPY. Вывести доступные пользователю данные вместе с метками безопасности может любой пользователь, загрузить же обратно — только пользователь с установленным мандатным атрибутом `ac_sarabel_chmac`. При этом метки безопасности загружаемых записей должны находиться в пределах диапазона меток безопасности пользователя, либо пользователь должен иметь атрибуты игнорирования мандатного управления `ac_sarable_ignmaclvl` и `ac_sarable_ignmaccat`. Например, выгрузка и обратная загрузка данных из/в таблицы `test` может выглядеть так:

```
COPY <имя_отношения> TO stdout WITH MACS
```

```
COPY <имя_отношения> FROM stdin WITH MACS
```

Использовать команду COPY без указания меток может любой пользователь. Загруженные таким образом данные будут иметь метки безопасности, равные текущей метке безопасности сессии пользователя.

Параметр конфигурации сервера `ac_enable_copy_to_file` разрешает выполнять команду COPY с выводом результатов в файл, доступный серверу СУБД. Для этого он должен быть установлен в TRUE.

#### 4.14.3. Целостность мандатных атрибутов кластера баз данных

В СУБД PostgreSQL ДП-модель накладывает ограничение на классификационную метку объекта: классификационная метка объекта не может превышать классификационную метку контейнера, в котором он содержится (4.14).

Для вывода информации о соблюдении ДП-модели между объектами-контейнерами и находящимися в них объектами реализована SQL-функция `check_mac_integrity`, которая выводит информацию в следующем виде:

- `objid` — Идентификатор объекта;
- `classid` — Идентификатор класса объекта;
- `cobjid` — Идентификатор контейнера, содержащего объект;
- `cclassid` — Идентификатор класса контейнера, содержащего объект;
- `status` — Результат проверки. Может принимать следующие значения: ОК(модель соблюдается для объекта и контейнера) и FAIL(модель не соблюдается для объекта и контейнера).

**Примечание.** Информация о соблюдении модели выводится только для отношений (таблиц, представлений, последовательностей), схем, баз данных и табличных пространств.

Для исправления некорректно установленной метки безопасности отношения, например, при восстановлении резервной копии кластера ранних версий, используется SQL функция `fix_mac_integrity`. Данная функция может быть исполнена только пользователем с правами администратора, а также при установленном параметре `ac_auto_adjust_macs = true` в конфигурационном файле `postgresql.conf`.

#### 4.14.4. Ссылочная целостность мандатных атрибутов

Средства обеспечения целостности в реляционных БД представляют собой механизмы автоматической поддержки системы правил, определяющих допустимость и корректность обрабатываемых данных, и могут быть разбиты на несколько видов:

- ограничение целостности полей данных — ограничения, накладываемые на используемые в отношении домены (задание разрешенных диапазонов значений, запрет наличия неопределенных значений NULL, задание значений по умолчанию) или ограничения непосредственно таблицы (уникальность каждой записи, ограничение уникальности по выбранным столбцам, вычисляемые значения столбцов и условия допустимых сочетаний значений в столбцах);
- декларативная ссылочная целостность — описание зависимостей между разными отношениями в БД (наличия в одном отношении вторичного ключа, ссылающегося на первичный ключ в другом). Подобные зависимости могут быть выявлены при анализе предметной области между ее сущностями или при проектировании БД в



процессе нормализации (в этом случае одна сущность предметной области может состоять из набора отношений). Ссылочная целостность реализуется путем описания ограничений на значения вторичных ключей в одном отношении и правил их обработки в случае изменения первичных ключей в другом;

- динамическая ссылочная целостность — триггеры, назначаемые для выполнения при реализации заданного вида доступа к конкретной таблице. Триггер представляет собой исполняемый код, который может динамически проверить заданные условия корректности выполняемой операции, и при необходимости внести изменения в другие таблицы.

В приведенном определении отсутствуют мандатные атрибуты, так как в общем случае между классификационными метками записей разных таблиц может не быть зависимости. С другой стороны, существует частный случай ссылочной целостности, образованный между таблицами, являющимися частями одной сущности предметной области, что может возникнуть в процессе нормализации.

Для обеспечения целостности мандатных атрибутов список событий для ограничений целостности наряду с существующими событиями ON SELECT, ON INSERT, ON UPDATE, ON DELETE расширен событием изменения мандатных атрибутов ON CHMAC. Таким образом, возможно создание ограничение ссылочной целостности следующим образом:

```
ALTER TABLE <имя_таблицы1> ADD CONSTRAINT <имя_ограничения>
    FOREIGN KEY (<список_полей1>) REFERENCES <имя_таблицы2> (<список_полей2>)
    ON CHMAC {NO ACTION | RESTRICT | CASCADE }
```

Механизм действия такого ограничения целостности аналогичен механизму действия подобного ограничения для события ON UPDATE для данных: при изменении мандатных атрибутов записи в одной таблице можно указать каскадное изменение мандатных атрибутов связанных записей второй таблицы, либо запрет на возможность такого изменения.

Аналогично существует возможность создания триггеров для указанного события изменения мандатных атрибутов (CHMAC), например:

```
CREATE TRIGGER <имя_триггера>
    BEFORE CHMAC ON <имя_таблицы>
    FOR EACH ROW
    EXECUTE PROCEDURE <имя_процедуры> ( )
```

Таким же образом могут быть заданы и правила для видов:

```
CREATE RULE <имя_правила>
    AS ON CHMAC TO <имя_вида>
    DO ALSO ...
CREATE RULE <имя_правила>
    AS ON CHMAC TO <имя_вида>
```

DO INSTEAD ...

В этом случае при изменении мандатных атрибутов записи будут вызываться соответствующие функции и правила, что дает возможность запрограммировать произвольную логику обеспечения целостности мандатных атрибутов внутри БД.

#### **4.14.5. Особенности создания правил, системы фильтрации и триггеров**

В СУБД PostgreSQL правила (RULE), системы фильтрации (POLICY) и триггеры (TRIGGER) наследуют метку таблицы, для которой они созданы. Эти объекты могут быть созданы пользователем-владельцем таблицы (метка которого будет совпадать с меткой таблицы), либо пользователями с привилегиями игнорирования мандатного доступа. В противном случае генерируется ошибка доступа.

Если триггер использует триггерную функцию, метка которой отлична от {0, 0}, то при исполнении триггера для таблицы со сброшенным мандатным признаком CCR возможны нарушения в работе триггеров. Это обусловлено тем, что запись триггерной функции может быть недоступна для пользователя в связи с МПРД. В таких случаях будет выведено сообщение:

```
cache lookup failed: внутренняя ошибка или отсутствуют необходимые мандатные атрибуты
```

Во избежании этого настоятельно рекомендуется устанавливать мандатную метку триггерной функции в значение {0, 0}.

Системы фильтрации (POLICY), такие как ROW LEVEL SECURITY, могут дополнять встроенные механизмы разграничения доступа путем добавления логики, реализующей правила выдачи строк пользователю. Фильтрация может основываться как на данных строки, так и на внешних факторах (например, текущем времени).

##### **4.14.5.1. Особенности использования представлений и материализованных представлений**

Представления (VIEW) и материализованные представления (MATERIALIZED VIEW) не могут иметь метки безопасности на строках, поскольку выполняют агрегацию данных из других источников данных (таблиц и представлений).

**Примечание.** Представления создаются с установленным флагом CCR, поэтому при попытке доступа к нему от имени пользователя, метка безопасности которого не превосходит метки безопасности представления, это представление не будет «видно» пользователю в силу МПРД. Для того, чтобы пользователь имел доступ к такому представлению, необходимо сбросить мандатный признак CCR представления.

#### 4.14.6. Функции сравнения для типа `maclabel`

В СУБД PostgreSQL изменено поведение следующих функций для типа `maclabel`: `eq`, `ne`, `lt`, `le`, `gt`, `ge`. В указанных функциях вместо индексного сравнения используется сравнение меток безопасности соответствующими операторами `=`, `<>`, `<`, `<=`, `>`, `>=`.

Для проверки на несравнимость меток безопасности используется функция `nc`.

Операторы индексного сравнения переименованы в `maclabel_idx_eq`, `maclabel_idx_ne`, `maclabel_idx_lt`, `maclabel_idx_le`, `maclabel_idx_gt`, `maclabel_idx_ge`.

#### 4.14.7. Система привилегий СУБД

Система привилегий СУБД PostgreSQL предназначена для передачи отдельным пользователям прав выполнения определенных административных действий. Обычный пользователь системы не имеет дополнительных привилегий.

Привилегии являются подклассом атрибутов пользователя СУБД PostgreSQL.

Привилегии ОС, используемые в СУБД PostgreSQL, кроме атрибута `ac_session_maclabel`, не могут быть изменены с помощью средств СУБД ни пользователями, ни администраторами СУБД:

- `ac_session_maclabel` — текущая метка безопасности сессии пользователя СУБД. Эта метка безопасности определяет доступные пользователю объекты БД и является меткой безопасности по умолчанию для создаваемых пользователем объектов. При соединении пользователя с СУБД значение этого атрибута устанавливается равным метке безопасности соединения или `ac_user_max_maclabel`;
- `ac_user_max_maclabel` — максимально возможное значение для `ac_session_maclabel`;
- `ac_user_min_maclabel` — минимально возможное значение для `ac_session_maclabel`;
- `ac_capable_ignmaclvl` — позволяет пользователю игнорировать мандатное управление по уровням;
- `ac_capable_ignmaccat` — позволяет пользователю игнорировать мандатное управление по категориям;
- `ac_capable_mac_readsearch` — позволяет пользователю игнорировать мандатное управление по уровням и категориям при чтении данных;
- `ac_capable_setmac` — позволяет пользователю изменять текущую метку безопасности своей сессии в пределах, заданных ее минимальным и максимальным значением;
- `ac_capable_chmac` — позволяет пользователю изменять метки объектов БД.

В случае, если пользователь СУБД не зарегистрирован в ОС на стороне сервера СУБД, все его мандатные атрибуты имеют нулевое значение. Администраторам СУБД дополнительно к их атрибутам из ОС всегда добавляются атрибуты `ac_capable_ignmaclvl`, `ac_capable_ignmaccat` и `ac_capable_chmac`.

Для управления привилегиями СУБД PostgreSQL может быть использована графическая утилита `pgadmin3`.

Просмотреть текущие значения привилегий (атрибутов пользователя) можно с помощью команды:

```
SHOW attr_name
```

Установить новое значение атрибута `ac_session_maclabel` можно с помощью команд:

```
SET ac_session_maclabel=<новое_значение_метки_безопасности>
```

```
SELECT set_config('ac_session_maclabel', <новая_метка_безопасности>, false);
```

В первой форме в качестве нового значения метки безопасности можно использовать только явно заданные значения метки, во второй — значение метки безопасности может быть любым выражением, возвращающим скалярное значение, приводимое к типу метки безопасности.

#### **4.15. Мандатное управление доступом в комплексах программ гипертекстовой обработки данных и электронной почты**

Обеспечение мандатного управления доступом в комплексах программ гипертекстовой обработки данных и электронной почты реализовано на основе программного интерфейса библиотек подсистемы безопасности PARSEC.

На серверах комплексов программ гипертекстовой обработки данных и электронной почты при обработке запросов на соединение выполняется получение мандатного контекста соединения, унаследованного от субъекта (процесса). Сокет сервера, ожидающий входящих запросов на соединение, работает в контексте процесса, имеющего привилегию для приема соединений с любыми уровнями секретности.

После установки соединения и успешного прохождения процедуры идентификации и аутентификации пользователя процесс сервера, обрабатывающий запросы пользователя, переключается в контекст безопасности пользователя, сбрасывает привилегии, обрабатывает запросы пользователя и завершается.

В комплексе программ гипертекстовой обработки данных пользователь получает доступ к ресурсам, являющимся объектами ФС. Комплекс программ электронной почты использует технологию `maildir`, обеспечивающую хранение почтовых сообщений в виде отдельных объектов ФС. Создаваемые файлы почтовых сообщений маркируются метками безопасности, унаследованными от процесса-создателя. Таким образом, в обоих комплексах

программ ресурсы, к которым осуществляется доступ от имени серверных процессов, обрабатывающих запросы пользователей, являются объектами ФС. Следовательно, доступ к защищаемым ресурсам при приеме и обработке запросов пользователей в процессе функционирования серверов комплексов программ гипертекстовой обработки данных и электронной почты подчиняется мандатным ПРД.

#### 4.16. Настройка загрузчика GRUB 2

После установки ОС при необходимости изменение настроек загрузчика GRUB 2 осуществляется с использованием графической утилиты `fly-admin-grub2` (см. электронную справку).

В загрузчике GRUB 2 возможно задать параметры ядра PARSEC, приведенные в таблице 29.

Таблица 29

<code>parsec.max_ilev</code>	<p>Задаёт максимальный уровень целостности в системе на момент старта (воспринимаемый модулями).</p> <p>Допустимые значения от 0 до 255. При установке ОС задается по умолчанию значение 63.</p> <p><b>ВНИМАНИЕ!</b> Если в системе присутствуют файлы с метками безопасности, имеющими уровень целостности выше задаваемого в данный момент, это может вызвать отказ доступа к данным файлам (сокетам, каталогам и т.д.)</p>
<code>parsec.ccnr_relax</code>	<p>При заданном значении 1 позволяет непривилегированному пользователю выполнять запись файлов с разным уровнем конфиденциальности в контейнер (каталог) с установленным дополнительным мандатным атрибутом <code>ccnr</code> (значение по умолчанию 0)</p>
<code>reset_ilev_on_chroot</code>	<p>Сброс (обнуление) уровня целостности метки безопасности у дочерних процессов при использовании родительским процессом системных вызовов <code>chroot(2)</code> и <code>pivot_root(2)</code>.</p> <p>Текущее значение целостности никак не влияет на поведение.</p> <p>Допустимые значения 0/1, y/n и т.д. Значение по умолчанию true (обнуляет)</p>
<code>noload_files</code>	<p>Запрет загрузки модулей ядра, <code>firmware</code>, образов <code>kexec</code>, ключей и сертификатов X.509 привилегированным пользователям (<code>root, uid=0</code>) с низким уровнем целостности.</p> <p>Допустимые значения 0/1, y/n и т.д. Значение по умолчанию true (запрещено)</p>
<code>ccnr_reject</code>	<p>Запрет установки дополнительного мандатного атрибута <code>ccnr</code> привилегированным пользователям (<code>root, uid=0</code>).</p> <p>Допустимые значения 0/1, y/n и т.д. Значение по умолчанию 0 (разрешено)</p>

## 5. ЗАЩИТА СРЕДЫ ВИРТУАЛИЗАЦИИ

Работа в среде виртуализации<sup>1)</sup> libvirt подчиняется правилам дискреционного и мандатного управления доступом и возможна только после прохождения обязательной процедуры аутентификации.

Настройка сервера виртуализации libvirt для работы в ЕПП ОС, а также идентификация и аутентификация при доступе к серверу виртуализации и к рабочему столу виртуальных машин выполняется в соответствии с РУСБ.10015-01 95 01-1.

### 5.1. Дискреционное управление доступом к виртуальной машине

Дискреционное управление доступом при работе с сервером виртуализации libvirt осуществляется драйвером доступа `parsec`, специально разработанным с использованием прикладного программного интерфейса драйверов доступа libvirt. Основанием для принятия решения о предоставлении доступа является сравнение дискреционных атрибутов виртуальной машины и дискреционных атрибутов пользователя с учетом выполняемой операции.

Все операции с виртуальной машиной разделяются на непривилегированные и привилегированные, например, операции получения списка виртуальных машин или информации о конфигурации конкретной виртуальной машины являются операциями непривилегированными, а операции создания, удаления или изменения конфигурации виртуальных машин — привилегированными.

Привилегированные операции по изменению состава или конфигурации виртуальных машин требуют вхождения пользователя в специальную локальную административную группу, имя которой задается в конфигурационном файле `/etc/libvirt/libvirtd.conf` параметром `admin_group`. Значение параметра (имя локальной административной группы) по умолчанию `libvirt-admin`:

```
admin_group = "libvirt-admin"
```

Для каждой виртуальной машины может быть задан список контроля доступа, в котором указываются субъекты доступа (пользователи и группы), обладающие доступом к виртуальной машине. Различают три типа доступа к виртуальной машине:

- «Просмотр свойств» — отображение виртуальной машины в списке и просмотр ее свойств;
- «Использование» — просмотр свойств, запуск и работа с виртуальной машиной;
- «Администрирование» — полный доступ к виртуальной машине, включая запуск, изменение ее свойств и управление правами доступа к ней.

---

<sup>1)</sup> Для процессоров, поддерживающих технологию виртуализации.

Пользователи видят в списке виртуальных машин только те виртуальные машины, к которым им явно предоставлен доступ.

После создания виртуальной машины список контроля доступа пуст и доступ к виртуальной машине разрешен только членам административной группы. При наличии права использования пользователям разрешается запускать виртуальную машину и работать с ней. При этом завершить работу или произвести иные разрешенные действия с виртуальной машиной может только пользователь, который ее запустил.

Члены административной группы могут завершать работу виртуальных машин других пользователей.

В момент запуска виртуальной машины модуль поддержки дискреционного управления доступом назначает владельцем виртуальной машины запускающего ее пользователя, а группой — группу `libvirt-qemu`. При этом соответствующие дискреционные атрибуты и идентификатор владельца присваиваются процессу виртуальной машины в ОС и файлам образов и устройств, принадлежащих виртуальной машине. При последующих операциях данная информация используется для дискреционного управления доступом к виртуальной машине.

## **5.2. Мандатное управление доступом к виртуальной машине**

Мандатное управление доступом при работе с сервером виртуализации `libvirt` выполняется драйвером доступа `pacsec`, специально разработанным с использованием прикладного программного интерфейса драйверов доступа `libvirt`. Основанием для принятия решения о предоставлении доступа является сравнение меток безопасности виртуальной машины и пользователя с учетом выполняемой операции.

Все операции с виртуальной машиной разделяются на операции чтения и записи, например, операции получения списка виртуальных машин или информации о конфигурации конкретной машины являются операциями чтения, а операции создания, удаления или изменения конфигурации виртуальных машин — операциями записи.

Мандатное управление доступом осуществляется по следующим правилам:

- создаваемая виртуальная машина получает метку безопасности создающего ее пользователя;
- образ виртуальной машины не обладает мандатными атрибутами (если для него не задана статическая метка безопасности);
- запущенная виртуальная машина наследует метку безопасности запускающего пользователя;
- доступ к функционирующей виртуальной машине предоставляется только при равенстве меток безопасности пользователя и виртуальной машины;

- доступ к получению информации о виртуальной машине и ее конфигурации предоставляется в соответствии с правилами мандатного управления доступом с учетом меток безопасности пользователя и виртуальной машины.

В момент запуска виртуальной машины модуль поддержки мандатного управления доступом *parsec* устанавливает виртуальной машине метку безопасности, определенную по соединению запускающего пользователя. Это отражается в виде наличия динамических меток безопасности как у процесса виртуальной машины в ОС, так и у файлов образов и устройств, принадлежащих виртуальной машине. При последующих операциях данная информация используется для проверки мандатного доступа к виртуальной машине.

Существует возможность задания статической метки безопасности. В этом случае виртуальная машина может быть запущена только с заданной меткой безопасности.

**ВНИМАНИЕ!** Существуют ограничения по конфигурированию виртуальной машины: в качестве сетевого адаптера не может быть выбрано устройство *virtio*.

Примечания:

1. В случае использования в качестве гостевой системы ОС виртуальная машина не должна запускаться в мандатном контексте. Вместо этого необходимо выполнять удаленный вход с требуемым уровнем конфиденциальности доступа средствами ОС.
2. Настоятельно рекомендуется использовать режим «только чтение» при запуске виртуальных машин в ненулевом мандатном контексте.

### **5.3. Режим «только чтение»: запрет модификации образа виртуальной машины**

Поддержка функционирования виртуальной машины в режиме запрета модификации ее образа осуществляется специальными способами запуска виртуальной машины, при которых основной образ защищается от записи. В зависимости от выбранного режима осуществляется создание физической копии или применяются различные варианты создания снимков образа с последующим их удалением после завершения работы виртуальной машины.

Данный режим работы называется «только чтение» и реализуется тремя способами:

- временный снимок — способ запуска виртуальной машины, при котором основной образ защищается от записи, а все результаты работы пользователя фиксируются во временном снимке, существующем только в процессе функционирования виртуальной машины;
- снимок — во время запуска виртуальной машины в заданном каталоге создается снимок, удаляемый после завершения функционирования виртуальной машины;



- полная копия — во время запуска виртуальной машины в заданном каталоге создается полная копия образа, удаляемая после завершения функционирования виртуальной машины.

Создание полной копии может замедлять процесс запуска виртуальной машины по причине копирования образа большого размера, но данный вариант позволяет использовать возможности по сохранению состояния виртуальной машины для последующего его восстановления.

При использовании снимков в случае любого выключения виртуальной машины вследствие выключения или аппаратного сбоя сервера виртуализации все результаты работы виртуальной машины будут потеряны.

Каталог размещения временных файлов задается в конфигурационном файле `/etc/libvirt/qemu.conf` следующим конфигурационным параметром:

```
run_images_dir = "/var/lib/libvirt/runimages"
```

## 6. РЕГИСТРАЦИЯ СОБЫТИЙ БЕЗОПАСНОСТИ

В ОС реализована расширенная подсистема протоколирования, осуществляющая регистрацию событий в двоичные файлы с использованием службы `auditd`.

Служба `auditd` является прикладным компонентом системы аудита Linux, ведущим протокол аудита на диске согласно заданным правилам. Работа с правилами аудита описана в 6.1.

В 6.3 приведено описание настройки параметров протоколирования для объектов файловой системы (файловый аудит) и для пользователей (аудит процессов). Применение настроенных параметров аудита процессов осуществляется PAM-модулем `pam_parsec_aud`. По умолчанию регистрация настроенных для пользователя событий аудита процессов включена в PAM-сценарии: `fly-dm`, `fly-dm-np`, `login`, `su`, `sshd`, `sumac.xauth`. Для протоколирования событий аудита процессов пользователя, проходящего аутентификацию через другие PAM-сценарии, необходимо включить в соответствующие сценарии строку следующего вида:

```
session required pam_parsec_aud.so
```

В библиотеках подсистемы безопасности PARSEC реализован программный интерфейс для протоколирования событий с использованием расширенной подсистемы протоколирования, применяемый для регистрации событий в СУБД PostgreSQL (описано в 6.5) и комплексе программ электронной почты.

### 6.1. Правила протоколирования

Протоколирование работает согласно правилам, подробно описанным в `man auditctl`. Правила аудита делятся на два типа:

- 1) постоянные — действуют всегда, даже после перезагрузки системы. Такие правила задаются в файлах формата `*.rules`, располагающихся в каталоге `/etc/audit/rules.d/`;
- 2) временные — действуют до перезагрузки системы. Такие правила задаются посредством утилиты `auditctl`.

Правила, необходимые для работы встроенного аудита, заданы в файле `/etc/audit/rules.d/parsec.rules`:

- аудит процессов и пользователей (данное правило необходимо для работы утилит `useraud` и `psaud`):  
`-a always,exit -F subj_type=psaud -S all -k parsec-p`

где `-a always,exit` — записывать события в журнал, добавить правило в список `exit` (события, происходящие при выходе из системного вызова);  
`-F subj_type=psaud` — обрабатывать правила, заданные утилитами `useraud` и `psaud`;  
`-S all` — перехватывать события при любых системных вызовах;  
`-k parsec-p` — присвоить ключ фильтрации `parsec-p` событиям по данному правилу.

- аудит файлов (данное правило необходимо для работы утилит `getfaud` и `setfaud`):

```
-a always,exit -F obj_type=faud -S all -k parsec-f
```

где `-a always,exit` — записывать события в журнал, добавить правило в список `exit` (события, происходящие при выходе из системного вызова);  
`-F obj_type=faud` — обрабатывать правила, заданные утилитой `setfaud`;  
`-S all` — перехватывать события при любых системных вызовах;  
`-k parsec-f` — присвоить ключ фильтрации `parsec-f` событиям по данному правилу.

В дополнение к этим правилам можно задавать собственные правила аудита.

Постоянные правила рекомендуется добавлять в файл `audit.rules`, расположенный в каталоге `/etc/audit/rules.d/`. При желании можно создать в данном каталоге новый файл формата `*.rules` с произвольным именем и задать в нем нужные правила. Файл `audit.rules` можно редактировать вручную или с помощью графической утилиты `system-config-audit` (6.3). Другие файлы правил можно редактировать только вручную.

Для добавления временных правил следует воспользоваться утилитой `auditctl`.

Примеры:

1. Записывать все системные вызовы от программы с идентификатором `pid 1005`  
`auditctl -a exit,always -S all -F pid=1005`
2. Записывать все файлы, открытые пользователем с идентификатором `auid 510`  
`auditctl -a exit,always -S open -F auid=510`

## 6.2. Протоколирование на основе меток безопасности

В ОС поддерживается протоколирование событий на основе меток безопасности субъектов и объектов. Для этого используются параметры `subj_type` и `obj_type` и операции «=» (равно) и «!=» (не равно) с ними.

Метка имеет следующий вид (при этом любое из значений может быть пустым):

```
<Уровень> : <Уровень_целостности> : <Категории> : <Тип>
```

## Пример

Протоколирование доступа к объектам каталога субъектами нулевого уровня конфиденциальности

```
-a always,exit -S all -F dir=/var/level1_dir -F perm=rwx -F subj_type=0:::
```

### 6.3. Средства управления протоколированием

Для работы с подсистемой протоколирования могут использоваться следующие графические утилиты, которые позволяют настраивать параметры регистрации событий и просмотра протоколов:

- `fly-admin-smc` («Управление политикой безопасности») — управление протоколированием, привилегиями и мандатными атрибутами пользователей, работа с пользователями и группами;
- `system-config-audit` («Конфигурация аудита») — включение и выключение регистрации событий аудита, настройка `auditd`, настройка журнала аудита, а также добавление, удаление и редактирование правил аудита;
- `kssystemlog` («Системный журнал») — выборочный просмотр протоколов аудита.

Более подробное описание утилит доступно в электронной справке.

Далее рассмотрены средства управления протоколированием в режиме командной строки.

#### 6.3.1. `setfaud`

Команда `setfaud` устанавливает списки правил протоколирования на файлы. Правила задаются или в командной строке (параметры `-s`, `-m`), или в файлах (параметры `-S`, `-M`, `-V`). При этом файлы могут быть сформированы с помощью перенаправления вывода команды `getfaud` (см. 6.3.2).

Только администратор может изменять списки правил протоколирования у файлов.

Синтаксис команды:

```
setfaud [<параметр> [<параметр>...]] [<правила_протоколирования>] <файлы>
```

Правила протоколирования задаются в виде:

```
[u:<пользователь>:<флаги_протоколирования>]
```

```
[,g:<группа>:<флаги_протоколирования>][,o:<флаги_протоколирования>], ... ,
```

где `<пользователь>` и `<группа>` — символические или численные идентификаторы пользователя и группы;

`u`: — правило для пользователя;

`g`: — правило для группы;

`o`: — правило для остальных.

Флаги протоколирования задаются в виде:

```
<флаги_протоколирования> := <флаги_успешных_операций>
[[:<флаги_неуспешных_операций>], ...]
```

При этом флаги операций могут иметь вид:

```
<+|-><имя_протоколируемого_события>, ...
```

(например, +ехес, -орен) или:

```
[+|-]<число>
```

или:

```
<сокращенное_имя_протоколируемого_события#1>
```

```
<сокращенное_имя_протоколируемого_события#2>...
```

(например, ou — +open, +delete).

### Пример

Аудит всех операций (кроме изменения файла) — как успешных, так и не успешных — с файлом <filename>, произведенных кем-либо из остальных:

```
setfaud -m o:oxudnarmc:oxudnarmc <filename>
```

Описание параметров приведено в таблице 30.

Таблица 30

Параметр	Описание
-s, --set	Установить список протоколирования из командной строки
-b, --remove	Удалить все элементы списка протоколируемых событий
-m, --modify	Изменить или добавить элементы списка из командной строки
-d, --default	Работать со списком протоколирования по умолчанию
-S, --set-file	Установить список протоколируемых событий из файла
-X, --remove-all	Удалить все списки протоколируемых событий
-M, --modify-file	Изменить или добавить элементы списка протоколируемых событий из файла
-B, --restore	Восстановить атрибуты из файла
-R, --recursive	Для подкаталога рекурсивно
-L, --logical	Следовать по символическим ссылкам
-P, --physical	Не следовать по символическим ссылкам
-v, --version	Вывести информацию о версии и выйти

Список протоколируемых событий, а также описание команды, приведено в справочной странице man:

```
man setfaud
```

### 6.3.2. getfaud

Команда `getfaud` служит для получения списков правил протоколирования над файловыми объектами. Следующие события доступны для протоколирования:

- o, open — открытие файла;
- c, create — создание файла;
- x, exec — исполнение файла;
- u, delete — удаление файла (в каталоге);
- r, acl — смена ACL;
- n, chown — смена владельца;
- m, mac — изменение метки;
- y, modify — изменение файла;
- a, audit — изменение списка регистрируемых событий файла;
- d, chmod — изменение прав доступа к файлу.

Информация о списках посылается на стандартный вывод и может являться входными данными для команды `setfaud` (6.3.1).

Синтаксис команды:

```
getfaud [<параметр> [<параметр>...]] <файлы_и/или_каталоги>
```

Описание параметров приведено в таблице 31.

Таблица 31

Параметр	Описание
-d, --default	Работать со списком правил протоколирования по умолчанию
-R, --recursive	Для подкаталогов рекурсивно
-L, --logical	Следовать по символическим ссылкам
-P, --physical	Не следовать по символическим ссылкам
-n, --numeric	Выводить информацию о флагах регистрации событий в цифровой форме
-l, --long	Выводить флаги регистрации событий в длинной форме
-p, --absolute-names	Абсолютные имена
-c, --omit-header	Не показывать заголовков (имя файла)
-s, --skip-empty	Пропускать файлы с пустыми атрибутами
-h, --help	Вывести справку и выйти
-v, --version	Вывести информацию о версии и выйти

### 6.3.3. useraud

Команда `useraud` позволяет просматривать и изменять правила протоколирования для пользователей:

useraud [-dnghvolm] [имя\_пользователя(группы)] [флаги\_протоколирования]

Флаги протоколирования задаются в виде:

<флаги\_протоколирования> := <флаги\_успешных\_операций>

[[:<флаги\_неуспешных\_операций>], ...]

При этом флаги операций могут иметь вид:

<+|-><имя\_протоколируемого\_события>, ...

(например, +exes, -open) или:

[+|-]<число>

или:

<сокращенное\_имя\_протоколируемого\_события#1>

<сокращенное\_имя\_протоколируемого\_события#2>...

(например, ou — +open,+delete).

Синтаксис команды:

useraud [<параметр> [<параметр>...]] [пользователь/группа]

Описание параметров приведено в таблице 32.

Таблица 32

Параметр	Описание
-d, --delete	Сбросить правила протоколирования
-n, --numeric	Вывести флаги в шестнадцатеричном формате
-l, --long	Длинный формат вывода флагов
-g, --group	Для группы (по умолчанию — для пользователя)
-o, --other	Для остальных (любой пользователь)
-m, --modify	Изменить существующее правило
-h, --help	Вывести справку и выйти
-v, --version	Вывести информацию о версии и выйти

#### 6.3.4. psaud

Команда psaud позволяет изменить или считать правила протоколирования выбранного процесса. Если правила протоколирования не указаны в качестве аргумента, то команда выполняет их считывание с процесса, заданного параметром (идентификатор процесса).

Только администратор может устанавливать и считывать правила протоколирования процессов. Правила протоколирования наследуются порожденными процессами.

Синтаксис команды:

psaud [<параметр> [<параметр>...]] [<правила\_протоколирования>]

Если параметр правила протоколирования присутствует, то команда устанавливает правила на процесс. Правила задаются в виде:

<флаги\_протоколирования> := <флаги\_успешных\_операций>

[[:<флаги\_неуспешных\_операций>], ...]

При этом флаги операций могут иметь вид:

<+|-><имя\_протоколируемого\_события>, ...

(например, +exes, -open) или:

[+|-]<число>

или:

<сокращенное\_имя\_протоколируемого\_события#1>

<сокращенное\_имя\_протоколируемого\_события#2>...

(например, ou — +open,+delete).

Описание параметров приведено в таблице 33.

Таблица 33

Параметр	Описание
-d, --delete	Снять все правила протоколирования с процесса
-n, --numeric	Выводить информацию о правилах протоколирования в численном виде
-l, --long	Выводить информацию о правилах протоколирования в длинной форме
-h, --help	Вывести справку и выйти
--version	Вывести информацию о версии и выйти

Список событий можно получить из помощи команды (параметр -h, --help).

### 6.3.5. ausearch

Команда ausearch предназначена для просмотра двоичных файлов журнала регистрации событий ядра, а также событий пользователя.

Синтаксис команды:

ausearch [<параметр> [<параметр>...]]

Описание параметров приведено в таблице 34.

Таблица 34

Параметр	Описание
-a, --event	Поиск событий с заданным идентификатором события. Сообщения обычно начинаются с записи вида msg=audit(1116360555.329:2401771). Идентификатор события — число после «:». Все события аудита, связанные с одним системным вызовом, имеют одинаковый идентификатор
-c, --comm	Искать события с заданным именем исполняемого файла задачи
--debug	Вывести информацию о некорректных событиях, не попавших в стандартный вывод ошибок



## Продолжение таблицы 34

Параметр	Описание
-e, --exit	Искать события по заданному коду завершения системного вызова или коду последней ошибки
-f, --file	Искать события с заданным именем файла
-ga, --gid-all	Искать события с заданным эффективным или обычным идентификатором группы
-ge, --gid-effective	Искать события с заданным эффективным идентификатором группы или именем группы
-gi, --gid	Искать события с заданным идентификатором группы или именем группы
-h, --help	Вывести справку
-hn, --host	Искать события с заданным именем узла. Имя узла может быть именем узла, полным доменным именем или сетевым адресом
-i, --interpret	Транслировать числовые значения в текстовые. Например, идентификатор пользователя будет транслирован в имя пользователя. Трансляция выполняется с использованием данных с той машины, где запущен ausearch
-if, --input	Использовать указанный файл или каталог вместо журнала аудита. Может быть полезно при анализе журнала аудита с другой машины или при анализе частично сохраненного журнала
--input-logs	Использовать расположение файла журнала, указанное в auditd.conf, в качестве входных данных для поиска. Это необходимо при использовании ausearch в задаче cron
--just-one	Искать до первого совпадения
-k, --key	Искать события с заданным ключевым словом
-l, --line-buffered	Очистить вывод каждой строки. Может быть полезно, когда стандартный вывод конвейерно перенаправляется и использование стратегии буферизации блоков по умолчанию нежелательно
-m, --message	Искать события с заданным типом. Возможно указать список значений, разделенных запятыми. Для получения всех сообщений системы аудита указать тип ALL. Если указать данный параметр без значения, будет выведен список допустимых типов. Тип сообщения может быть строкой или числом
-n, --node	Вывести события с указанной машины. Возможно указать несколько машин, тогда выводятся события для каждой из указанных машин
-o, --object	Искать события с заданным контекстом (объектом)
-p, --pid	Искать события с заданным идентификатором процесса
-pp, --ppid	Искать события с заданным идентификатором родительского процесса
-r, --raw	Необработанный вывод. Используется для извлечения записей для дальнейшего анализа
-sc, --syscall	Искать события с заданным системным вызовом. Можно указать его номер или имя. Если указано имя, оно будет проверено на машине, где запущен ausearch

## Окончание таблицы 34

Параметр	Описание
-se, --context	Искать события с заданным контекстом (scontext/subject или tcontext/object)
-su, --subject	Искать события с заданным контекстом scontext (subject)
-sv, --success	Искать события с заданным флагом успешного выполнения. Допустимые значения: yes (успешно) и no (неуспешно)
-te, --end	Искать события, которые произошли в указанное время или раньше. Формат даты и времени зависит от региональных настроек. Если дата не указана, то подразумевается текущий день (today). Если не указано время, то подразумевается текущий момент (now). Используется 24-часовая нотация времени. Например, дата может быть задана как 10/24/2005, а время — 18:00:00
-ts, --start	Искать события, которые произошли в указанное время или позже. Формат даты и времени зависит от региональных настроек. Если дата не указана, то подразумевается текущий день (today). Если не указано время, то подразумевается полночь (midnight). Используется 24-часовая нотация времени. Например, дата может быть задана как 10/24/2005, а время — 18:00:00
-tm, --terminal	Искать события с заданным терминалом. Некоторые демоны (например, cron и atd) используют имя демона как имя терминала
-ua, --uid-all	Искать события, у которых идентификатор пользователя, эффективный идентификатор пользователя или loginuid (auid) совпадают с заданным идентификатором пользователя
-ue, --uid-effective	Искать события с заданным эффективным идентификатором пользователя
-ui, --uid	Искать события с заданным идентификатором пользователя
-ul, --loginuid	Искать события с заданным идентификатором пользователя. Все программы, которые его используют, должны использовать pam_loginuid
-uu, --uuid	Искать события с заданным uuid
-v, --verbose	Показать версию и выйти
-vm, --vm-name	Совпадение с полным словом. Поддерживается для имени файла, имени узла, терминала и контекста
-w, --word	Поиск по заданной строке с полным совпадением. Поддерживается для имени файла, имени узла, терминала и контекста
-x, --executable	Искать события с заданным именем исполняемой программы

## Примеры:

1. Отобразить события процессов и пользователей

```
ausearch -i -ts "11:35:35" -te "11:36:00" -k parsec-p
```

2. Протоколирование событий с файлами

```
ausearch -i -ts "11:35:35" -te "11:36:00" -k parsec-f
```

3. Протоколирование событий, связанных с мандатным управлением доступом и аудитом

```
ausearch -i -ts "11:35:35" -te "11:36:00" -m avc
```

4. Протоколирование событий, приходящих от пользователя

```
ausearch -i -ts "11:35:35" -te "11:36:00" -m user_avc
```

### **6.3.6. Дополнительные параметры системы протоколирования событий**

Для тестирования ОС на новых аппаратных конфигурациях можно отключить протоколирование набора системных вызовов одним из трех следующих способов:

1) отключение протоколирования системных вызовов, не используемых для мандатного управления доступом. Для этого необходимо выполнить команду:

```
echo 1 > /parsecfs/disable-non-mac-audit
```

Если вывод команды:

```
cat /parsecfs/disable-non-mac-audit
```

равен 1, то протоколирование системных вызовов, не используемых для мандатного управления доступом, отключено.

2) отключение протоколирования всех системных вызовов. Для этого необходимо выполнить команду:

```
echo 1 > /parsecfs/disable-all-audit
```

Если вывод команды:

```
cat /parsecfs/disable-all-audit
```

равен 1, то протоколирование всех системных вызовов отключено.

3) отключение протоколирования запретов доступа (на основе мандатного управления доступом):

```
echo 1 > /parsecfs/disable-denied-audit
```

Если вывод команды:

```
cat /parsecfs/disable-denied-audit
```

равен 1, то протоколирование запретов доступа отключено.

### **6.4. Средства централизованного аудита и протоколирования**

В состав ОС входит программное средство Zabbix, обеспечивающее функционал для настройки, сбора данных и мониторинга состояния сети, а также жизнеспособности и целостности ресурсов сети. Описание установки и настройки Zabbix приведено в документе РУСБ.10015-01 95 01-1.

### **6.5. Регистрация событий в СУБД PostgreSQL**

В СУБД PostgreSQL для настройки режима работы подсистемы регистрации событий используется конфигурационный параметр `ac_audit_mode` файла `postgresql.conf`

(6.5.2). Этот параметр может быть изменен только перезапуском сервера. Параметр может принимать следующие значения:

- `internal` — для настройки регистрации событий используются соответствующие команды SQL, а настройки хранятся в таблице `pg_db_role_settings`;
- `external` — для настройки используется внешний файл `pg_audit.conf` (6.5.1);
- `external, internal` — смешанный режим. Настройки берутся сначала из внешнего файла `pg_audit.conf`, после чего дополняются настройками из таблицы `pg_db_role_settings`;
- `internal, external` — смешанный режим. Настройки берутся сначала из таблицы `pg_db_role_settings`, после чего дополняются настройками из внешнего файла `pg_audit.conf`;
- `none` — протоколирование в данном режиме отключено.

### 6.5.1. Настройка файла `pg_audit.conf` для регистрации событий

Настройка подсистемы сообщений аудита в СУБД PostgreSQL обеспечивается конфигурационным файлом `pg_audit.conf` конкретного кластера данных, который имеет следующий формат:

- аудит действий администратора СУБД:  
`success events mask = F00E7 failure events mask = 0 user = postgres`
- для пользователя `snv` выполнять регистрацию только неуспешных действий:  
`success events mask = 0 failure events mask = FFFFF user = snv`
- для всех остальных пользователей выполнять регистрацию всех неуспешных действий и всех успешных действий, кроме доступа к данным:  
`success events mask = F0707 failure events mask = FFFFF`

В этом конфигурационном файле задаются списки успешных (`success events mask`) и неуспешных (`failure events mask`) типов запросов на доступ, которые будут регистрироваться в журнале СУБД и подсистеме аудита ОС для отдельных пользователей и по умолчанию. Списки типов запросов на доступ задаются в виде шестнадцатеричных чисел, в которых каждому типу запроса соответствует установленный (для регистрируемых запросов) или сброшенный (для не регистрируемых запросов) бит (таблица 35).

Таблица 35

Тип запроса	Описание	Бит	Шестнадцатеричное значение
SUBJECT	Добавление/изменение/удаление пользователей и групп	0	1
CONFIGURATION	Изменение конфигурации, влияющей на доступ к данным (запрос на изменение значения переменной <code>ac_session_maclabel</code> )	1	2

## Окончание таблицы 35

Тип запроса	Описание	Бит	Шестнадцатеричное значение
RIGHTS	Изменение прав доступа к объектам БД	2	4
CHECK_RIGHTS	Модификация прав доступа к объектам БД	3	8
SELECT	Выборка информации из БД	4	10
INSERT	Добавление информации в БД	5	20
UPDATE	Изменение информации в БД	6	40
DELETE	Удаление информации из БД	7	80
TRUNCATE	Очистка данных	8	100
REFERENCES	Задание столбца таблицы в качестве внешнего ключа	10	400
TRIGGER	Добавление триггера к таблице	11	800
EXECUTE	Запуск хранимой процедуры или триггера	12	1000
USAGE	Использование объекта БД	13	2000
CREATE	Создание объектов в БД	16	10000
CREATE_TEMP	Создание временных объектов в БД	17	20000
DROP	Удаление объектов БД	18	40000
ALTER	Изменение объекта БД	19	80000
CONNECT	Соединение пользователя с БД	30	40000000
DISCONNECT	Разъединение пользователя с БД	31	80000000

Информация о соединении пользователей с БД (CONNECT) и разъединении с ней (DISCONNECT) регистрируется всегда, при условии, что список событий не установлен в 0.

### 6.5.2. Настройка маски регистрации событий

В СУБД PostgreSQL версии 11 маска регистрации событий устанавливается в процессе авторизации пользователя согласно выбранному режиму работы подсистемы регистрации событий и находится в атрибуте сессии `ac_session_audit`.

При этом реализован следующий порядок применения настроек регистрации событий:

- 1) настройки для конкретной роли и конкретной базы данных;
- 2) настройки для конкретной роли;
- 3) настройки для конкретной базы данных;
- 4) для всех остальных.

Маска регистрации событий имеет вид {УСПЕХ:ОТКАЗ}, где УСПЕХ — список успешных событий, ОТКАЗ — список неуспешных событий. Она может быть задана с помощью

буквенных кодов или с помощью шестнадцатеричного числа. Вывод маски производится в текстовом виде.

В таблице 36 приведено соответствие между событиями, буквенным и шестнадцатеричным значением маски регистрации событий.

Таблица 36

Событие	Символ	Шестнадцатеричное значение	Описание
SUBJECT	S	1	Добавление/изменение/удаление пользователей и групп
CONFIGURATION	s	2	Изменение конфигурации, влияющей на доступ к данным (запрос на изменение значения переменной <code>ac_session_maclabel</code> )
RIGHTS	R	4	Запрос на модификацию прав доступа к объектам БД
CHECK_RIGHTS	V	8	Проверка прав доступа
SELECT	r	10	Выборка информации из БД
INSERT	a	20	Добавление информации в БД
UPDATE	w	40	Изменение информации в БД
DELETE	d	80	Удаление информации из БД
TRUNCATE	D	100	Очистка данных
REFERENCES	x	400	Задание столбца таблицы в качестве внешнего ключа
TRIGGER	t	800	Добавление триггера к таблице
EXECUTE	X	1000	Запуск хранимой процедуры или триггера
USAGE	U	2000	Использование объекта БД
CREATE	C	10000	Создание объектов в БД
CREATE TEMP	T	20000	Создание временного объекта
DROP	E	40000	Удаление объектов БД
ALTER	M	80000	Изменение объекта БД
CONNECT	c	40000000	Запрос на начало сессии
DISCONNECT	e	80000000	Запрос на окончание сессии
Зарезервированный символ	*	C00F3DFF	Полная маска протоколирования
Зарезервированный символ	O	0	Протоколирование отключено

Атрибут сессии `ac_session_audit` может быть изменен только администратором с помощью команды SET:

```
SET ac_session_audit TO 'новое_значение';
```

и просмотрен с помощью команды:

```
SHOW ac_session_audit;
```

Для просмотра маски сессии используется следующая команда:

```
SELECT session_audit;
```

Для просмотра текущей маски используется следующая команда:

```
SELECT current_audit;
```

Для конвертации маски протоколирования из текстового (буквенного) в шестнадцатеричное значение и из шестнадцатеричного в текстовое (буквенное) используются SQL-функции `text_to_auditmask(TEXT)` и `auditmask_to_text(TEXT)` соответственно.

### Пример

```
SELECT text_to_auditmask('{ace:ce}');
```

```
text_to_auditmask
```

```
-----
{0xC0000020:0xC0000000}
```

(1 строка)

```
SELECT auditmask_to_text('{0xC0000020:0xC0000000}');
```

```
auditmask_to_text
```

```
-----
{ace:ce}
```

(1 строка)

#### 6.5.2.1. Назначение списков регистрации событий в режиме `internal`

Для назначения маски событий в режиме `internal` используется команда

```
ALTER ROLE:
```

```
ALTER ROLE { ALL | имя_роли } [ IN DATABASE имя_базы_данных ] SET
ac_session_audit TO новое_значение;
```

Для удаления списка регистрации событий используется следующая команда:

```
ALTER ROLE { ALL | имя_роли } [ IN DATABASE имя_базы_данных ] RESET
ac_session_audit;
```

При модификации маски происходит автоматическое обновление атрибута `ac_session_audit`.

**Примечание.** Для выполнения приведенных команд требуются права администратора.

**Примечание.** При инициализации кластера баз данных автоматически добавляются следующие правила:

```
ALTER ROLE postgres SET ac_session_audit TO '{SsRawdCTEMce:ce}';
```

```
ALTER ROLE ALL SET ac_session_audit TO '{SsRDxCTEMce:SsRVrawdDxtXUCTEMce}';
```

### **6.5.2.2. Назначение списков регистрации событий в режиме external**

Для назначения маски событий в режиме external используется конфигурационный файл `pg_audit.conf` следующего вида:

```
success events mask = value failure events mask = value user =  
имя_пользователя database = имя_базы_данных  
success events mask = value failure events mask = value user =  
имя_пользователя  
success events mask = value failure events mask = value
```

**Примечание.** Любые изменения этого файла будут применены только при перезапуске сервера.

### **6.5.2.3. Назначение списков регистрации событий в режимах external, internal и internal,external**

Загрузка маски регистрации событий в режиме external, internal двухэтапная: сначала выполняется загрузка маски регистрации событий из файла, после чего дополняется настройками из `pg_db_role_settings`, если в `pg_db_role_settings` есть более точные настройки. Для изменения маски регистрации событий сессии могут быть использованы команды из 6.5.2.1.

Аналогично и для режима internal,external.

### **6.5.2.4. Назначение списков регистрации событий в режиме none**

В режиме none регистрация событий отключена, однако, администратор может изменять маску регистрации событий с помощью команд из 6.5.2.1.



## 7. ИЗОЛЯЦИЯ ПРОЦЕССОВ

### 7.1. Изоляция процессов ОС

Ядро ОС обеспечивает для каждого процесса в системе собственное изолированное адресное пространство. Данный механизм изоляции основан на страничном механизме защиты памяти, а также механизме трансляции виртуального адреса в физический, поддерживаемый модулем управления памятью. Одни и те же виртуальные адреса (с которыми и работает процессор) преобразуются в разные физические для разных адресных пространств. Процесс не может несанкционированным образом получить доступ к пространству другого процесса, т. к. непривилегированный пользовательский процесс лишен возможности работать с физической памятью напрямую.

Механизм разделяемой памяти является санкционированным способом получить нескольким процессам доступ к одному и тому же участку памяти и находится под контролем дискреционных и мандатных ПРД.

Адресное пространство ядра защищено от прямого воздействия пользовательских процессов с использованием механизма страничной защиты. Страницы пространства ядра являются привилегированными, и доступ к ним из непривилегированного кода вызывает исключение процессора, которое обрабатывается корректным образом ядром ОС. Единственным санкционированным способом доступа к ядру ОС из пользовательской программы является механизм системных вызовов, который гарантирует возможность выполнения пользователем только санкционированных действий.

### 7.2. Изоляция среды исполнения контейнеров

В ОС предусмотрена возможность запуска контейнеров Docker на пониженном уровне целостности 2. Это позволяет изолировать работу процессоров внутри контейнера от процессов других контейнеров и хостовой ОС, что предотвращает воздействие потенциально вредоносного кода, выполняемого в контейнерах.

По умолчанию функция запуска контейнеров на пониженном уровне МКЦ выключена. Управление функцией производится с помощью инструмента командной строки `astra-docker-isolation`, описание которого приведено в 16.4.13.

Также в ОС сохранен для совместимости инструмент командой строки `docker-isolation`. Для включения функции запуска контейнеров на пониженном уровне МКЦ с использованием этого инструмента следует выполнить:

```
sudo /usr/share/docker.io/contrib/parsec/docker-isolation on
sudo systemctl restart containerd
sudo systemctl restart docker
```

Для выключения функции следует выполнить:

```
sudo /usr/share/docker.io/contrib/parsec/docker-isolation off
```

```
sudo systemctl restart containerd
```

```
sudo systemctl restart docker
```

Работа с контейнерами Docker осуществляется в соответствии с описанием в РУСБ.10015-01 95 01-1.

## 8. ЗАЩИТА ПАМЯТИ

### 8.1. Очистка памяти

Ядро ОС гарантирует, что обычный непривилегированный процесс не получит данные чужого процесса, если это явно не разрешено ПРД. Это означает, что средства IPC контролируются с помощью ПРД, и процесс не может получить неочищенную память (как оперативную, так и дисковую).

В ОС реализован механизм очистки освобождаемой внешней памяти. Механизм может быть включен при установке ОС путем выбора соответствующего пункта. После установки ОС включение механизма осуществляется в соответствии с 16.4.29.

Дополнительные возможности по очистке остаточной информации предоставляет ядро с усиленной самозащитой Hardened. Набор изменений и опций ядра Hardened обеспечивает:

- очистку остаточной информации в ядерном стеке (STACKLEAK);
- очистку остаточной информации в ядерной куче (PAGE\_POISONING).

Реализованный в ОС механизм очистки освобождаемой внешней памяти очищает неиспользуемые блоки ФС непосредственно при их освобождении, а также очищает разделы страничного обмена. Работа данного механизма снижает скорость выполнения операций удаления и усечения размера файла.

Данные любых удаляемых/урезаемых файлов в пределах заданной ФС предварительно очищаются предопределенной или псевдослучайной маскирующей последовательностью. Механизм является настраиваемым и позволяет обеспечить работу ФС ОС (ext2/ext3/ext4/xfs) в одном из следующих режимов:

1) очистка осуществляется путем перезаписи каждого байта в освобождаемой области посредством четырех сигнатур следующего вида: 11111111, 01010101, 10101010, 00000000. Использование режима включается параметром `secdel` в конфигурационном файле `/etc/fstab` для раздела ФС, на котором требуется очищать блоки памяти при их освобождении (например, `/dev/sda1`). В список параметров монтирования добавляется параметр `secdel`.

#### Пример

```
/dev/sda1 /home ext4 acl,defaults,secdel 0 2
```

2) очистка осуществляется путем перезаписи каждого байта в освобождаемой области посредством четырех сигнатур следующего вида: 11111111, 01010101, 10101010, 00000000. Количество перезаписей определяется администратором. Использование режима включается установкой значения параметра `secdel` в конфигурационном файле `/etc/fstab` для раздела ФС, на котором требуется очищать

блоки памяти при их освобождении (например, /dev/sda1). При установке числа перезаписей больше четырех сигнатуры используются повторно. Например, при установке числа перезаписей, равного 6, последовательность сигнатур, используемых для перезаписи, имеет следующий вид: 11111111, 01010101, 10101010, 00000000, 11111111, 01010101. В список параметров монтирования добавляется параметр `secdel=6`.

#### Пример

```
/dev/sda1 /home ext4 acl,defaults,secdel=6 0 2
```

3) очистка осуществляется путем перезаписи каждого байта в освобождаемой области посредством четырех псевдослучайных сигнатур. Использование режима включается параметром `secdelrnd` в конфигурационном файле /etc/fstab для раздела ФС, на котором требуется очищать блоки памяти при их освобождении (например, /dev/sda1). В список параметров монтирования добавляется параметр `secdelrnd`.

#### Пример

```
/dev/sda1 /home ext4 acl,defaults,secdelrnd 0 2
```

4) очистка осуществляется посредством перезаписи каждого байта в освобождаемой области посредством псевдослучайных сигнатур. Количество перезаписей определяется администратором. Использование режима включается установкой значения параметра `secdelrnd` в конфигурационном файле /etc/fstab для раздела ФС, на котором требуется очищать блоки памяти при их освобождении (например, /dev/sda1). Например, при установке числа перезаписей, равного 6, в список параметров монтирования добавляется параметр `secdelrnd=6`.

#### Пример

```
/dev/sda1 /home ext4 acl,defaults,secdelrnd=6 0 2
```

Включение механизма очистки блоков памяти при их освобождении в первом режиме может быть выполнено с использованием инструмента `astra-secdel-control`, описанного в 16.4.29.

Установка параметра монтирования для очистки блоков памяти при их освобождении может быть выполнена с использованием графической утилиты `fly-admin-smc`, запущенной администратором.

Для включения очистки активных разделов страничного обмена необходимо установить в конфигурационном файле /etc/parsec/swap\_wiper.conf для параметра `ENABLED` значение `Y`.

### Пример

```
ENABLED=Y
```

Включение очистки активных разделов страничного обмена может быть выполнено с использованием инструмента `astra-swapwiper-control`, описанного в 16.4.30.

Для задания списка разделов страничного обмена, для которых не выполняется очистка, может быть использован параметр `IGNORE`, значение которого является списком перечисленных через пробел игнорируемых разделов страничного обмена.

### Пример

```
IGNORE="/dev/sdz10 /dev/sdz11"
```

Настройка очистки разделов страничного обмена при выключении системы может быть выполнена с использованием графической утилиты `fly-admin-smc`, запущенной администратором.

## 8.2. Средства ограничения прав доступа к страницам памяти

Средства ограничения прав доступа к страницам памяти реализованы на основе стандартных возможностей ядра, а также набора изменений и особых параметров ядра ОС (`hardened`). Включенные параметры ядра ОС предоставляют защиту задачам ядра и процессам пользователей при доступе к страницам оперативной памяти:

- запрет записи в область памяти, помеченную как исполняемая;
- запрет создания исполняемых областей памяти;
- запрет создания исполняемого стека;
- рандомизацию адресного пространства процесса.

Предотвращение выполнения произвольного кода обеспечивается путем контроля доступа к страницам памяти по типам: чтение, запись, исполнение или их комбинации.

Применяются различные механизмы защиты памяти, которые основаны на эмуляции или аппаратной реализации NX-бита (бита исполнения на страницах памяти) и PCID (Processor-Context ID — идентификатор контекста выполнения), а также технологии ASLR (рандомизация расположения виртуального адресного пространства) и KASLR (рандомизация адресного пространства ядра). При наличии аппаратной поддержки NX-бита и PCID на процессорах x86-64 производительность вычислительной системы не ухудшается.

Ядро ОС имеет архитектуру, обеспечивающую невозможность его перемещения в физическом адресном пространстве, при этом технология KASLR задет случайное смещение начального адреса выполнения ядра при каждой его загрузке.

Технология ASLR обеспечивает случайный характер (рандомизацию) смещений сегментов кода и данных (в том числе стека и кучи) при использовании системного вызова отображения в память `mmap()`.

Гарантия того, что адреса с произвольным доступом не будут одновременно доступны на запись и выполнение, реализуется использованием возможностей системных вызовов `mmap()` и `mprotect()`.

## 9. КОНТРОЛЬ ЦЕЛОСТНОСТИ

Для обеспечения контроля целостности (в т. ч. контроля целостности КСЗ) в ОС реализованы:

- средство подсчета контрольных сумм файлов и оптических дисков (9.1);
- средство подсчета контрольных сумм файлов в deb-пакетах (9.2);
- средство контроля соответствия дистрибутиву (9.3);
- средства регламентного контроля целостности (9.4);
- средства создания и проверки ЭП (9.5);
- средства создания замкнутой программной среды (16.1).

Для решения задач контроля целостности предназначена библиотека `libgost`, в которой для вычисления контрольных сумм реализованы функции хэширования в соответствии с ГОСТ Р 34.11-94, ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 256 бит и ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 512 бит. Названная библиотека используется в средствах подсчета контрольных сумм файлов и оптических дисков, контроля соответствия дистрибутиву и регламентного контроля целостности, модулях аутентификации.

В ОС реализован механизм, обеспечивающий проверку неизменности и подлинности загружаемых исполняемых файлов формата ELF. Контроль производится на основе проверки ЭЦП<sup>1)</sup>, реализованной в соответствии с ГОСТ Р 34.10-2012 (256 бит) и ГОСТ Р 34.10-2001 (256 бит), внедренной в исполняемые файлы формата ELF в процессе сборки ОС. Использование ГОСТ Р 34.10-2001 в ОС сохранено для совместимости. Данный механизм предназначен для выявления фактов несанкционированного изменения исполняемых файлов формата ELF (в т. ч. относящихся к КСЗ) и предотвращения их загрузки.

В ОС реализован механизм, обеспечивающий проверку неизменности и подлинности файлов. Контроль производится на основе проверки ЭЦП, реализованной в соответствии с ГОСТ Р 34.10-2012 (256 бит) и ГОСТ Р 34.10-2001 (256 бит), внедренной в расширенные атрибуты файловой системы. Использование ГОСТ Р 34.10-2001 в ОС сохранено для совместимости. Данный механизм предназначен для выявления фактов несанкционированного изменения исполняемых файлов и предотвращения их открытия.

### 9.1. Средство подсчета контрольных сумм файлов и оптических дисков

Для подсчета контрольных сумм файлов и оптических дисков в состав ОС включен инструмент командной строки `gostsum`. Для вывода информации о синтаксисе `gostsum` необходимо выполнить команду:

---

<sup>1)</sup> Электронная цифровая подпись — строка бит, полученная в результате процесса формирования подписи (применяется для подписи средствами ОС исполняемых файлов с использованием функции хэширования на базе асимметричного криптографического алгоритма (в соответствии с ГОСТ Р 34.11-2012).

```
gostsum -h
```

Синтаксис инструмента:

```
gostsum [КЛЮЧ] ... [ФАЙЛ]
```

Параметры инструмента `gostsum` приведены в таблице 37.

Таблица 37

Параметр	Описание
<code>--gost-94</code>	Устанавливает, что будет использован алгоритм ГОСТ Р 34.11-94
<code>--gost-2012</code>	Устанавливает, что будет использован алгоритм ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 256 бит (по умолчанию)
<code>--gost-2012-512</code>	Устанавливает, что будет использован алгоритм ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 512 бит
<code>-b</code>	Устанавливает размер блоков, которыми будет считываться файл
<code>-o</code>	Задаёт имя файла для вывода контрольной суммы (по умолчанию — стандартный поток вывода)
<code>-d</code>	Задаёт имя файла устройства чтения оптических дисков (файла с образом оптического диска) для подсчёта контрольной суммы
<code>-t</code>	Тестирование алгоритмов подсчёта контрольных сумм
<code>-p</code>	Тестирование алгоритмов подсчёта контрольных сумм в многопоточной среде
<code>-h [--help]</code>	Показать эту справку и выйти

Пример

Подсчёт контрольной суммы оптического диска

```
gostsum -d /dev/cdrom
```

## 9.2. Средство подсчёта контрольных сумм файлов в deb-пакетах

Для подсчёта контрольных сумм файлов в `deb`-пакетах в состав ОС включен инструмент командной строки `gostsum_from_deb`. Для вывода информации о синтаксисе `gostsum_from_deb` необходимо выполнить команду:

```
gostsum_from_deb -h
```

Синтаксис инструмента:

```
gostsum_from_deb [gostsum аргументы] [-d каталог] [-p deb-пакет]
```

Параметры инструмента `gostsum_from_deb` приведены в таблице 38.

Таблица 38

Параметр	Описание
<code>--gost-94</code>	Устанавливает, что будет использован алгоритм ГОСТ Р 34.11-94
<code>--gost-2012</code>	Устанавливает, что будет использован алгоритм ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 256 бит (по умолчанию)



## Окончание таблицы 38

Параметр	Описание
<code>--gost-2012-512</code>	Устанавливает, что будет использован алгоритм ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 512 бит
<code>gostsum arguments</code>	Аргументы утилиты <code>gostsum</code>
<code>-d каталог</code>	Задаёт имя каталога, содержащего <code>deb</code> -пакеты, для файлов которых вычисляются контрольные суммы
<code>-p deb-пакет</code>	Задаёт имя <code>deb</code> -пакета, для файлов которого вычисляются контрольные суммы

### 9.3. Средство контроля соответствия дистрибутиву

Средство контроля соответствия дистрибутиву предоставляет возможность для контроля соответствия объектов ФС ОС дистрибутиву. Для обеспечения контроля целостности объектов ФС ОС (в т. ч. СЗИ) в состав дистрибутива входит файл `gostsums.txt` со списком контрольных сумм по ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 256 бит для всех файлов, входящих в пакеты программ дистрибутива. Используя графическую утилиту `fly-admin-int-check`, можно провести вычисление контрольных сумм файлов системы и проверку соответствия полученных контрольных сумм файлов системы эталонным контрольным суммам. Более подробное описание утилиты см. в электронной справке.

### 9.4. Средства регламентного контроля целостности

Организация регламентного контроля целостности ОС, прикладного ПО и СЗИ обеспечивается набором программных средств на основе «Another File Integrity Checker». В указанном наборе реализована возможность для проведения периодического (с использованием системного планировщика заданий `cron`) вычисления контрольных сумм файлов и соответствующих им атрибутов расширенной подсистемы безопасности PARSEC (мандатных атрибутов и атрибутов расширенной подсистемы протоколирования) с последующим сравнением вычисленных значений с эталонными. В указанном наборе программных средств реализовано использование библиотеки `libgost`, обеспечивающей подсчет контрольных сумм в соответствии с ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 256 бит.

Эталонные значения контрольных сумм и атрибутов файлов хранятся в БД. База контрольных сумм и атрибутов может быть создана при помощи команды:

```
afick -i
```

Для вычисления контрольных сумм могут использоваться алгоритмы: MD5-Digest, SHA1 и ГОСТ Р 34.11-94.

Для настройки достаточно параметров, которые указаны в конфигурационном файле по умолчанию (`etc/afick.conf`). Кроме различных путей, например, к файлам БД:

```
database:=/var/lib/afick/afick
```

где содержится указание о том, какие файлы/каталоги подвергаются контролю целостности и с какими правилами.

Правило PARSEC выглядит следующим образом:

PARSEC = p+d+i+n+u+g+s+b+md5+m+e+t

где p+d+i+n+u+g+s+b+md5+m означает слежение за всеми стандартными атрибутами файла и использование хэш-функции MD5-Digest для слежения за целостностью содержимого файлов. +e+t означает контроль расширенных атрибутов: метки безопасности и флагов аудита, соответственно. Контроль ACL осуществляется при установке флага +g.

Правило GOST выглядит следующим образом:

GOST = p+d+i+n+u+g+s+b+gost+m+e+t

где p+d+i+n+u+g+s+b+gost+m означает слежение за всеми стандартными атрибутами файла и использование хэш-функции ГОСТ Р 34.11-2012 с длиной хэш-кода 256 бит для слежения за целостностью содержимого файлов. +e+t означает контроль расширенных атрибутов: метки безопасности и флагов аудита, соответственно. Контроль ACL осуществляется при установке флага +g.

Правило для каталогов:

DIR = p+i+n+u+g

Правило означает слежение за правами доступа, метаданными, количеством ссылок и другими стандартными атрибутами (подробнее см. /etc/afick.conf).

В файле конфигурации задаются пути к файлам и каталогам, контролируемым afick, например:

```
/boot          GOST
/bin           GOST
/etc/security  PARSEC
/etc/pam.d     PARSEC
/etc/fstab     PARSEC
/lib/modules   PARSEC
/lib64/security PARSEC
/lib/security  PARSEC
/sbin         PARSEC
/usr/bin      PARSEC
/usr/lib      PARSEC
/usr/sbin    PARSEC
```

Кроме того, на выбор администратора представлен ряд дополнительных путей с правилами. Соответствующие строки помечены знаком комментария # и могут быть активированы снятием этого знака.

При запуске afick с параметром -i:

`afick -i`

будет создан файл `/var/lib/afick/afick`. Это и есть БД формата `ndbm`. Если посмотреть ее содержимое, то можно обнаружить набор строк, каждая из которых — имя файла и далее через пробел его атрибуты и сигнатуры.

БД защищается системой разграничения доступа.

При запуске `AFICK` автоматически установит ежедневное задание для `CRON`. Файл с заданием находится в `/etc/cron.daily/afick_cron`.

Параметр `report_url:=stdout` задает местоположение файла-отчета.

В конфигурационном файле есть простой язык макросов, который используется при определении переменных для заданий системного планировщика заданий `cron`.

Рекомендуется утилитой `afick` и/или средствами аппаратно-программного модуля доверенной загрузки обеспечить контроль целостности следующих объектов:

1) файлов образов ядра ОС:

`/boot/vmlinuz-*`

2) файлов образов временной файловой системы, используемой ядром ОС при начальной загрузке (добавляются в список контроля целостности после выполнения всех необходимых операций по настройке, требующих обновления образов временной файловой системы):

`/boot/initrd.img-*`

3) конфигурационного файла меню загрузчика `GRUB 2`:

`/boot/grub/grub.cfg`

4) конфигурационного файла, определяющего используемый по умолчанию графический дисплейный менеджер:

`/etc/X11/default-display-manager`

5) конфигурационного файла настройки файловых систем, доступных для монтирования через `NFS`:

`/etc/exports`

6) конфигурационного файла, содержащего информацию о различных устройствах хранения и файловых системах:

`/etc/fstab`

7) файла, содержащего перечень локальных групп ОС (добавляется в список контроля целостности после создания всех необходимых групп):

`/etc/group`

8) скриптов для запуска служб в каталоге

`/etc/init.d/`

9) конфигурационного файла, определяющего параметры работы первого процесса пользовательского режима `init`:

/etc/inittab

10) конфигурационных файлов, определяющих порядок работы PAM-модулей:

/etc/pam.conf

/etc/pam.d/chfn

/etc/pam.d/chsh

/etc/pam.d/common-account

/etc/pam.d/common-account.pam-old

/etc/pam.d/common-auth

/etc/pam.d/common-auth.pam-old

/etc/pam.d/common-password

/etc/pam.d/common-password.pam-old

/etc/pam.d/common-session

/etc/pam.d/common-session.pam-old

/etc/pam.d/cron

/etc/pam.d/cups

/etc/pam.d/cvs

/etc/pam.d/dovecot

/etc/pam.d/fly-dm

/etc/pam.d/fly-dm-np

/etc/pam.d/login

/etc/pam.d/other

/etc/pam.d/passwd

/etc/pam.d/polkit

/etc/pam.d/samba

/etc/pam.d/sshd

/etc/pam.d/su

/etc/pam.d/sumac.xauth

11) файла, содержащего перечень локальных пользователей ОС (добавляется в список контроля целостности после создания всех необходимых пользователей):

/etc/passwd

12) символических ссылок на скрипты для запуска служб в каталогах:

/etc/rc\*

13) конфигурационного файла, определяющего перечень терминалов, с которых суперпользователь root может регистрироваться в системе:

/etc/securetty

14) конфигурационного файла, определяющего перечень регистрируемых оболочек в ОС:

/etc/shells

15) конфигурационного файла, содержащего значения параметров ядра:

`/etc/sysctl.conf`

16) модулей ядра, входящих в подсистему безопасности PARSEC:

`/lib/modules/*/misc/digsig_verif.ko`

`/lib/modules/*/misc/parsec.ko`

`/lib/modules/*/misc/parsec-cifs.ko`

С помощью команд `lsmod` и `modinfo` можно определить перечень модулей ядра, подлежащих контролю целостности средствами АПМДЗ;

17) PAM-модулей в каталоге:

`/lib/security/pam`

18) системных исполняемых файлов в каталоге:

`/sbin/`

19) исполняемых файлов в каталогах:

`/bin/`

`/sbin/`

`/usr/bin/`

`/usr/sbin/`

## 9.5. Сервис электронной подписи

Возможность создания и проверки усиленной квалифицированной электронной подписи (сервис электронной подписи (СЭП)) обеспечивается использованием комплекса программ защищенной графической подсистемы и пакета офисных программ, интегрированных с дополнительно устанавливаемыми сертифицированными ФСБ России средствами криптографической защиты информации (СКЗИ), предназначенными для защиты информации, не содержащей сведения, составляющие государственную тайну.

**ВНИМАНИЕ!** СЭП предоставляется программами, функционирующими в условиях политики разграничения доступа, не допускающей их применение совместно с СКЗИ в режиме обработки сведений, составляющих государственную тайну.

**ВНИМАНИЕ!** Эксплуатация СКЗИ в составе информационных систем должна осуществляться в соответствии с правилами пользования СКЗИ и указаниями, определенными в формуляре (или иных эксплуатационных документах) на СКЗИ.

СЭП обеспечивает создание и проверку ЭП<sup>1)</sup> электронных документов в соответствии с ГОСТ Р 34.10-2012 средствами сертифицированных СКЗИ.

<sup>1)</sup> Электронная подпись (в соответствии с № 63-ФЗ от 06.04.2011) — информация в электронной форме, которая присоединена к другой информации в электронной форме (подписываемой информации) или иным образом связана с такой информацией и которая используется для определения лица, подписывающего информацию (является юридически значимой).

Дополнительная информация о настройке ОС и СКЗИ для совместного использования, а также варианты реализации отдельных решений приведены на официальном информационном ресурсе разработчика ОС <https://wiki.astralinux.ru>.

### 9.5.1. Принцип функционирования

СЭП обеспечивается совокупностью совместно функционирующих программных компонентов ОС:

- `fly-csp-cryptopro` — программный модуль, реализующий функцию создания и проверки ЭП;<sup>1)</sup>
- `libreoffice-astracsp-plugin` — расширение пакета офисных программ LibreOffice;
- менеджер файлов `fly-fm`;
- пакет офисных программ LibreOffice.

Непосредственное взаимодействие с СКЗИ (формирование управляющих команд, получение и отображение результата работы СКЗИ с использованием программы `cryptcp`) осуществляет программный модуль `fly-csp-cryptopro`.

Менеджер файлов `fly-fm` и расширение пакета офисных программ LibreOffice `libreoffice-astracsp-plugin` взаимодействуют с программным модулем `fly-csp-cryptopro` и не взаимодействуют непосредственно с СКЗИ.

Пакет офисных программ LibreOffice взаимодействует с расширением пакета офисных программ LibreOffice `libreoffice-astracsp-plugin` и не взаимодействует непосредственно с СКЗИ.

В процессе функционирования СЭП осуществляется вызов перечисленных в 9.5.5 программ из состава ОС для предварительного просмотра электронных документов, формируются управляющие команды для СКЗИ с целью вызова функций проверки или создания ЭП, осуществляется отображение получаемого в результате выполнения вызываемых функций результата.

Обращение к программному модулю `fly-csp-cryptopro` осуществляется:

- менеджером файлов `fly-fm` (с использованием соответствующего пункта контекстного меню);
- пользователем путем интерактивного запуска приложения с использованием основного меню ОС («Утилиты — Создание и проверка электронной подписи»);
- расширением пакета офисных программ LibreOffice, запуск которого инициируется путем вызова пользователем соответствующего пункта меню графического интерфейса пакета офисных программ LibreOffice;

<sup>1)</sup> Здесь и далее в качестве примера приведено описание взаимодействия с СКЗИ «КриптоПро CSP».

- прикладным программным обеспечением запуска на выполнение программного модуля `fly-csp-cryptopro` с соответствующими параметрами.

### 9.5.2. Условия применения

В качестве СКЗИ разрешается использовать только КриптоПро CSP версии 4.0 R4, КриптоПро CSP версии 5.0 и КриптоПро CSP версии 5.0 R2. СКЗИ должно использоваться в исполнении 1-Base или 2-Base.

СКЗИ КриптоПро CSP в исполнении 2-Base должно использоваться с аппаратно-программным модулем доверенной загрузки (АПМДЗ).

При эксплуатации СКЗИ необходимо соблюдать требования и рекомендации эксплуатационной документации на СКЗИ, в частности требования по защите от несанкционированного доступа и по криптографической защите, а также требования по поддерживаемым СКЗИ аппаратно-программным платформам. В частности, при использовании СЭП со встроенным СКЗИ необходимо проведение проверки программного обеспечения BIOS ЭВМ, на которых предполагается функционирование СКЗИ и СЭП, на соответствие методическим документам ФСБ России в области исследований программного обеспечения BIOS.

Контроль целостности СКЗИ и СЭП должен выполняться с использованием механизма замкнутой программной среды ОС или с использованием стандартных средств контроля целостности КриптоПро CSP.

Перечень компонентов СЭП, подлежащих контролю целостности:

- программный модуль `fly-csp-cryptopro`;
- расширение `libreoffice-astracsp-plugin`.

Перечень компонентов СКЗИ, подлежащих контролю целостности, приведен в эксплуатационной документации на СКЗИ.

Подробный порядок настройки механизма контроля целостности описан в эксплуатационной документации на ОС и используемое СКЗИ.

### 9.5.3. Установка

Менеджер файлов `fly-fm` и пакет офисных программ LibreOffice из состава ОС устанавливаются в соответствии с эксплуатационной документацией ОС.

Для использования СЭП дополнительно в системе должны быть установлены следующие программные компоненты из состава ОС:

- программный модуль `fly-csp-cryptopro`;
- расширение `libreoffice-astracsp-plugin`.

Для установки программного модуля и расширения необходимо в терминале последовательно выполнить следующие команды от имени администратора с высоким уровнем целостности:

```
apt update
```

```
apt install fly-csp-cryptopro
apt install libreoffice-astracsp-plugin
```

Программный модуль `fly-csp-cryptopro` обеспечивает предоставление СЭП из основного меню и графического интерфейса менеджера файлов `fly-fm`.

Программный модуль `fly-csp-cryptopro` разработан на языке программирования Python версии 3 и включает в свой состав:

- основной файл программы `/usr/bin/fly-csp-cryptopro`;
- дополнительные файлы и библиотеки в каталогах `/usr/lib/python3/dist-packages/astra_csp_cryptopro` и `/usr/lib/python3/dist-packages/astra_csp_cryptopro-0.1.0.egg-info`;
- конфигурационный файл `/etc/astra-csp-cryptopro/fly-csp-cryptopro.conf`;
- ярлык для запуска `/usr/share/flyfm/actions/fly-csp-cryptopro.desktop`.

При установке программного модуля `fly-csp-cryptopro` проводится проверка наличия в информационной системе установленного программного обеспечения СКЗИ и офисного пакета LibreOffice.

Расширение `libreoffice-astracsp-plugin` обеспечивает предоставление СЭП из графического интерфейса пакета офисных программ LibreOffice в процессе работы с электронными документами.

После установки расширения `libreoffice-astracsp-plugin` проводится проверка наличия в информационной системе установленного программного модуля `fly-csp-cryptopro`.

Конфигурационный файл `/etc/astra-csp-cryptopro/fly-csp-cryptopro.conf` содержит следующие параметры:

- 1) максимально допустимый для предоставления СЭП уровень конфиденциальности:

```
MaxMacLevel=1
```

- 2) адрес источника получения доверенного времени:

```
TimeAddress=http://qs.cryptopro.ru/tsp/tsp.srf
```

- 3) максимальное время ожидания выполнения запросов к СКЗИ:

```
MaxCspTimeWaiting=30000
```

- 4) перечень расширений файлов электронных документов, для которых разрешено предоставление СЭП:

```
FileExtensionsEnabledForSigning=.pdf, .png, .jpg, .html, .xml, .txt,
.odt, .ods, .odp, .odg, .doc, .xls, .ppt, .docx, .xlsx, .pptx
```

- 5) отключение (`off`) или включение (`on`) действия перечня, заданного в пункте 4) перечисления:

```
EnableFileExtensionFilterForSigning=on
```



По умолчанию задано значение `on`. Установка значения `off` допускается только для целей тестирования и апробации технических решений с применением СЭП в информационной системе;

б) перечень `mime`-типов файлов электронных документов, для просмотра которых будет проведена предварительная конвертация во временный файл формата `pdf`:

```
PdfConversionMimeTypes=application/vnd.oasis.opendocument.text,\  
application/vnd.oasis.opendocument.spreadsheet,\  
application/vnd.oasis.opendocument.presentation,\  
application/vnd.oasis.opendocument.graphics,\  
application/msword,\  
application/vnd.ms-word,\  
application/vnd.ms-excel,\  
application/vnd.ms-powerpoint,\  
application/vnd.openxmlformats-officedocument.wordprocessingml.document,\  
application/vnd.openxmlformats-officedocument.spreadsheetml.sheet,\  
application/vnd.openxmlformats-officedocument.presentationml.presentation,\  
text/plain
```

В случае, если `mime`-тип выбранного файла электронного документа включен в список, определенный в конфигурационном файле в параметре `PdfConversionMimeTypes`, будет проведена предварительная конвертация файла электронного документа в файл формата `pdf`.

**ВНИМАНИЕ!** Внесение изменений в конфигурационный файл `/etc/astra-csp-cryptopro/fly-csp-cryptopro.conf` должно быть разрешено только пользователю с правами администратора. Добавление в указанный файл `mime`-типов, отличных от перечисленных, без проведения дополнительных исследований запрещено.

#### **9.5.4. Использование на ненулевом уровне конфиденциальности**

По умолчанию СКЗИ не настроено для работы на ненулевом уровне конфиденциальности. Для возможности использования СКЗИ в сессии пользователя на ненулевом уровне конфиденциальности необходимо соответствующим образом настроить работу с хранилищем сертификатов.

**ВНИМАНИЕ!** Работа СКЗИ запрещена на уровнях конфиденциальности выше первого. В случае, если настройка ограничения работы СКЗИ не выполнена или выполнена некорректно и не обеспечивает запрет работы СЭП и СКЗИ на уровнях выше первого, дальнейшая эксплуатация ЭВМ на уровнях конфиденциальности выше первого запрещена.

Для ограничения работы СКЗИ на уровнях конфиденциальности выше первого следует под учетной записью администратора выполнить следующие действия:

1) сделать хранилище сертификатов MY, CA, ROOT доступным пользователю из сессий на нулевом и первом уровне конфиденциальности, для чего в конфигурационный файл `/etc/parsec/mlinks` в конце добавить следующую строку:

```
/var/opt/cproscsp/tmp /var/private/tmp/cproscsp 1777
```

2) создать каталог `/var/private/tmp/cproscsp` и назначить права доступа к нему:

```
sudo mkdir /var/private/tmp/cproscsp
```

```
sudo pdpl-file 1:0:-1:ccnr /var/private/tmp/cproscsp
```

```
sudo chmod 1777 /var/private/tmp/cproscsp
```

В соответствии с указанной конфигурацией СКЗИ не будет работать на уровнях конфиденциальности выше первого;

3) в файле `/usr/lib/parsec/systemd/parsec_systemd_init` в функцию `clear_private` перед `rm -f ...` добавить строки:

```
if [[ "$d" =~ ^/var/private/tmp/cproscsp/* ]];
then continue;
fi
```

**ВНИМАНИЕ!** Для корректной работы СКЗИ в сессии с ненулевым уровнем конфиденциальности вся цепочка сертификатов (сертификат УЦ, сертификаты партнеров и т.д., в т. ч. сертификаты, указанные в личном сертификате в полях AIA и CDP) должна храниться на компьютере, где установлено СКЗИ.

**ВНИМАНИЕ!** Добавлять сертификаты в хранилище сертификатов необходимо только из сессии на нулевом уровне конфиденциальности.

Если сертификат с контейнером ключей хранится на смарт-карте или токене, то предварительно следует настроить службу `pcscd` для работы на ненулевом уровне конфиденциальности. Для этого необходимо:

1) для запуска службы `pcscd` с ненулевой меткой безопасности отредактировать файл `/lib/systemd/system/pcscd.service`, приведя его к виду:

```
[Unit]
```

```
Description=PC/SC Smart Card Daemon
```

```
#Requires=pcscd.socket
```

```
[Service]
```

```
ExecStart=/usr/sbin/pcscd --foreground
```

```
ExecReload=/usr/sbin/pcscd --hotplug
```

```
CapabilitiesParsec=PARSEC_CAP_PRIV SOCK
```

```
[Install]
```

```
#Also=pcscd.socket
```

```
WantedBy=multi-user.target
```

2) от имени администратора выполнить команды:

```
sudo systemctl daemon-reload
sudo systemctl disable pcscd.socket
sudo systemctl restart pcscd.service
sudo systemctl enable pcscd.service
```

3) после перезапуска службы `pcscd` проверить, что ей присвоен дополнительный мандатный атрибут `ehole`, для этого выполнить команду:

```
sudo pdp-ls -Ma /var/run/pcscd/pcscd.comm
```

Результат выполнения команды должен быть следующий:

```
srw-rw-rw-m-- 1 root root Уровень_0:Низкий:Нет:ehole
    /var/run/pcscd/pcscd.comm
```

В случае если в результате выполнения команды не указан дополнительный мандатный атрибут `ehole`, следует удалить `pcscd.comm` командой:

```
sudo rm -r /var/run/pcscd/pcscd.comm
```

и перезагрузить компьютер.

### 9.5.5. Просмотр электронного документа

Визуализация при создании и проверке электронной подписи при работе СЭП выполняется с использованием программных средств, включенных в состав ОС. Отображается предварительный просмотр электронных документов, хранящихся в файлах следующих форматов:

- 1) \*.pdf (программа просмотра: Okular);
- 2) \*.png, \*.jpg (программа просмотра: gwenview);
- 3) \*.html, \*.xml (программа просмотра: браузер Firefox).

Для предварительного просмотра электронных документов, хранящихся в файлах форматов `.txt`, `.odt`, `.ods`, `.odp`, `.odg`, `.doc`, `.xls`, `.ppt`, `.docx`, `.xlsx`, `.pptx`, осуществляется их автоматическая предварительная конвертация в формат `*.pdf` путем вызова средств из пакета офисных программ LibreOffice и отображение пользователю.

Перечень mime-типов файлов, предполагающих для просмотра предварительную конвертацию в формат `*.pdf`, задается в конфигурационном файле в соответствии с описанием в 9.5.3 и приведен в таблице 39.

Таблица 39

Mime-тип файла	Описание
text/plain	Текстовый документ *.txt
application/vnd.oasis.opendocument.text	Текстовый документ *.odt

## Окончание таблицы 39

Мime-тип файла	Описание
application/vnd.oasis.opendocument.spreadsheet	Электронная таблица *.ods
application/vnd.oasis.opendocument.presentation	Презентация *.odp
application/vnd.oasis.opendocument.graphics	Графический документ *.odg
application/msword	Текстовый документ *.doc
application/vnd.ms-word	Текстовый документ *.doc
application/vnd.ms-excel	Электронная таблица *.xls
application/vnd.ms-powerpoint	Презентация *.ppt
application/vnd.openxmlformats-officedocument.wordprocessingml.document	Текстовый документ *.docx
application/vnd.openxmlformats-officedocument.spreadsheetml.sheet	Электронная таблица *.xlsx
application/vnd.openxmlformats-officedocument.presentationml.presentation	Презентация *.pptx

**9.5.6. Проверка уровня конфиденциальности сеанса**

В целях исключения использования СКЗИ при обработке информации, содержащей сведения, составляющие государственную тайну, перед началом работы выполняется проверка допустимого для предоставления СЭП уровня конфиденциальности путем сравнения уровня конфиденциальности сеанса текущего пользователя с максимально допустимым значением, заданным в конфигурационном файле.

Максимально допустимый для предоставления СЭП уровень конфиденциальности задается в конфигурационном файле `/etc/astra-csp-cryptopro/fly-csp-cryptopro.conf` параметром `MaxMacLevel`. Предварительно установленное значение `MaxMacLevel=1` и может быть изменено администратором безопасности. Политикой управления доступом и организационно-распорядительными документами по защите информации объекта информатизации (объекта вычислительной техники) должен быть предусмотрен явный запрет внесения изменений в конфигурационный файл любыми пользователями, за исключением ответственного за защиту информации администратора безопасности, зарегистрированного в ОС как привилегированный пользователь.

В случае, если уровень конфиденциальности текущего сеанса пользователя превышает максимально допустимый, программный модуль `fly-csp-cryptopro` выдает сообщение об ошибке и завершает свою работу.

### **9.5.7. Условия применения СКЗИ**

При эксплуатации СКЗИ необходимо соблюдать требования и рекомендации эксплуатационной документации на СКЗИ, в частности требования по защите от несанкционированного доступа и по криптографической защите, а также требования по поддерживаемым СКЗИ аппаратно-программным платформам.

Контроль целостности СКЗИ и СЭП должен выполняться с использованием механизма замкнутой программной среды ОС или с использованием стандартных средств контроля целостности КриптоПро CSP.

Перечень компонентов СЭП, подлежащих контролю целостности:

- программный модуль `fly-csp-cryptopro`;
- расширение `libreoffice-astracsp-plugin`.

Перечень компонентов СКЗИ, подлежащих контролю целостности, приведен в эксплуатационной документации на СКЗИ. Подробный порядок настройки механизма контроля целостности описан в эксплуатационной документации на ОС и используемое СКЗИ.

## 10. НАДЕЖНОЕ ФУНКЦИОНИРОВАНИЕ

### 10.1. Восстановление ОС после сбоев и отказов

Основными причинами нарушения процесса функционирования СЗИ ОС являются сбои оборудования, приведшие к различным повреждениям ФС. К таковым относятся: сбои электропитания, повреждения носителей информации (жестких дисков), повреждения соединительных кабелей.

В процессе перезагрузки после сбоя ОС автоматически выполнит программу проверки и восстановления ФС — `fsck`. Если повреждения ФС окажутся незначительными, то ее выполнения достаточно для обеспечения целостности ФС.

В случае обнаружения серьезных повреждений ФС данная программа может предложить перезагрузить компьютер в однопользовательский режим и произвести запуск программы `fsck` вручную. Администратор, контролирующий процесс загрузки ОС, после сбоя должен следовать инструкциям, выдаваемым программой `fsck`. Описание программы приведено в `man fsck`.

После завершения загрузки ОС следует проверить целостность файлов с помощью программы контроля целостности. Если в результате проверки найдутся поврежденные или измененные файлы, особенно в каталоге `/etc` и его подкаталогах, то следует восстановить поврежденные файлы с резервной копии.

Если сбой привел к выходу из строя жестких дисков, то следует заменить вышедшее из строя оборудование и переустановить ОС с DVD-диска с дистрибутивом, а пользовательские данные восстановить с резервной копии.

После серьезного повреждения ФС, когда компьютер невозможно перезагрузить, существует возможность восстановления без переустановки ОС. Для этого следует установить DVD-диск с дистрибутивом ОС в устройство чтения DVD-дисков и начать процедуру переустановки. Дождаться появления на экране монитора: «Информация о документации» и одновременно нажать клавиши **<Alt+F2>**. Произойдет переход в режим командной строки под управлением ядра, загруженного с DVD-диска. Затем ввести команду:

```
fdisk \-1
```

На экране монитора должна появиться информация о разделах жесткого диска (если в результате ввода команды на экране монитора нет информации о разделах диска, то повреждения слишком серьезны и необходима полная переустановка системы). Определить имя раздела, в который была установлена ОС, и ввести следующую последовательность команд:

```
cd /mnt/
```

```
mkdir hard
```

```
mount /dev/имя_раздела /mnt/hard
```

В результате указанный раздел жесткого диска будет смонтирован во вновь созданной ФС. Затем ввести команду:

```
chroot /mnt/hard
```

После этого можно будет использовать командную оболочку ОС и выполнить необходимые действия по восстановлению (например, редактирование файла `fstab`), после чего ввести команды:

```
exit
```

```
umount /mnt/hard
```

Перезагрузить компьютер.

## 10.2. Средства резервного копирования и восстановления ОС

Для выполнения операций резервного копирования и восстановления объектов ФС с сохранением и восстановлением мандатных атрибутов и атрибутов аудита в ОС могут использоваться:

- 1) комплекс программ `Vacula` (10.2.1);
- 2) утилита архивирования `tar` (10.2.2).

### 10.2.1. Комплекс программ `Vacula`

Описание комплекса программ `Vacula`, а также его установки и настройки приведено в документе РУСБ.10015-01 95 01-1.

`Vacula` обеспечивает поддержку сохранения расширенных атрибутов каталогов и файлов и, при необходимости, их последующее восстановление.

**ВНИМАНИЕ!** Для восстановления объектов ФС с установленными мандатными атрибутами необходимо запустить консоль управления `Vacula` с `PARSEC`-привилегией `0x1000` (`PARSEC_CAP_UNSAFE_SETXATTR`). Привилегия может быть получена с использованием утилиты `execaps`:

```
sudo execaps -c 0x1000 -- bconsole
```

**ВНИМАНИЕ!** После восстановления объектов ФС с установленными мандатными атрибутами необходимо выполнить перемонтирование ФС, в которой восстанавливались объекты, или перезагрузить ОС.

### 10.2.2. Утилита архивирования `tar`

**ВНИМАНИЕ!** Работа с мандатными атрибутами и атрибутами аудита при использовании различных утилит создания резервных копий требует использования параметров сохранения расширенных атрибутов (как правило вида `-xattrs`).

**ВНИМАНИЕ!** Для восстановления мандатных атрибутов файлов из резервных копий необходимо от имени учетной записи администратора выполнить команду:

```
sudo echo 1 > /parsecfs/unsecure_setxattr
```

**ВНИМАНИЕ!** Для восстановления мандатных атрибутов файлов из резервных копий процесс должен иметь PARSEC-привилегию 0x1000 (PARSEC\_CAP\_UNSAFE\_SETXATTR). Привилегия может быть получена с использованием утилиты `execaps`:

```
sudo execaps -c 0x1000 tar .....
```

**ВНИМАНИЕ!** Восстановление расширенных атрибутов файлов с использованием `unsecure_setxattr` возможно только в случае, если атрибуты восстанавливаются с помощью системного вызова `setxattr` путем установки атрибута `security.PDPL`. Использование `unsecure_setxattr` не влияет на возможность изменения мандатных атрибутов файлов системными вызовами `pdp1_set_path`, `pdp1_set_fd`.

После восстановления из резервных копий файлов с мандатными атрибутами необходимо от имени учетной записи администратора выполнить команду:

```
sudo echo 0 > /parsecfs/unsecure_setxattr
```

#### Пример

Использование `tar`, при котором будут восстановлены расширенные атрибуты каталогов и файлов, вложенных в архив.

До использования утилиты должен быть создан пользователь `user1`, для которого заданы мандатные атрибуты, и пользователь должен выполнить вход в систему.

Создать от имени учетной записи администратора архив домашнего каталога пользователя с помощью команды:

```
sudo tar --xattrs --acls -cvzf /opt/home.tgz /home/.pdp/user1
```

где `-xattrs` — включает поддержку расширенных атрибутов;

`-acls` — включает поддержку POSIX ACL;

`-cvzf` — обеспечивают, соответственно, создание архива (`create`), включение режима отображения обрабатываемых файлов (`verboze`), применение метода сжатия (`gzip`), указание файла (`file`);

`/opt/home.tgz` — задает место расположения созданного архива и его имя;

`/home/.pdp/user1` — определяет каталоги или файлы для добавления в архив.

Перед восстановлением необходимо выполнить следующую команду, устанавливающую для параметра защиты файловой системы `/parsecfs/unsecure_setxattr` значение «1», разрешающее применять привилегию `PARSEC_CAP_UNSAFE_SETXATTR`:

```
echo 1 > /parsecfs/unsecure_setxattr
```

Выполнить восстановление с помощью команды:

```
sudo execaps -c 0x1000 -- tar --xattrs
--xattrs-include=security.{PDPL,AUDIT,DEF_AUDIT}
--acls -xvf /opt/home.tgz -C /opt/home2/
```



где `-xattrs-include=security.PDPL,AUDIT,DEF_AUDIT` — определяет подключаемый шаблон восстановления расширенных атрибутов (мандатных атрибутов, атрибутов аудита и атрибутов аудита по умолчанию) для ключа `xattrs`;  
`-xvf` — обеспечивает, соответственно, извлечение из архива (`extract`), включение режима отображения обрабатываемых файлов (`verboze`), указание файла (`file`).

После восстановления необходимо выполнить команду, устанавливающую запрет на применение привилегии `PARSEC_CAP_UNSAFE_SETXATTR` (настройка ОС по умолчанию):  
`echo 0 > /parsecfs/unsecure_setxattr`

Дополнительная информация по команде `tar` приведена в РУСБ.10015-01 95 01-1.

### 10.3. Восстановление СУБД PostgreSQL после сбоев и отказов

Во избежание потерь данных БД PostgreSQL должны регулярно архивироваться.

В случае возникновения ошибок в хранящихся данных, нарушения целостности, или в случае программного и/или аппаратного сбоя сервера БД необходимо проведение процедуры восстановления БД. При этом, в зависимости от тяжести повреждений может осуществляться как сохранение существующего кластера БД, с последующим его восстановлением, так и восстановление из резервных копий, созданных в процессе регулярного проведения регламентных работ.

В PostgreSQL существуют три фундаментально отличающихся подхода к резервному копированию данных:

- SQL-дамп;
- резервное копирование на уровне ФС;
- непрерывное архивирование.

Более подробное описание этих методов и процедур копирования и восстановления приведено в документации на СУБД PostgreSQL в пакете `postgresql-doc-x.x`.

СУБД PostgreSQL содержит ряд стандартных средств резервного копирования и восстановления БД. К ним относятся утилиты `pg_dump` (10.3.2), `pg_dumpall` (10.3.3), `pg_restore` (10.3.4) и, в том числе, интерактивный терминал `psql`, с помощью которого могут быть восстановлены резервные копии, сохраненные в виде скрипта SQL.

#### 10.3.1. Создание и восстановление резервных копий баз данных с мандатными атрибутами

Для создания и восстановления резервных копий баз данных с мандатными атрибутами необходимо, чтобы пользователь имел привилегии `PARSEC_CAP_SETMAC`, `PARSEC_CAP_CHMAC`.

В случае создания резервной копии необходимо назначить максимальную метку на каталог, в который будет выгружена база данных (для назначения метки на файл копии).

В случае восстановления помимо указанных привилегий требуются права администратора в базе данных (для создания объектов и назначения мандатных атрибутов).

Для восстановления копии базы данных с мандатными атрибутами в другой базе данных необходимо:

- 1) назначить максимальную метку на каталог, в который будет проводиться выгрузка резервной копии;
- 2) создать резервную копию исходной базы данных от имени пользователя с привилегиями PARSEC\_CAP\_SETMAC и PARSEC\_CAP\_CHMAC.
- 3) на целевом кластере назначить мандатные атрибуты на кластер;
- 4) восстановить резервную копию базы данных с помощью клиента `psql` (если резервная копия сделана в текстовом виде) или с помощью `pg_restore` (если резервная копия сделана в бинарном виде) от имени пользователя администратора базы данных с привилегиями PARSEC\_CAP\_SETMAC и PARSEC\_CAP\_CHMAC.

Примечания:

1. Утилита `pg_dump`, поставляемая вместе с СУБД версии 11, выгружает команды по установке комментариев, меток безопасности и назначению мандатных атрибутов в следующем виде:

```
COMMENT ON DATABASE CURRENT_DATABASE IS 'комментарий';  
SECURITY LABEL ON DATABASE CURRENT_DATABASE IS '...';  
MAC LABEL ON DATABASE CURRENT_DATABASE IS '...';  
MAC CCR ON DATABASE CURRENT_DATABASE IS '...';
```

Такая резервная копия может быть восстановлена с установкой комментариев, меток безопасности и мандатных атрибутов в желаемую базу данных.

2. Для восстановления резервных копий баз данных, сделанных в предыдущих версиях, в СУБД версии 11 необходимо установить параметр `ac_auto_adjust_macs = true`;

3. Для переноса кластера с предыдущих версий СУБД на версию 11 необходимо воспользоваться утилитами `pg_upgradecluster` или `pg_upgrade` (см. документ «Операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition» Руководство администратора. Часть 2»).

### 10.3.2. `pg_dump`

Для создания резервной копии БД в виде файла в текстовом или других форматах используется утилита `pg_dump`, которая создает согласованную копию, даже если БД используется, при этом доступ к ней других пользователей (как читающих, так и пишущих) не блокируется.

Резервная копия может создаваться в виде скрипта или форматах упакованного файла. Скрипт резервной копии представляет собой текст, содержащий последовательность SQL-команд, необходимых для воссоздания БД до состояния, в котором она была сохранена. Для восстановления из скрипта он подается на вход утилиты `psql`. Скрипт может быть использован для воссоздания БД даже на другом сервере или архитектуре и с небольшими изменениями на других СУБД.

Синтаксис:

```
pg_dump [OPTION]... [DBNAME]
```

Опции общего характера приведены в таблице 40.

Таблица 40

Опция	Описание
<code>-f, --file=FILENAME</code>	Имя выходного файла
<code>-F, --format=c t p</code>	Формат выходного файла (пользовательский, tar, текстовый)
<code>-v, --verbose</code>	Режим вывода всех сообщений
<code>-Z, --compress=0-9</code>	Уровень сжатия для форматов сжатия
<code>--lock-wait-timeout=TIMEOUT</code>	Завершение ошибкой после ожидания TIMEOUT для блокировки таблицы
<code>--help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

Если не используется `-f/--file`, SQL-скрипт будет направлен в стандартный вывод.

Опции установки соединения приведены в таблице 41.

Таблица 41

Опция	Описание
<code>-h, --host=HOSTNAME</code>	Имя сервера БД или каталог сокетов
<code>-l, --database=DBNAME</code>	Указать альтернативную БД — шаблон
<code>-p, --port=PORT</code>	Номер порта сервера БД
<code>-U, --username=NAME</code>	Соединиться как указанный пользователь
<code>-w, --no-password</code>	Не запрашивать пароль
<code>-W, --password</code>	Принудительный запрос пароля (должен происходить автоматически)

Для получения полной информации о способах использования утилиты `pg_dump` см. руководство `man` для утилит `pg_dump` и `psql`.

### 10.3.3. pg\_dumpall

Утилита `pg_dumpall` используется для создания резервной копии всего кластера в виде скрипта.

Скрипт содержит SQL-команды и может быть подан в дальнейшем на вход утилиты `psql` для восстановления. Операция осуществляется последовательным вызовом утилиты `pg_dump` для каждой БД кластера. Кроме этого, `pg_dumpall` сохраняет глобальные объекты, единые для всех БД (`pg_dump` подобные объекты не сохраняет). Данные объекты включают в себя информацию о пользователях и группах и такие свойства, как: права доступа, применяемые для всех БД в целом.

Синтаксис:

```
pg_dumpall [OPTION]...
```

Опции общего характера приведены в таблице 42.

Таблица 42

Опция	Описание
<code>-f, --file=FILENAME</code>	Имя выходного файла
<code>--lock-wait-timeout=TIMEOUT</code>	Завершение ошибкой после ожидания TIMEOUT для блокировки таблицы
<code>--help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

Опции установки соединения аналогичны команде `pg_dump` (см. таблицу 41).

Для получения полной информации о способах использования утилиты `pg_dumpall` см. руководство `man` для утилит `pg_dumpall` и `psql`.

### 10.3.4. pg\_restore

Для восстановления архивов резервных копий БД, полученных с помощью утилиты `pg_dump`, используется утилита `pg_restore`. Она выполняет команды, необходимые для воссоздания БД до состояния на момент времени создания резервной копии. Архивные файлы также позволяют выбирать с помощью утилиты `pg_restore`, что именно восстанавливать, и даже менять порядок восстанавливаемых элементов. Файлы архивов разработаны переносимыми между разными архитектурами.

Утилита `pg_restore` может функционировать в двух режимах. При указании БД архив восстанавливается непосредственно в нее. В другом случае, скрипт, содержащий необходимые для пересоздания БД SQL-команды, создается и выводится в файл или стандартный поток вывода. Результирующий скрипт эквивалентен формату текстового вывода утилиты `pg_dump`. Вследствие этого некоторые параметры, управляющие выводом, аналогичны параметрам `pg_dump` (см. 10.3.2).

Синтаксис:

`pg_restore [ОПЦИЯ]... [ФАЙЛ]`

Опции общего характера приведены в таблице 43.

Таблица 43

Опция	Описание
<code>-d, --dbname=ИМЯ</code>	Подсоединиться к указанной БД
<code>-f, --file=FILENAME</code>	Имя входного файла
<code>-F, --format=c t</code>	Формат файла резервной копии (должно быть автоматически)
<code>-l, --list</code>	Напечатать итоговое оглавление архива
<code>-v, --verbose</code>	Режим вывода всех сообщений
<code>--help</code>	Вывести справку и выйти
<code>--version</code>	Вывести информацию о версии и выйти

Для получения полной информации о способах использования утилиты `pg_restore` см. руководство `man` для утилиты `pg_restore`.

## 11. ФИЛЬТРАЦИЯ СЕТЕВОГО ПОТОКА

### 11.1. Включение фильтрации сетевого потока

При помощи фильтра сетевых пакетов можно осуществлять контроль сетевого трафика, проходящего через компьютер.

Запуск фильтрации пакетов обеспечивается межсетевым экраном `ufw`. Межсетевой экран позволяет создавать правила фильтрации используя технологию `iptables`.

Управление межсетевым экраном осуществляется с помощью графической утилиты `gufw` или с помощью инструмента командной строки `astra-ufw-control`.

Для включения меж сетевого экрана с помощью инструмента командной строки выполнить команду:

```
astra-ufw-control enable
```

Для выключения меж сетевого экрана с помощью инструмента командной строки выполнить команду:

```
astra-ufw-control disable
```

Проверка состояния меж сетевого экрана выполняется с помощью команды:

```
ufw status
```

Результат выполнения команды:

- `active` — межсетевой экран включен;
- `inactive` — межсетевой экран выключен.

### 11.2. Фильтр сетевых пакетов `iptables`

Фильтр сетевых пакетов реализован на основе технологии `iptables` и позволяет выполнять следующие задачи:

- 1) фильтрацию пакетов — это механизм, который на основе заданных правил, разрешает или запрещает передачу информации, проходящей через него, с целью ограждения подсети от внешнего доступа, или, наоборот, для недопущения выхода наружу. Фильтр пакетов может определять правомерность передачи информации только на основе заголовков IP-пакетов, а также может анализировать и их содержимое, т. е. использовать данные протоколов более высокого уровня;
- 2) трансляцию сетевых адресов (т. н. «маскарадинг») — это подмена некоторых параметров в заголовках IP-пакетов. Используется для сокрытия реальных IP-адресов компьютеров защищаемой подсети, а также для организации доступа из подсети с компьютерами, не имеющими реальных IP-адресов, к глобальной сети;
- 3) прозрачное проксирование — это переадресация пакетов на другой порт компьютера. Обычно используется для того, чтобы пользователи из подсети использовали

проху-сервер маршрутизатора без дополнительного конфигурирования их клиентских программ.

Настройка рассмотренных механизмов (фильтрация пакетов, трансляция сетевых адресов и прозрачное проксирование) выполняется командой `iptables`.

### 11.3. Формирование правил

Каждое правило — это строка, содержащая критерии, определяющие применимость данного правила к пакету, и действие, которое необходимо выполнить в случае выполнения критерия.

Правила имеют следующий синтаксис:

```
iptables [-t table] command [match] [target/jump]
```

Если в правило не включается спецификатор таблицы `[-t table]`, то по умолчанию предполагается использование таблицы `filter`. Если необходимо использовать другую таблицу, то это требуется указать явно. Спецификатор таблицы можно указывать в любом месте строки правила, однако принято указывать в начале правила.

Непосредственно после имени таблицы должна стоять команда. Если спецификатора таблицы нет, то команда всегда должна стоять первой. Команда определяет действие `iptables`, например, вставить, добавить в конец цепочки или удалить правило.

В разделе `match` указываются критерии проверки, по которым определяется применимость данного правила к пакету. Возможно указать в качестве критерия IP-адрес источника пакета или сети, сетевой интерфейс и т. п.

Параметр `target` указывает, какое действие должно быть выполнено при условии выполнения критериев в правиле. Возможны такие действия как: передача пакета ядром в другую цепочку правил, «сбросить» пакет и забыть про него, выдать на источник сообщение об ошибке и т. п.

Созданные правила фильтрации сохраняются и применяются только до перезагрузки ОС, после перезагрузки ОС требуется повторное формирование правил.

Для обеспечения возможности восстановления правил фильтрации после перезагрузки ОС необходимо:

1) создать файл `/etc/iptables.rules` для сохранения правил фильтрации:

```
sudo touch /etc/iptables.rules
```

2) установить для созданного файла ограничения на чтение, так как из него можно получить информацию об открытых сетевых портах, которая может быть использована для атак на компьютер:

```
sudo chmod 640 /etc/iptables.rules
```

3) сохранить существующие правила фильтрации в файле `/etc/iptables.rules`:

```
sudo iptables-save | sudo tee /etc/iptables.rules > /dev/null
```

4) создать сценарий `/etc/network/if-pre-up.d/iptables` со следующим содержанием:

```
iptables-restore < /etc/iptables.rules
exit 0
```

5) создать сценарий `/etc/network/if-post-down.d/iptables` со следующим содержанием:

```
touch /etc/iptables.rules
chmod 640 /etc/iptables.rules
iptables-save > /etc/iptables.rules
exit 0
```

6) сделать созданные сценарии исполняемыми:

```
sudo chmod +x /etc/network/if-post-down.d/iptables
                /etc/network/if-pre-up.d/iptables
```

**Примечание.** Для сохранения правил фильтрации рекомендуется выполнять пункты 1)-3) перечисления на стр. 143 после каждого изменения правил. Сценарий, приведенный в пункте 5) перечисления, сохраняет текущую версию правил автоматически только при штатном выключении компьютера. При нештатном выключении компьютера или сбое изменения в правилах фильтрации могут быть утеряны.

#### 11.4. Порядок прохождения таблиц и цепочек

Когда пакет приходит на сетевой фильтр, то он сначала попадает на сетевое устройство, перехватывается соответствующим драйвером и далее передается в ядро. Затем пакет проходит несколько таблиц, прежде чем он будет передан далее. На каждом этапе пакет может быть остановлен. После прохождения таблиц пакет передается либо локальному приложению, либо перенаправляется на другой компьютер.

В таблице `filter` цепочку `FORWARD` проходят все пакеты, которые движутся через сетевой фильтр. Порядок следования пакета приведен в таблице 44.

Таблица 44

Шаг	Таблица	Цепочка	Описание
1	=	=	Кабель
2	=	=	Сетевой интерфейс (например, <code>eth0</code> )
3	<code>mangle</code>	<code>PREROUTING</code>	Используется для внесения изменений в заголовок пакета, например, для изменения битов <code>TOS</code> и пр.
4	<code>nat</code>	<code>PREROUTING</code>	Используется для трансляции сетевых адресов <code>DNAT</code> . <code>SNAT</code> выполняется позднее, в другой цепочке. Любого рода фильтрация в этой цепочке может производиться только в исключительных случаях



## Окончание таблицы 44

Шаг	Таблица	Цепочка	Описание
5	=	=	Принятие решения о дальнейшей маршрутизации, т. е. в этой точке решается, куда пойдет пакет — локальному приложению или на другой узел сети
6	filter	FORWARD	Попадают только те пакеты, которые идут на другой компьютер. Вся фильтрация транзитного трафика должна выполняться здесь. Через эту цепочку проходит трафик в обоих направлениях, поэтому обязательно учитывать это обстоятельство при написании правил фильтрации
7	nat	POSTROUTING	Предназначена в первую очередь для SNAT. Не использовать для фильтрации без особой необходимости. Здесь же выполняется и маскардинг
8	=	=	Выходной сетевой интерфейс (например, eth1)
9	=	=	Кабель

Пакеты, предназначенные локальному процессу/приложению, проходят через цепочку INPUT, а не через FORWARD. В таблице 45 представлен порядок движения пакета.

Таблица 45

Шаг	Таблица	Цепочка	Описание
1	=	=	Кабель
2	=	=	Входной сетевой интерфейс (например, eth0)
3	mangle	PREROUTING	Обычно используется для внесения изменений в заголовок пакета, например, для установки битов TOS и пр.
4	nat	PREROUTING	Преобразование адресов DNAT. Фильтрация пакетов здесь допускается только в исключительных случаях
5	=	=	Принятие решения о маршрутизации
6	filter	INPUT	Фильтрация входящего трафика. Все входящие пакеты, адресованные локальному приложению, проходят через эту цепочку, независимо от того, с какого интерфейса они поступили
7	=	=	Локальный процесс/приложение

В таблице 46 представлен порядок движения пакетов, созданных локальными процессами.

Таблица 46

Шаг	Таблица	Цепочка	Описание
1	=	=	Локальный процесс
2	mangle	OUTPUT	Внесение изменений в заголовок пакета. Фильтрация, выполняемая в этой цепочке, может иметь негативные последствия
3	filter		

## Окончание таблицы 46

Шаг	Таблица	Цепочка	Описание
4	=	=	Принятие решения о маршрутизации. Здесь решается — куда пойдет пакет дальше
5	nat	POSTROUTING	Здесь выполняется SNAT. Не следует в этой цепочке производить фильтрацию пакетов во избежание нежелательных побочных эффектов. Однако и здесь можно останавливать пакеты, применяя политику по умолчанию — DROP
6	=	=	Сетевой интерфейс (например, eth0)
7	=	=	Кабель

**mangle**

В таблице `mangle` не следует производить фильтрацию, маскировку или преобразование адресов (DNAT, SNAT), в ней допускается выполнять действия, приведенные в таблице 47.

Таблица 47

Действие	Описание
TOS	Выполняет установку битов поля TOS. Это поле используется для назначения сетевой политики обслуживания пакета, т. е. задает желаемый вариант маршрутизации
TTL	Используется для установки значения поля TTL пакета
MARK	Устанавливает специальную метку на пакет, которая затем может быть проверена другими правилами в <code>iptables</code> или другими программами, например, <code>iproute2</code> . С помощью меток можно управлять маршрутизацией пакетов, ограничивать трафик и т. п.

Таблица имеет две цепочки:

- PREROUTING — используется для внесения изменений на входе в сетевой фильтр перед принятием решения о маршрутизации;
- OUTPUT — для внесения изменений в пакеты, поступающие от приложений внутри сетевой фильтр.

**nat**

Только первый пакет из потока проходит через цепочки таблицы `nat`. Трансляция адресов или маскировка применяются ко всем последующим пакетам в потоке автоматически. Для этой таблицы характерны действия, приведенные в таблице 48.

Таблица 48

Действие	Описание
DNAT	Производит преобразование адресов назначения в заголовках пакетов. Другими словами, этим действием перенаправляются пакеты на другие адреса, отличные от указанных в заголовках пакетов

## Окончание таблицы 48

Действие	Описание
SNAT	Используется для изменения исходных адресов пакетов. С помощью этого действия можно скрыть структуру локальной сети
MASQUERADE	Применяется в тех же целях, что и SNAT, но в отличие от последней дает более сильную нагрузку на систему. Происходит это потому, что каждый раз, когда требуется выполнение этого действия, производится запрос IP-адреса для указанного в действии сетевого интерфейса, в то время как для SNAT IP-адрес указывается непосредственно. Однако благодаря такому отличию, MASQUERADE может работать в случаях с динамическим IP-адресом

Таблица имеет две цепочки:

- PREROUTING — используется для внесения изменений в пакеты на входе в сетевой фильтр;
- OUTPUT — используется для преобразования пакетов, созданных приложениями внутри сетевого фильтра, перед принятием решения о маршрутизации.

### filter

В таблице `filter` содержатся наборы правил для выполнения фильтрации пакетов. Пакеты могут пропускаться далее либо отвергаться в зависимости от их содержимого.

В таблице `filter` можно выполнить DROP, LOG, ACCEPT или REJECT. Имеется три встроенных цепочки:

- FORWARD — используется для фильтрации пакетов, идущих транзитом через сетевой фильтр;
- INPUT — проходят пакеты, которые предназначены локальным приложениям (сетевому фильтру);
- OUTPUT — используется для фильтрации исходящих пакетов, сгенерированных приложениями на самом сетевом фильтре.

## 11.5. Механизм трассировки соединений

Механизм трассировки соединений является частью сетевого фильтра `iptables` и устроен так, чтобы `netfilter` мог получить информацию о состоянии конкретного соединения. Наличие этого механизма позволяет создавать более надежные наборы правил.

В пределах `iptables` соединение может иметь одно из четырех базовых состояний: NEW, ESTABLISHED, RELATED и INVALID. Для управления пакетами на основе их состояния используется критерий `--state`. Трассировщик определяет четыре основных состояния каждого TCP- или UDP-пакета и некоторые дополнительные характеристики. Для TCP- и UDP-пакетов — это IP-адреса отправителя и получателя, порты отправителя и получателя.

Трассировка производится в цепочке PREROUTING. Это означает, что `iptables` производит все вычисления, связанные с определением состояния, в пределах этой цепочки.

Когда отправляется инициирующий пакет в потоке, то ему присваивается состояние NEW, а когда возвращается пакет ответа, то состояние соединения изменяется на ESTABLISHED и т. д.

### Таблица трассировки

Таблица трассировщика записана в файле `/proc/net/ip_contrack`. В ней содержится список всех активных соединений.

Если модуль `ip_contrack` загружен, то команда `cat /proc/net/ip_contrack` должна вывести:

```
tcp 6 117 SYN_SENT src=192.168.1.6 dst=192.168.1.9 sport=32775 dport=22
      [UNREPLIED] src=192.168.1.9 dst=192.168.1.6 sport=22 dport=32775 use=2
```

В примере вывода команды содержится вся информация, которая известна трассировщику по конкретному соединению.

В начале указано название протокола, в данном случае — `tcp`. Далее следует некоторое число в обычном десятичном представлении. После него следует число, определяющее «время жизни» записи в таблице (т. е. количество секунд, через которое информация о соединении будет удалена из таблицы). В приведенном примере запись в таблице будет храниться еще 117 с, если через это соединение более не проследует ни одного пакета, в противном случае это значение будет установлено в значение по умолчанию для заданного состояния. Это число уменьшается на 1 каждую секунду. Далее следует фактическое состояние соединения. В примере это состояние имеет значение `SYN_SENT`. Внутреннее представление состояния несколько отличается от внешнего. Значение `SYN_SENT` говорит о том, что через данное соединение проследовал единственный пакет TCP SYN. Далее расположены адреса отправителя и получателя, порты отправителя и получателя. Здесь же указано ключевое слово, которое сообщает о том, что ответного трафика через это соединение еще не было. Далее приводится дополнительная информация по ожидаемому пакету — это IP-адреса и номера портов отправителя и получателя для ожидаемого ответного пакета (те же данные, только поменявшиеся местами).

После получения ответа трассировщик снимет флаг `[UNREPLIED]` и заменит его флагом `[ASSURED]`. Этот флаг сообщает, что соединение установлено, и эта запись не будет стерта по достижении максимально возможного количества трассируемых соединений.

Максимальное количество записей, которое может содержаться в таблице, зависит от значения по умолчанию, которое может быть установлено вызовом функции `ipsysctl`.

Для объема ОЗУ 256 МБ значение соответствует 16376 записям. Можно посмотреть и изменить это значение через:

```
/proc/sys/net/ipv4/ip_contrack_max
```

## Состояния

Сетевые пакеты могут иметь несколько различных состояний в пределах ядра в зависимости от типа протокола. Однако вне ядра имеется только четыре состояния, как было сказано выше. Параметры, описывающие состояние пакета, используются в критерии `--state`. Допустимыми являются: `NEW`, `ESTABLISHED`, `RELATED` и `INVALID`.

В таблице 49 подробно рассмотрено каждое из возможных состояний и приведены необходимые комментарии.

Таблица 49

Состояние	Описание
<code>NEW</code>	Сообщает о том, что пакет является первым для данного соединения. Это означает, что это первый пакет в данном соединении, который увидел модуль трассировщика
<code>ESTABLISHED</code>	Говорит о том, что это не первый пакет в соединении. Для перехода в состояние <code>ESTABLISHED</code> необходимо, чтобы один компьютер передал пакет и получил на него ответ от другого компьютера. После получения ответа признак соединения <code>NEW</code> будет заменен на <code>ESTABLISHED</code>
<code>RELATED</code>	Появляется, если данное соединение связано с другим соединением, имеющим признак <code>ESTABLISHED</code> , т.е. соединение инициировано из уже установленного соединения, имеющего признак <code>ESTABLISHED</code>
<code>INVALID</code>	Говорит о том, что пакет не может быть идентифицирован и поэтому не может иметь определенного статуса. Это может происходить по разным причинам, например, при нехватке памяти или при получении ICMP-сообщения, которое не соответствует какому-либо известному соединению. Наилучшим вариантом было бы применение действия <code>DROP</code> к таким пакетам

## Таблицы

Параметр `-t` указывает на используемую таблицу. По умолчанию используется таблица `filter`.

## Команды

В таблице 50 приводится список команд, которые используются в `iptables`, и правила их использования. Посредством данных команд `iptables` узнает, что необходимо выполнить. Обычно предполагается одно из двух действий — это добавление нового правила в цепочку или удаление существующего правила из той или иной таблицы.

Таблица 50

Команда	Использование
<code>-A, --append</code>	Добавляет новое правило в конец заданной цепочки. Пример <code>iptables -A INPUT ...</code>

## Продолжение таблицы 50

Команда	Использование
-D, --delete	<p>Удаляет правило из цепочки. Команда имеет два формата записи: первый — когда задается критерий сравнения с параметром -D, второй — порядковый номер правила. Если задается критерий сравнения, то удаляется правило, которое имеет в себе этот критерий, если задается номер правила, то будет удалено правило с заданным номером. Счет правил в цепочках начинается с единицы.</p> <p>Пример  <pre>iptables -D INPUT --dport 80 -j DROP, iptables -D INPUT 1</pre></p>
-E, --rename-chain	<p>Выполняет переименование пользовательской цепочки. В примере цепочка allowed будет переименована в цепочку disallowed. Эти переименования не изменяют порядок работы.</p> <p>Пример  <pre>iptables -E allowed disallowed</pre></p> <p>Команда должна быть указана всегда</p>
-F, --flush	<p>Сброс (удаление) всех правил из заданной цепочки (таблицы). Если имя цепочки и таблицы не указывается, то удаляются все правила во всех цепочках.</p> <p>Пример  <pre>iptables -F INPUT</pre></p>
-I, --insert	<p>Вставляет новое правило в цепочку. Число, следующее за именем цепочки, указывает номер правила, перед которым следует вставить новое правило. В примере выше указывается, что данное правило должно быть первым в цепочке INPUT.</p> <p>Пример  <pre>iptables -I INPUT 1 --dport 80 -j ACCEPT</pre></p>
-L, --list	<p>Вывод списка правил в заданной цепочке. В нижеприведенном примере предполагается вывод правил из цепочки INPUT. Если имя цепочки не указывается, то выводится список правил для всех цепочек. Формат вывода зависит от наличия дополнительных ключей в команде, например -n, -v и пр.</p> <p>Пример  <pre>iptables -L INPUT</pre></p>
-N, --new-chain	<p>Создается новая цепочка с заданным именем в заданной таблице. В нижеприведенном примере создается новая цепочка с именем allowed. Имя цепочки должно быть уникальным и не должно совпадать с зарезервированными именами цепочек и действий (DROP, REJECT и т.п.).</p> <p>Пример  <pre>iptables -N allowed</pre></p>

## Окончание таблицы 50

Команда	Использование
-P, --policy	<p>Определяет политику по умолчанию для заданной цепочки. Политика по умолчанию определяет действие, применяемое к пакетам, не попавшим под действие ни одного из правил в цепочке. В качестве политики по умолчанию допускается использовать DROP, ACCEPT и REJECT.</p> <p>Пример iptables -P INPUT DROP</p>
-R, --replace	<p>Данная команда заменяет одно правило другим. В основном она используется во время отладки новых правил.</p> <p>Пример iptables -R INPUT 1 -s 192.168.0.1 -j</p>
-X, --delete-chain	<p>Удаление заданной цепочки из заданной таблицы. Удаляемая цепочка не должна иметь правил и не должно быть ссылок из других цепочек на удаляемую цепочку. Если имя цепочки не указано, то будут удалены все цепочки, определенные командой -N в заданной таблице.</p> <p>Примеры: 1. iptables -X allowed 2. iptables -P INPUT DROP</p>
-Z, --zero	<p>Обнуление всех счетчиков в заданной цепочке. Если имя цепочки не указывается, то подразумеваются все цепочки. При использовании ключа -v совместно с командой -L на вывод будут поданы и состояния счетчиков пакетов, попавших под действие каждого правила. Допускается совместное использование команд -L и -Z. В этом случае будет выдан сначала список правил со счетчиками, а затем произойдет обнуление счетчиков</p>

**Ключи**

Некоторые команды могут использоваться совместно с дополнительными ключами.

Перечень ключей и их описание приведены в таблице 51.

Таблица 51

Ключ	Описание
c, --set-counters	Используется вместе с командами --insert, --append и --replace при создании нового правила для установки счетчиков пакетов и байт в заданное значение. Например, ключ --set-counters 20 4000 установит счетчик пакетов в 20, а счетчик байт в 4000
--line-numbers	Используется вместе с командой --list, включает режим вывода номеров строк при отображении списка правил командой --list. Номер строки соответствует позиции правила в цепочке
--modprobe	Может использоваться с любой командой, определяет команду загрузки модуля ядра. Данный ключ используется в случае, если команда modprobe находится вне пути поиска
n, --numeric	Используется вместе с командой --list. Заставляет iptables выводить IP-адреса и номера портов в числовом виде, предотвращая попытки преобразовать их в символические имена

## Окончание таблицы 51

Ключ	Описание
-v, --verbose	Используется вместе с командами --list, --append, --insert, --delete и --replace для повышения информативности вывода. В случае использования с командой --list в вывод этой команды включаются также имя интерфейса, счетчики пакетов и байт для каждого правила. Формат вывода счетчиков предполагает вывод, кроме цифр числа, еще и символьных множителей К (x1000), М (x1,000,000) и G (x1,000,000,000). Чтобы команда --list выводила полное число (без употребления множителей), требуется применять ключ -x, который описан ниже. При использовании с другими командами на вывод будет подан подробный отчет о произведенной операции
-x, --exact	Используется вместе с командой --list. Для всех чисел в выходных данных выводятся их точные значения без округления и без применения множителей К, М, G. Важно то, что данный ключ используется только с командой --list и не применяется с другими командами

**11.6. Критерии выделения пакетов**

Выделяются следующие критерии:

- 1) общие — критерии, которые допустимо употреблять в любых правилах. Они не зависят от типа протокола и не требуют подгрузки модулей расширения. В эту группу добавлен критерий --protocol, несмотря на то, что он используется в некоторых специфичных от протокола расширениях. Например, при использовании TCP-критерия необходимо использовать и критерий --protocol, которому в качестве дополнительного ключа передается название протокола — TCP. Однако --protocol сам по себе является критерием, который используется для указания типа протокола;
- 2) неявные — это критерии, которые подгружаются неявно и становятся доступны, например, при указании критерия --protocol. Существует три автоматически подгружаемых расширения: TCP-, UDP- и ICMP-критерии. Загрузка этих расширений может производиться и явным образом с помощью ключа -m, --match, например:  
-m tcp
- 3) перед использованием вышеописанных расширений они должны быть загружены явно, с помощью ключа -m или --match. Так, например, если использовать критерии --state, то следует явно указать это в строке правила -m state левее используемого критерия. Все отличие между явными и неявными критериями заключается только в том, что первые необходимо подгружать явно, а вторые подгружаются автоматически.



### 11.7. Действия и переходы

Действия и переходы сообщают правилу, что необходимо выполнить, если пакет соответствует заданному критерию. Чаще всего употребляются действия ACCEPT и DROP.

Описание переходов в правилах выглядит точно так же, как и описание действий, т. е. ставится ключ `-j` и указывается название цепочки правил, на которую выполняется переход. На переходы накладывается ряд ограничений, первое — цепочка, на которую выполняется переход, должна находиться в той же таблице, что и цепочка, из которой этот переход выполняется; второе — цепочка, являющаяся целью перехода, должна быть создана до того, как на нее будут выполняться переходы.

#### Пример

Создать цепочку `tcp_packets` в таблице `filter` с помощью команды:

```
iptables -N tcp_packets
```

Выполнять переходы на эту цепочку:

```
iptables -A INPUT -p tcp -j tcp_packets
```

т. е., встретив пакет протокола TCP, `iptables` произведет переход на цепочку `tcp_packets` и продолжит движение пакета по этой цепочке.

Если пакет достиг конца цепочки, то он будет возвращен в вызывающую цепочку (в примере — это цепочка `INPUT`), и движение пакета продолжится с правила, следующего за правилом, вызвавшим переход. Если к пакету во вложенной цепочке будет применено действие ACCEPT, то автоматически пакет будет считаться принятым и в вызывающей цепочке и уже не будет продолжать движение по вызывающим цепочкам. Однако пакет пойдет по другим цепочкам в других таблицах.

Действие — это предопределенная команда, описывающая действие, которое необходимо выполнить, если пакет совпал с заданным критерием. Например, можно применить действие DROP или ACCEPT к пакету. В результате выполнения одних действий пакет прекращает свое прохождение по цепочке, например DROP и ACCEPT; в результате других, после выполнения неких операций, продолжает проверку, например LOG; в результате работы третьих — даже видоизменяется, например DNAT и SNAT, TTL и TOS, но так же продолжает продвижение по цепочке.

#### ACCEPT

Если над пакетом выполняется действие ACCEPT, то пакет прекращает движение по цепочке (и всем вызвавшим цепочкам, если текущая цепочка была вложенной) и считается принятым, тем не менее, пакет продолжит движение по цепочкам в других таблицах и может быть отвергнут там. Действие задается с помощью ключа `-j ACCEPT`. Дополнительных ключей не имеет.

## DNAT

DNAT используется для преобразования адреса места назначения в IP-заголовке пакета. Если пакет подпадает под критерий правила, выполняющего DNAT, то этот пакет и все последующие пакеты из этого же потока будут подвергнуты преобразованию адреса назначения и переданы на требуемое устройство, компьютер или сеть.

Может выполняться только в цепочках PREROUTING и OUTPUT таблицы nat и во вложенных подцепочках.

Ключ для действия DNAT — `--to-destination`.

### Пример

```
iptables -t nat -A PREROUTING -p tcp -d 15.45.23.67  
--dport 80 -j DNAT --to-destination 192.168.1.1-192.168.1.10
```

Этот ключ указывает, какой IP-адрес должен быть подставлен в качестве адреса места назначения. В вышеприведенном примере во всех пакетах, пришедших на адрес 14.45.23.67, адрес назначения будет изменен на один из диапазона от 192.168.1.1 до 192.168.1.10. Все пакеты из одного потока будут направляться на один и тот же адрес, а для каждого нового потока будет выбираться один из адресов в указанном диапазоне случайным образом. Можно также определить единственный IP-адрес. Можно дополнительно указать порт или диапазон портов, на который (которые) будет перенаправлен трафик. Для этого после IP-адреса через двоеточие указать порт, например:

```
--to-destination 192.168.1.1:80
```

для указания диапазона портов:

```
--to-destination 192.168.1.1:80-100
```

Синтаксис действий DNAT и SNAT во многом схож. Указание портов допускается только при работе с протоколом TCP или UDP, при наличии параметра `--protocol` в критерии.

## DROP

DROP сбрасывает пакет и iptables забывает о его существовании. Сброшенные пакеты прекращают свое движение полностью, т.е. они не передаются в другие таблицы, как это происходит в случае с действием ACCEPT. Следует помнить, что данное действие может иметь негативные последствия, поскольку может оставлять незакрытые сокеты как на стороне сервера, так и на стороне клиента, наилучшим способом защиты будет использование действия REJECT, особенно при защите от сканирования портов.

## LOG

LOG служит для журналирования отдельных пакетов и событий. В журнал могут заноситься заголовки IP-пакетов и другая интересующая информация. Информация из

журнала может быть прочитана с помощью `dmesg` или `syslogd`, либо с помощью других команд.

Ключи действия LOG приведены в таблице 52.

Таблица 52

Ключ	Описание
<p><code>--log-level</code></p>	<p>Используется для задания уровня журналирования. Можно задать следующие уровни: <code>debug</code>, <code>info</code>, <code>notice</code>, <code>warning</code>, <code>warn</code>, <code>err</code>, <code>error</code>, <code>crit</code>, <code>alert</code>, <code>emerg</code> и <code>panic</code>. Ключевое слово <code>error</code> означает то же самое, что и <code>err</code>, <code>warn</code> — <code>warning</code> и <code>panic</code> — <code>emerg</code>. Приоритет определяет различия в том, как будут заноситься сообщения в журнал. Все сообщения заносятся в журнал средствами ядра. Если установить строку <code>kern.=info /var/log/iptables</code> в файле <code>syslog.conf</code>, то все сообщения из <code>iptables</code>, использующие уровень <code>info</code>, будут заноситься в файл <code>/var/log/iptables</code>. Однако в этот файл попадут и другие сообщения, поступающие из других подсистем, которые используют уровень <code>info</code>.</p> <p>Пример</p> <pre>iptables -A FORWARD -p tcp -j LOG --log-level debug</pre>
<p><code>--log-prefix</code></p>	<p>Задаёт префикс, который будет стоять перед всеми сообщениями <code>iptables</code>. Сообщения со специфичным префиксом затем легко можно найти, к примеру, с помощью <code>grep</code>. Префикс может содержать до 29 символов, включая пробелы.</p> <p>Пример</p> <pre>iptables -A INPUT -p tcp -j LOG --log-prefix "INPUT packets"</pre>
<p><code>--log-tcp-sequence</code></p>	<p>Позволяет заносить в журнал номер TCP Sequence-пакета. Номер TCP Sequence идентифицирует каждый пакет в потоке и определяет порядок сборки потока. Этот ключ потенциально опасен для безопасности системы, если системный журнал разрешает доступ «на чтение» всем пользователям. Как и любой другой журнал, содержащий сообщения от <code>iptables</code>.</p> <p>Пример</p> <pre>iptables -A INPUT -p tcp -j LOG --log-tcp-sequence</pre>
<p><code>--log-tcp-options</code></p>	<p>Позволяет заносить в системный журнал различные сведения из заголовка TCP-пакета. Такая возможность может быть полезна при отладке. Этот ключ не имеет дополнительных параметров.</p> <p>Пример</p> <pre>iptables -A FORWARD -p tcp -j LOG --log-tcp-options</pre>
<p><code>--log-ip-options</code></p>	<p>Позволяет заносить в системный журнал различные сведения из заголовка IP-пакета. Во многом схож с ключом <code>--log-tcp-options</code>, но работает только с IP-заголовком.</p> <p>Пример</p> <pre>iptables -A FORWARD -p tcp -j LOG --log-ip-options</pre>

## MARK

MARK используется для установки меток для определенных пакетов. Это действие может выполняться только в пределах таблицы `mangle`. Установка меток обычно используется для нужд маршрутизации пакетов по различным маршрутам, для ограничения трафика и т. п. Метка пакета существует только в период времени, пока пакет не покинул брандмауэр, т. е. метка не передается по сети. Если необходимо как-то пометить пакеты, чтобы использовать маркировку на другом компьютере, то можно манипулировать битами поля TOS.

Ключ для действия MARK — `--set-` — устанавливает метку на пакет. После ключа `--set-mark` должно следовать целое число.

### Пример

```
iptables -t mangle -A PREROUTING -p tcp --dport 22 -j MARK --set-mark 2
```

## MASQUERADE

Маскарадинг подразумевает получение IP-адреса от заданного сетевого интерфейса, вместо прямого его указания, как это делается с помощью ключа `--to-source` в действии SNAT.

Действие MASQUERADE может быть использовано вместо SNAT, даже если имеется постоянный IP-адрес.

MASQUERADE допускается указывать только в цепочке POSTROUTING таблицы `nat`, так же как и действие SNAT. MASQUERADE имеет ключ, использование которого необязательно.

Ключ для действия MASQUERADE — `--to-ports` — используется для указания порта источника или диапазона портов исходящего пакета. Можно указать один порт, например:

```
--to-ports 1025
```

или диапазон портов:

```
--to-ports 1024-3100
```

Этот ключ можно использовать только в правилах, где критерий содержит явное указание на протокол TCP или UDP с помощью ключа `--protocol`.

### Пример

```
iptables -t nat -A POSTROUTING -p TCP -j MASQUERADE --to-ports 1024-31000
```

## REDIRECT

REDIRECT выполняет перенаправление пакетов и потоков на другой порт того же самого компьютера. К примеру, можно пакеты, поступающие на HTTP-порт, перенаправить на порт HTTP-прокси. Действие REDIRECT очень удобно для выполнения прозрачного проксирования (*transparent proxying*), когда компьютеры в ЛВС даже не подозревают о существовании прокси.

REDIRECT может использоваться только в цепочках PREROUTING и OUTPUT таблицы nat, а также выполняться в подцепочках.

Ключ для действия REDIRECT — `--to-ports` — определяет порт или диапазон портов назначения. Без указания ключа `--to-ports` перенаправления не происходит, т. е. пакет идет на тот порт, куда и был назначен.

Для указания одного порта назначения ввести:

```
iptables -t nat -A PREROUTING -p tcp --dport 80 -j REDIRECT --to-ports 8080
```

Если необходимо указать диапазон портов:

```
iptables -t nat -A PREROUTING -p tcp --dport 80 -j REDIRECT --to-ports /  
8080-8090
```

Этот ключ можно использовать только в правилах, где критерий содержит явное указание на протокол TCP или UDP с помощью ключа `--protocol`.

## REJECT

REJECT используется, как правило, в тех же самых ситуациях, что и DROP, но в отличие от DROP, команда REJECT выдает сообщение об ошибке на компьютер, передавший пакет. Действие REJECT работает только в цепочках INPUT, FORWARD и OUTPUT (и во вложенных в них цепочках). Пока существует только единственный ключ, управляющий поведением команды REJECT.

Ключ для действия REJECT — `--reject-with` — указывает, какое сообщение необходимо передать в ответ, если пакет совпал с заданным критерием. При применении действия REJECT к пакету сначала на компьютер-отправитель будет отослан указанный ответ, а затем пакет будет сброшен. Допускается использовать следующие типы ответов: `icmp-net-unreachable`, `icmp-host-unreachable`, `icmp-port-unreachable`, `icmp-proto-unreachable`, `icmp-net-prohibited` и `icmp-host-prohibited`. По умолчанию передается сообщение `port-unreachable`. Все вышеуказанные типы ответов являются ICMP error messages (сообщениями об ошибках). Тип ответа `tcp-reset` используется только для протокола TCP. Если указано значение `tcp-reset`, то действие REJECT передаст в ответ пакет TCP RST, который используется для закрытия TCP-соединения.

### Пример

```
iptables -A FORWARD -p TCP --dport 22 -j REJECT --reject-with tcp-reset
```

## RETURN

RETURN прекращает движение пакета по текущей цепочке правил и производит возврат в вызывающую цепочку, если текущая цепочка была вложенной, или, если текущая цепочка лежит на самом верхнем уровне (например, INPUT), к пакету будет применена политика по умолчанию. В качестве политики по умолчанию назначают действия ACCEPT или DROP.

## SNAT

SNAT используется для преобразования сетевых адресов, т. е. изменения исходящего IP-адреса в IP-заголовке пакета. SNAT допускается выполнять только в таблице `nat`, в цепочке `POSTROUTING`. Другими словами, только здесь допускается преобразование исходящих адресов. Если первый пакет в соединении подвергся преобразованию исходящего адреса, то все последующие пакеты из этого же соединения будут преобразованы автоматически и не пойдут через эту цепочку правил.

Ключ для действия SNAT — `--to-source` — используется для указания адреса, присваиваемого пакету.

### Пример

```
iptables -t nat -A POSTROUTING -o eth0 -j SNAT --to-source  
194.236.50.155-194.236.50.160:1024-32000
```

Указывается IP-адрес, который будет подставлен в заголовок пакета в качестве исходящего. Если необходимо перераспределить нагрузку между несколькими брандмауэрами, то можно указать диапазон адресов, где начальный и конечный адреса диапазона разделяются дефисом, например:

```
194.236.50.155-194.236.50.160
```

Тогда конкретный IP-адрес будет выбираться из диапазона случайным образом для каждого нового потока. Дополнительно можно указать диапазон портов, которые будут использоваться только для нужд SNAT.

## TOS

TOS используется для установки бит в поле TOS IP-заголовка. Поле TOS содержит восемь бит, которые используются для маршрутизации пакетов. Это одно из нескольких полей, используемых `iproute2`. Данное поле может обрабатываться различными маршрутизаторами с целью выбора маршрута движения пакета. Как уже указывалось выше, это поле, в отличие от `MARK`, сохраняет свое значение при движении по сети, а поэтому может использоваться для маршрутизации пакета. Данное действие допускается выполнять только в пределах таблицы `mangle`.

Ключ для действия TOS — `--set-tos` — определяет числовое значение в десятичном или шестнадцатеричном виде.

### Пример

```
iptables -t mangle -A PREROUTING -p TCP --dport 22 -j TOS --set-tos 0x10
```

Поскольку поле TOS является 8-битным, то можно указать число в диапазоне от 0 до 255 (0x00–0xFF). Большинство значений этого поля никак не используется. Лучше использовать мнемонические обозначения: `Minimize-Delay` (16 или 0x10), `Maximize-Throughput` (8 или

0x08), Maximize-Reliability (4 или 0x04), Minimize-Cost (2 или 0x02) или Normal-Service (0 или 0x00). По умолчанию большинство пакетов имеют признак Normal-Service или 0. Список мнемоник можно получить, выполнив команду:

```
iptables -j TOS -h
```

## TTL

TTL используется для изменения содержимого поля TTL в IP-заголовке. Один из вариантов применения этого действия — устанавливать значение поля TTL во всех исходящих пакетах в одно и то же значение.

Действие TTL можно указывать только в таблице mangle.

Ключи для действия TTL приведены в таблице 53.

Таблица 53

Ключ	Описание
--ttl-set	Устанавливает поле TTL в заданное значение. Оптимальным считается значение около 64. Пример <pre>iptables -t mangle -A PREROUTING -o eth0 -j TTL --ttl-set 64</pre>
--ttl-dec	Уменьшает значение поля TTL на заданное число. Например, пусть входящий пакет имеет значение TTL, равное 53, выполняется команда --ttl-dec 3. Тогда пакет покинет компьютер с полем TTL, равным 49. Сетевой код автоматически уменьшит значение TTL на 1, поэтому фактически получается: $53 - 3 - 1 = 49$ . Пример <pre>iptables -t mangle -A PREROUTING -o eth0 -j TTL --ttl-dec 1</pre>
--ttl-inc	Увеличивает значение поля TTL на заданное число. Пусть поступает пакет с TTL, равным 53, тогда после выполнения команды --ttl-inc 4 на выходе с компьютера пакет будет иметь TTL, равный 56, не стоит забывать об автоматическом уменьшении поля TTL сетевым кодом ядра, т. е. фактически получается выражение: $53 + 4 - 1 = 56$ . Пример <pre>iptables -t mangle -A PREROUTING -o eth0 -j TTL --ttl-inc 1</pre>

## ULOG

ULOG предоставляет возможность журналирования пакетов в пользовательское пространство. Оно заменяет традиционное действие LOG, базирующееся на системном журнале. При использовании этого действия пакет через сокет netlink передается специальному демону, который может выполнять очень детальное журналирование в различных форматах (например, обычный текстовый файл) и к тому же поддерживает возможность добавления надстроек (плагинов) для формирования различных выходных форматов и обработки сетевых протоколов.

Ключи для действия ULOG приведены в таблице 54.

Таблица 54

Ключ	Описание
<code>--ulog-nlgroup</code>	Сообщает ULOG, в какую группу netlink должен быть передан пакет. Всего существует 32 группы (от 1 до 32). Если необходимо передать пакет в пятую группу, то можно указать: <pre>--ulog-nlgroup 5</pre> По умолчанию используется первая группа.  Пример <pre>iptables -A INPUT -p TCP --dport 22 -j ULOG --ulog-nlgroup 2</pre>
<code>--ulog-prefix</code>	Имеет тот же смысл, что и аналогичный параметр в действии LOG. Длина строки префикса не должна превышать 32 символа.  Пример <pre>iptables -A INPUT -p TCP --dport 22 -j ULOG --ulog-prefix "SSH connection attempt: "</pre>
<code>--ulog-cprange</code>	Определяет какую долю пакета в байтах надо передавать демону ULOG. Если указать число 100, как показано в примере, то демону будет передано только 100 Б из пакета, это означает, что демону будет передан заголовок пакета и некоторая часть области данных пакета. Если указать 0, то будет передан весь пакет, независимо от его размера. Значение по умолчанию равно 0.  Пример <pre>iptables -A INPUT -p TCP --dport 22 -j ULOG --ulog-cprange 100</pre>
<code>--ulog-qthreshold</code>	Устанавливает величину буфера в области ядра. Например, если задать величину буфера, равной 10, как в примере, то ядро будет накапливать журналируемые пакеты во внутреннем буфере и передавать в пользовательское пространство группами по 10 пакетов.  Пример <pre>iptables -A INPUT -p TCP --dport 22 -j ULOG --ulog-qthreshold 10</pre>

## 11.8. Поддержка фильтрации на основе классификационных меток

### 11.8.1. Модули iptables для работы с классификационными метками

Поддержка фильтрации на основе классификационных меток реализована с помощью дополнительного модуля тестирования `astralabel`, обеспечивающего тестирование значений мандатных атрибутов с помощью параметров `--maclev` и `--maccat`.

Для работы с классификационными метками необходимо установить пакеты `iptables` (по умолчанию пакеты не устанавливаются):

- `iptables-astralabel-generic` — модули для использования с ядром `generic`;
- `iptables-astralabel-hardened` — для использования с ядром `hardened`;
- `iptables-astralabel-common` — общие модули.



Для установки пакетов выполнить:

- для ядра generic

```
sudo apt install iptables-astrolabel-common iptables-astrolabel-generic
```

- для ядра hardened

```
sudo apt install iptables-astrolabel-common iptables-astrolabel-hardened
```

При необходимости модули для generic и hardened могут быть установлены одновременно.

Модуль `astrolabel` поддерживает стандартный синтаксис командной строки, используемый в `iptables`, а также дополнительные параметры для контроля мандатных атрибутов сетевых пакетов, приведенные в таблице 55.

Таблица 55

Параметр	Описание
<code>-m astrolabel</code>	Указание на использование модуля <code>astrolabel</code> для обработки сетевого трафика
<code>--maclev &lt;уровень&gt;[:&lt;уровень&gt;]</code>	<p>Применение правила к пакетам, имеющим указанный иерархический уровень конфиденциальности. Для задания диапазона уровней конфиденциальности уровни указываются через символ «:» включительно.</p> <p>Пример Не принимать пакеты с иерархическими уровнями конфиденциальности от 1 до 3 <code>iptables -A INPUT -m astrolabel --maclev 1:3 -j DROP</code></p> <p>Параметр <code>maclev</code> может применяться одновременно с параметром <code>mascat</code> в одном правиле. Результирующий фильтр будет представлять собой объединение фильтров, заданных данными параметрами</p>
<code>!</code>	<p>Значение фильтра, задаваемого параметром <code>--maclev</code>, может быть инверсировано с помощью модификатора «!».</p> <p>Пример Не пропускать исходящие пакеты, имеющие ненулевой иерархический уровень конфиденциальности <code>iptables -A OUTPUT -m astrolabel ! --maclev 0 -j DROP</code></p> <p>Данное правило будет пропускать исходящие пакеты, имеющие нулевой иерархический уровень конфиденциальности и ненулевые неиерархические категории доступа</p>

## Окончание таблицы 55

Параметр	Описание
<pre>--maccat &lt;бит_категории&gt;</pre>	<p>Применение правила к пакетам, имеющим указанные неиерархические категории конфиденциальности. Задание диапазонов и инверсирование не поддерживаются. В одном правиле может быть указано несколько параметров <code>maccat</code>, в таком случае правило будет применяться только к пакетам с установленными одновременно всеми указанными категориями (битами).</p> <p><b>Примечание.</b> Нумерация битов категорий начинается с единицы.</p> <p><b>Пример</b> Не пропускать исходящие пакеты с установленными одновременно битами категорий 1 и 2</p> <pre>iptables -A OUTPUT -m astralabel --maccat 1 --maccat 2 -j DROP</pre> <p>Параметр <code>maccat</code> может применяться одновременно с параметром <code>maclev</code> в одном правиле. Результирующий фильтр будет представлять собой объединение фильтров, заданных данными параметрами.</p> <p><b>Пример</b> Не принимать пакеты с установленными битами категорий 1 и 2 и уровнем конфиденциальности 3</p> <pre>iptables -A INPUT -m astralabel -maclev 3 --maccat 1 --maccat 2 -j DROP</pre>

**ВНИМАНИЕ!** Если параметры для фильтрации пакетов на основе классификационной метки не указаны, то правило применяется ко всем пакетам, имеющим ненулевую классификационную метку. Например, правило

```
iptables -A OUTPUT -m astralabel -j DROP
```

запретит все исходящие пакеты, имеющие ненулевую классификационную метку (т.е. имеющие ненулевой уровень конфиденциальности и/или ненулевые категории доступа).

Описание модулей `iptables` для фильтрации пакетов на основе классификационной метки приведено в руководстве `man` для `iptables-astralabel`.

### 11.8.2. Использование `ufw` для работы с классификационными метками

В межсетевом экране `ufw` включена поддержка работы с классификационными метками по умолчанию. Для управления сетевыми соединениями с учетом классификационных меток в межсетевой экран `ufw` добавлены параметры `mac`, `maclev` и `maccat`, по действию аналогичные параметрам `iptables`.

Для того, чтобы данные параметры работали, в системе должен быть установлен в соответствии с 11.8.1 пакет `iptables-astralabel-common` и один из пакетов `iptables-astralabel-generic` или `iptables-astralabel-hardened`, соответствующий используемому ядру.

Примеры:

1. Запрет отправки на 80 IP-порт пакетов с ненулевой классификационной меткой:

```
ufw deny out 80/tcp mac
```

Аналогично параметрам iptables:

```
-A OUTPUT -p tcp --dport 80 -m astralabel -j DROP
```

2. Запрет отправки на 80 IP-порт (протокол HTTP) сетевых пакетов, имеющих уровень конфиденциальности 2:

```
ufw deny out 80/tcp maclev 2
```

Аналогично параметрам iptables:

```
-A OUTPUT -p tcp --dport 80 -m astralabel --maclev 2 -j DROP
```

3. Запрет отправки на 80 IP-порт (протокол HTTP) сетевых пакетов, имеющих категорию конфиденциальности 3:

```
ufw deny out 80/tcp maccat 3
```

Аналогично параметрам iptables:

```
-A OUTPUT -p tcp --dport 80 -m astralabel --maccat 3 -j DROP
```

Возможность инверсии правил и возможность одновременного указания нескольких категорий в одном правиле текущей реализацией `ufw` не поддерживаются.

Описание `ufw` для фильтрации пакетов на основе классификационной метки приведено в руководстве `man` для `ufw`.

## 12. МАРКИРОВКА ДОКУМЕНТОВ

### 12.1. Общие сведения

Защищенный комплекс программ печати и маркировки документов обеспечивает маркировку выводимых на печать документов.

Дополнительно к дискреционному управлению доступом на основе политик сервера CUPS используется мандатное управление доступом. Мандатные атрибуты порождаемых объектов в CUPS наследуют мандатный контекст, получаемый с сетевого соединения.

Все субъекты доступа (пользователи) сервера печати делятся на две группы: администраторов и обычных пользователей.

Администраторам разрешено выполнять ряд действий по модификации сервера печати (добавление/удаление принтеров, модификация их параметров и т.д.).

**ВНИМАНИЕ!** Данные операции должны проводиться только под нулевым мандатным контекстом.

Пользователям разрешается выводить документы на печать, выполнять модификацию и просмотр заданий согласно их мандатному контексту доступа. В таблице 56 приведено разделение операций по группам доступа и типам операций доступа.

Таблица 56

	Чтение	Запись
Административные операции	CUPS-Get-Devices CUPS-Get-PPDs CUPS-Get-PPD CUPS-Get-Policies MAC-Get-Info	Pause-Printer Resume-Printer Set-Printer-Attributes Enable-Printer Disable-Printer Hold-New-Jobs Release-New-Jobs CUPS-Add-Modify-Printer CUPS-Delete-Printer CUPS-Add-Modify-Class CUPS-Delete-Class CUPS-Set-Default CUPS-Create-Local-Printer

Окончание таблицы 56

	Чтение	Запись
Неадминистративные операции	CUPS-Get-Printers Get-Printer-Supported-Values Get-Printer-Attributes CUPS-Get-Default Get-Subscription-Attributes Get-Subscriptions Get-Notifications Get-Jobs Validate-Job Get-Job-Attributes CUPS-Get-Document MAC-Get-Journal	Purge-Jobs Print-Job Cancel-Jobs Create-Job-Subscription Create-Printer-Subscriptions Renew-Subscription Cancel-Subscription Create-Job Send-Document Cancel-Job Hold-Job Release-Job Restart-Job Set-Job-Attributes Cancel-My-Jobs Close-Job CUPS-Authenticate-Job CUPS-Move-Jobs MAC-Set-Job-Attributes MAC-Mark-Document MAC-Lock-Job MAC-Unock-Job

## 12.2. Настройка печати документа с ненулевой классификационной меткой

Для разрешения серверу CUPS обрабатывать задания печати, формируемые в ненулевом мандатном контексте, и для разрешения печати данных заданий на принтере, необходимо серверу CUPS и принтеру установить политику `parsec`, выполнив, соответственно, от имени учетной записи администратора команды:

```
sudo cupsctl DefaultPolicy=parsec
```

```
sudo lpattr -p <имя_принтера> -s printer-op-policy=parsec
```

Описание инструмента командной строки `cupsctl` приведено в `man cupsctl`.

Для принтера установить политику `parsec` также можно с использованием графической утилиты `fly-admin-printer` во вкладке «MAC». Дополнительная информация об утилите `fly-admin-printer` приведена в электронной справке.

Принтеры и классы являются объектами-контейнерами, в которые помещаются задания, и обладают атрибутами `mac-printer-mac-max` и `mac-printer-mac-min`.

Атрибут `mac-printer-mac-max` определяет максимальный мандатный контекст заданий, которые могут находиться в объекте-контейнере.

Атрибут `mac-printer-mac-min` определяет минимальный мандатный контекст заданий, которые могут находиться в объекте-контейнере.

Для разрешения печати на принтере документов пользователей, работающих в ненулевом мандатном контексте, необходимо для принтера установить допустимый диапазон мандатного контекста, выполнив следующие команды:

```
sudo lpattr -p <имя_принтера> -s mac-printer-mac-min=LLabel
sudo lpattr -p <имя_принтера> -s mac-printer-mac-max=MLabel
```

где LLabel — минимальный мандатный контекст заданий, которые разрешено печатать;

MLabel — максимальный мандатный контекст заданий, которые разрешено печатать.

Либо с использованием графической утилиты `fly-admin-printer`, задав во вкладке «MAC» допустимый диапазон уровней конфиденциальности, категорий конфиденциальности и уровней целостности.

Если ЕПП не используется, то настройка принтера выполняется от имени администратора через механизм `sudo` или от имени пользователя, входящего в локальную группу администраторов печати (группа `lpadmin`, см. документ РУСБ.10015-01 95 01-1). Если ЕПП используется, то выполняется от имени пользователя, входящего в локальную группу администраторов печати.

Параметры сервера CUPS определены в конфигурационном файле `/etc/cups/cupsd.conf`. Редактирование конфигурационного файла сервера CUPS выполняется от имени пользователя, входящего в локальную группу администраторов печати с использованием:

- инструмента командной строки `cupsctl`, запускаемого через механизм `sudo`;
- графической утилиты `fly-admin-printer`;
- web-интерфейса сервера CUPS (<http://127.0.0.1:631>).

Для настройки маркировки используются параметры конфигурационного файла `/etc/cups/cupsd.conf`, приведенные в таблице 57.

Таблица 57

Параметр	Значение по умолчанию	Описание
MacDuplicate	off	Включает дублирование заданий. Копии заданий сохраняются по умолчанию в каталоге <code>/var/spool/cups/parsec</code> в pdf-формате

## Окончание таблицы 57

Параметр	Значение по умолчанию	Описание
MacDuplex	off	Режим печати маркера на обратной стороне (при наличии поддержки со стороны принтера двусторонней печати). Возможные значения: - off — отключено. Печать документа в обычном режиме, при котором создаются два задания: задание печати страниц документа с проставленными маркерами и задание печати маркера на обороте последней страницы. При этом последнюю страницу потребуется перевернуть вручную; - marker — автоматическая печать маркера на обороте всех страниц документа; - fonarik — автоматическая печать маркера на обороте последней страницы. Будут созданы два задания на печать: задание печати страниц документа с проставленными маркерами без последней страницы и задание из двух страниц (последняя страница документа и маркер на обороте последней страницы) для автоматической двусторонней печати
MacEnable	on	Включает поддержку меток безопасности в CUPS
MacJournal	off	Включает журнал маркировки. По умолчанию журнал записывается в базу данных SQLITE /var/spool/cups/parsec/markings-journal.sqlite
MacConvertToPDF	on	Преобразовывать унаследованные задания в pdf-формат (для устранения проблем с печатью шрифтов на некоторых PostScript-принтерах)
MacHighIntAdmin	off	Требовать высокую целостность для операций администрирования (редактирование принтеров, перенос задания на другой принтер и т.д.). Работает только для локальных сокетов

**12.3. Настройка маркера печати**

Настройка элементов маркировки осуществляется редактированием файлов шаблонов:

- /etc/cups/marker.template — шаблон маркера, описывающий элементы маркировки на первой странице, последующих страницах и на обороте последней страницы. Файл шаблона по умолчанию /usr/share/cups/marker.template устанавливается вместе с пакетом и может использоваться при необходимости вернуть комплекс программ печати и маркировки документов в исходное состояние;
- /etc/cups/cups-marker-vars.conf — конфигурационный файл переменных маркировки, значения которых будут запрошены у пользователя перед маркировкой. Файл /usr/share/cups/cups-marker-vars.conf.default содержит описание по умолчанию, устанавливается вместе с пакетом и может использоваться при

необходимости вернуть комплекс программ печати и маркировки документов в исходное состояние;

- /usr/share/cups/psmarker/marker.defs — файл описания положения элементов маркера на странице;
- /usr/share/cups/fonarik/fonarik.defs — файл описания положения элементов маркера на обороте последней страницы;
- /usr/share/cups/fonts/\*.t42 — шрифты для маркировки;
- /usr/share/cups/charsets/utf-8.\*, /usr/share/cups/charsets/utf-8 — наборы символов для различных шрифтов маркировки.

Редактирование конфигурационных файлов и установка шрифтов возможны только локально на сервере печати через механизм `sudo` или с помощью утилиты `fly-admin-marker` совместно с механизмом `KAuth`.

Редактирование файлов `fonarik.defs` и `marker.defs` возможно только от имени администратора через механизм `sudo`.

Описание графической утилиты `fly-admin-marker` см. в электронной справке.

### 12.3.1. Файл описания переменных маркировки

При маркировке документа используются переменные маркировки. Переменные маркировки могут быть основными и пользовательскими и должны быть описаны в конфигурационном файле `/etc/cups/cups-marker-vars.conf`. Их значение запрашивается у пользователя перед маркировкой.

**ВНИМАНИЕ!** Для описания переменных маркировки необходимо редактировать файл `/etc/cups/cups-marker-vars.conf`. Файл `/usr/share/cups/cups-marker-vars.conf.default` создается при установке пакета и может быть перезаписан в процессе обновления системы.

Переменные маркировки описываются в следующем виде:

```
атрибут:имя_переменной:значение_по_умолчанию:2 #необязательная переменная
атрибут:имя_переменной:значение_по_умолчанию:1 #обычная переменная
атрибут:имя_переменной:значение_по_умолчанию:0 #скрытая переменная
```

Основные переменные заданы по умолчанию в программе маркировки и не требуют их настройки. Для основных переменных не требуется указывать их имена в конфигурационном файле.

Пользовательские переменные могут быть созданы пользователем и требуют задания имени в конфигурационном файле.

Каждой переменной маркировки в конфигурационном файле `/etc/cups/cups-marker-vars.conf` должен соответствовать атрибут задания.

Атрибуты заданий основных переменных приведены в таблице 58.



Таблица 58

Атрибут	Описание
mac-distribution	Список рассылки
mac-inv-num	Инвентарный номер
mac-owner-phone	Телефон исполнителя
mac-workplace-id	Идентификатор рабочего места
mac-job-mac-level-name	Степень секретности (название текстом)
mac-job-mac-level-reason	Основание для степени секретности (пункт перечня)
mac-job-user-full-name	Полное имя пользователя, выполнившего маркировку (значение пункта «отпечатал»)
mac-job-originating-user-full-name	Полное имя пользователя, создавшего задание (значение пункта «исполнитель»)

Имя атрибута задания пользовательской переменной должно иметь префикс mac-. Переменные с атрибутами без данного префикса будут игнорироваться при запросе у пользователя.

Для каждой переменной маркировки в файле `/etc/cups/cups-marker-vars.conf` указывается ее тип и значение по умолчанию.

Переменная маркировки может иметь следующий тип:

- «1» — обычная переменная. Обязательное для ввода значение. Запрашивается у пользователя, если значение не введено пользователем, то заполняется значением по умолчанию;
- «2» — необязательная (опциональная) переменная. Запрашивается у пользователя, но при этом не обязательное к вводу значение. Если значение не введено пользователем, то соответствующему атрибуту присваивается значение «не указано»;
- «0» — скрытая переменная. Не запрашивается у пользователя и соответствующему атрибуту задания присваивается значение по умолчанию.

Значение по умолчанию может быть пустым или строкой. Также в качестве значения по умолчанию может использоваться одна из служебных переменных, перечень которых приведен в таблице 59.

Таблица 59

Переменная	Описание
{ LABEL_NAME }	Метка безопасности задания в формате уровень: категория
{ LABEL_NAME_FULL }	Метка безопасности задания в полном текстовом виде

## Окончание таблицы 59

Переменная	Описание
{ LEVEL_NAME }	Уровень метки задания
{ ILEVEL_NAME }	Уровень целостности задания
{ CATEGORY_NAME }	Категория задания
{ GECOS_OWNER_NAME }	Полное имя пользователя, создавшего задание (подставляется из GECOS). При отсутствии данных в GECOS используется имя учетной записи пользователя (логин)
{ GECOS_REQUESTING_USER_NAME }	Полное имя пользователя, выполняющего маркировку (подставляется из GECOS). При отсутствии данных в GECOS используется имя учетной записи пользователя (логин)
{ GECOS_OWNER_PHONE }	Телефон пользователя, создавшего задание (подставляется из GECOS). При отсутствии данных в GECOS заменяется пустой строкой
{ атрибут_задания }	Значение атрибута задания (текстового или числового). Могут быть использованы только те атрибуты, которые присвоены до маркировки. Обычно это стандартные атрибуты. Например, { job-name }

К служебным переменным также относятся стандартные атрибуты задания, значения которым присваиваются до маркировки. Перечень стандартных атрибутов приведен в таблице 60.

Таблица 60

Атрибут	Описание
job-name	Имя задания
copies	Число копий
mac-job-derive	Число унаследованных заданий
mac-job-mac-label	Метка безопасности задания
mac-job-marked	Определяет, выполнена ли маркировка
mac-job-origin	Номер исходного задания, к которому относится унаследованное задание
mac-job-user-name	Имя пользователя, выполнившего маркировку
mac-marking-session-id	Идентификатор сессии
job-originating-user-name	Имя пользователя, создавшего задание

**Примечание.** В названиях переменных и значениях по умолчанию в файле `/etc/cups/cups-marker-vars.conf` необходимо использовать экранирование специального символа «:» (двоеточие), используемого для разделения полей, путем замены данного символа на «\:». Кроме того, экранирование используется при подстановке значений встроенных переменных, что учитывается клиентскими программами

## Пример

Файл `cups-marker-vars.conf`

```
#основные переменные
mac-inv-num:::1
mac-owner-phone::{GECOS_OWNER_PHONE}:1
mac-workplace-id:::1
mac-distribution:::2
mac-job-mac-level-name::{LEVEL_NAME}:0
mac-job-mac-level-reason:::0
mac-job-originating-user-full-name::{GECOS_OWNER_NAME}:0
mac-job-user-full-name::{GECOS_REQUESTING_USER_NAME}:0
#пользовательские
mac-muvar:Название переменной:значение по умолчанию:0
```

### 12.3.2. Шаблон маркера

Шаблон определяет внешний вид маркеров на странице, а также содержит параметры, используемые программами `psmarker` и `fonarik` в процессе маркировки.

**ВНИМАНИЕ!** Для изменения маркера необходимо редактировать файл `/etc/cups/marker.template`. Файл `/usr/share/cups/marker.template` создается при установке пакета и может быть перезаписан в процессе обновления системы.

В шаблоне в начале файла задаются параметры маркировки:

- `fonarik_boundary` — граница смены маркера на обороте последней страницы (количество копий);
- `replace_underscore` — преобразование символа нижнего подчеркивания «`_`» в пробел в названии уровней и категорий (0 — отключить, 1 — включить);
- `charset` — набор символом маркировки, позволяет изменить шрифт маркировки.

Далее построчно задаются маркеры в виде:

`страница:начертание:размер:семейство:расположение:строка_маркировки`

где:

1) `страница` — страница, на которой располагается данная строка. Возможные значения:

- а) `fonarik` — страница маркера на обороте, если число копий меньше или равно значению `fonarik_boundary`;
- б) `fonarik_gt_5` — страница маркера на обороте, если число копий больше значения `fonarik_boundary`;
- в) `first` — первая страница документа;
- г) `any` — страницы документа, кроме первой и последней;

- д) `last` — последняя страница документа;
- 2) начертание — начертание шрифта маркировки. Возможные значения:
- а) `normal` — нормальное начертание;
  - б) `bold` — жирное начертание;
  - в) `italic` — наклонное начертание;
  - г) `bolditalic` — жирное наклонное начертание;
- 3) размер — размер шрифта маркировки;
- 4) семейство — шрифт, не реализовано для строки маркировки, используется шрифт, заданный параметром `charset`;
- 5) расположение — расположение данной строки на странице. Возможные значения:
- а) `top-left` — вверху слева;
  - б) `top-center` — вверху по центру;
  - в) `top-right` — вверху справа;
  - г) `bottom-left` — внизу слева;
  - д) `bottom-center` — внизу по центру;
  - е) `bottom-right` — внизу справа;
- 6) строка\_маркировки — строка маркировки, которая будет добавлена в документ. Может содержать как обычный текст, так и переменные, которые заменяются значениями в процессе маркировки. Переменные указываются в фигурных скобках `{ }`. Переменные бывают нескольких типов:
- а) встроенные переменные — записываются прописными буквами. Заданы в CUPS и программах маркировки `psmarker` и `fonarik`. Данные переменные подставляются автоматически и не могут быть изменены пользователем перед маркировкой. Полный список встроенных переменных приведен в таблице 61.

Таблица 61

Переменная	Описание
<code>{CURRENT_COPY}</code>	Текущая копия документа, отправленная на печать
<code>{CURRENT_PAGE}</code>	Текущая страница документа
<code>{NUM_PAGES}</code>	Число страниц документа
<code>{LABEL_NAME}</code>	Метка безопасности задания в формате Уровень:Категория
<code>{LABEL_NAME_FULL}</code>	Полная метка безопасности задания в формате Уровень:Категория:Целостность
<code>{LEV_NAME}</code>	Уровень задания
<code>{ILEV_NAME}</code>	Уровень целостности задания

## Окончание таблицы 61

Переменная	Описание
{CAT_NAME}	Категория задания
{DATE}	Текущая дата в формате ДД.ММ.ГГГГ
{TIME}	Текущее время в формате ЧЧ:ММ:СС

б) атрибуты задания — записываются строчными буквами и должны соответствовать атрибутам задания. Перечень атрибутов задания приведен в 12.3.1. Значение атрибута может быть изменено пользователем перед маркировкой (при наличии описания атрибута в конфигурационном файле `/etc/cups/cups-marker-vars.conf`). Полный список атрибутов задания на печать можно посмотреть путем просмотра атрибутов данного задания в графической утилите `fly-admin-printer`;

в) скрипты — задаются в виде `{SCRIPT:/path/myscript.sh}`. При маркировке переменная будет заменена выводом скрипта. Скрипт должен выводить одну строку через стандартный поток (`stdout`) и быть доступным для выполнения пользователем `root`;

г) атрибуты пользователя FreeIPA — задаются в виде `{FREEIPA:sn}`, где `sn` — имя атрибута FreeIPA пользователя, который создал задание. Посмотреть полный список доступных атрибутов можно командой `ipa user-show printuser --raw --all`.

## Пример

Шаблон `/etc/cups/marker.template`

```
fonarik_boundary=5
```

```
replace_underscore=0
```

```
charset=utf-8
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:{mac-inv-num}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:Экземпляров {copies}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:Количество страниц {NUM_PAGES}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:{mac-workplace-id}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:{mac-distribution}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:Исполнитель {mac-job-originating-user-full-name}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:Тел. {mac-owner-phone}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:Отпечатал {mac-job-user-full-name}
```

```
fonarik:normal:12:Arial:top-left:{DATE}
```

```

fonarik_gt_5:normal:12:Arial:top-left:Исполнитель
{mac-job-originating-user-full-name}
fonarik_gt_5:normal:12:Arial:top-left:Тел. {mac-owner-phone}

first:normal:12:Arial:top-right:{LABEL_NAME}
first:normal:12:Arial:top-right:Экз. {CURRENT_COPY}
first:normal:12:Arial:bottom-right:{mac-inv-num}
any:normal:12:Arial:bottom-right:{mac-inv-num}
last:normal:12:Arial:bottom-right:{mac-inv-num}
first:normal:12:Arial:top-center:{CURRENT_PAGE} из {NUM_PAGES}
any:normal:12:Arial:top-center:{CURRENT_PAGE} из {NUM_PAGES}
last:normal:12:Arial:top-center:{CURRENT_PAGE} из {NUM_PAGES}

```

### 12.3.3. Файлы описания маркера

Для изменения положения маркера, проставляемого на первой и последующих страницах, необходимо в файле `/usr/share/cups/psmarker/marker.defs` изменить значения параметров (единица измерения каждого параметра — типографский пункт):

- `MarkerTopShift` — отступ от верхней границы страницы;
- `MarkerBottomShift` — отступ от нижней границы страницы;
- `MarkerLeftShift` — отступ от левой границы страницы;
- `MarkerRightShift` — отступ от правой границы страницы;
- `MarkerStringInterval` — интервал между строками.

Для изменения положения маркера, проставляемого на обороте последней страницы, необходимо в файле `/usr/share/cups/fonarik/fonarik.defs` изменить значения параметров для соответствующего формата и ориентации страницы (единица измерения каждого параметра — типографский пункт):

- `FonarikTopShift` — отступ от верхней границы страницы;
- `FonarikBottomShift` — отступ от нижней границы страницы;
- `FonarikLeftShift` — отступ от левой границы страницы;
- `FonarikRightShift` — отступ от правой границы страницы;
- `FonarikStringInterval` — интервал между строками;
- `A0, ..., A5` — печатный формат страницы `A0, ..., A5`;
- `L, P` — ориентация страницы: `P` — вертикальная, `L` — горизонтальная.

Пример

Содержание файла `/usr/share/cups/fonarik/fonarik.defs`

...

`A4:P:FonarikTopShift=520.0`

```
A4:P:FonarikBottomShift=20.0
A4:P:FonarikLeftShift=36.0
A4:P:FonarikRightShift=36.0
A4:P:FonarikStringInterval=4.0
...
```

Любые изменения содержания и формата маркера страниц может производить только администратор.

### 12.3.4. Изменение шрифта маркировки

Шрифт маркировки задается файлом сопоставления шрифтов в шаблоне маркировки. Для каждого шрифта имеется свой файл сопоставления. Изменения шрифта маркировки производится путем указания в шаблоне маркировки для параметра `charset` соответствующего требуемому шрифту файла сопоставления, например:

```
charset=utf-8.PTAstraSans
```

**ВНИМАНИЕ!** Редактировать необходимо шаблон маркировки `/etc/cups/marker.template`. Если данный шаблон отсутствует, то скопировать установленный вместе с пакетом шаблона маркировки `/usr/share/cups/marker.template` в `/etc/cups/marker.template`.

Доступные файлы сопоставления находятся в `/usr/share/cups/charsets`. При выборе несуществующего файла сопоставления используется по умолчанию `utf-8`, что соответствует шрифту PT Astra Serif.

Возможно создать собственный шрифт маркировки на основе имеющегося шрифта в формате TrueType (`*.ttf`). Исходный шрифт должен содержать кириллицу и иметь четыре варианта начертания (нормальное, жирное, наклонное и жирное наклонное), т.е. состоять из четырех файлов с расширением `*.ttf`.

Все четыре файла необходимо преобразовать в формат Type 42 (расширение `*.t42`). Для этого необходимо:

- 1) установить пакет `fontforge`;
- 2) каталоге с `ttf`-шрифтами создать скрипт `converter.pe` (если отсутствует) со следующим содержанием:

```
#!/usr/bin/fontforge
```

```
i=1
while ( i<$argc )
Open($argv[i])
RenameGlyphs("Adobe Glyph List")
Generate($argv[i]:r + ".t42")
```

```
i = i+1
```

```
endloop
```

3) сделать скрипт исполняемым, например, командой `chmod +x`;

4) запустить скрипт `converter.pe` на исполнение:

```
/home/user/converter.pe *.ttf
```

Полученные четыре файла с расширением `*.t42` необходимо скопировать в `/usr/share/cups/fonts`.

Далее создать файл сопоставления для нового шрифта в каталоге `/usr/share/cups/charsets`. Рекомендуется имя файла сопоставления задавать в виде `utf-8.<имя_шрифта>`, например, `utf-8.PTAstraSans`.

### Пример

#### Файл сопоставления для шрифта PT Astra Sans

```
0000 00FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
0100 01FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
0200 02FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
0300 03FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
0400 04FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
1E00 1EFF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
2000 20FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
2100 21FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
2300 23FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
2400 24FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
2500 25FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
2600 26FF ltor single PTAstraSans-Regular.t42 PTAstraSans-Bold.t42
      PTAstraSans-Italic.t42 PTAstraSans-BoldItalic.t42
```



В каждой строке после `single` находится список из четырех файлов, разделенных пробелом, соответствующих каждому варианту написания в следующем порядке: обычный, жирный, наклонный и жирный наклонный.

Установку и изменения шрифта также можно осуществить с помощью графической утилиты `fly-admin-marker`.

Примечание. Возможны проблемы с некоторыми PostScript-принтерами из-за особенностей поддержки шрифтов в формате Type 42, поэтому по умолчанию задание на печать преобразуется в формат `*.pdf` сразу после маркировки. Для отключения данного действия необходимо выполнить команду:  
`sudo cupsctl MacConvertToPDF=Off`  
или в `cupsd.conf` для параметра `MacConvertToPDF` установить значение `Off`, затем перезапустить сервер CUPS.

### 13. КОНТРОЛЬ ПОДКЛЮЧЕНИЯ СЪЕМНЫХ МАШИННЫХ НОСИТЕЛЕЙ ИНФОРМАЦИИ

Съемные машинные носители информации могут рассматриваться относительно ОС с двух точек зрения:

- как блочные или символьные устройства ввода-вывода;
- как блочное устройство, которое может быть смонтировано.

В первом случае устройство представляет собой специальный файловый объект, доступ к которому контролируется мандатными и дискреционными ПРД обычным образом и, следовательно, ввод-вывод остается в рамках контроля этих правил.

Во втором случае съемный машинный носитель информации содержит в себе образ ФС, которая и хранит данные. Данный носитель может быть смонтирован в заданный каталог, и при этом ФС носителя становится частью (представленной в виде поддеревя) корневой ФС. Доступ к объектам данной ФС подчиняется мандатным и дискреционным ПРД обычным образом и, следовательно, ввод-вывод на съемный машинный носитель информации остается в рамках контроля этих правил.

**ВНИМАНИЕ!** В качестве файловых систем на съемных машинных носителях информации должны использоваться только файловые системы `ext2/ext3/ext4/xfs`, поддерживающие расширенные (в т.ч. мандатные) атрибуты файловых объектов и обеспечивающие гарантированное уничтожение (стирание) информации.

Для ОС возможность санкционированного монтирования конкретным пользователем конкретных носителей с конкретными ФС определяется администратором системы. В ОС реализованы средства разграничения доступа к подключаемым устройствам на основе генерации правил для менеджера устройств `udev`.

Учет носителей и управление их принадлежностью, протоколированием и мандатными атрибутам осуществляется с помощью утилиты `fly-admin-smc` («Управление политикой безопасности»), в том числе и при работе в ЕПП.

Рекомендации по использованию указанных средств приведены в документе РУСБ.10015-01 95 01-1.

#### **14. СОПОСТАВЛЕНИЕ ПОЛЬЗОВАТЕЛЯ С УСТРОЙСТВОМ**

ОС обеспечивает ввод-вывод информации на запрошенное пользователем устройство как для произвольно используемых им устройств, так и для идентифицированных (при совпадении маркировки).

ОС включает в себя механизм, обеспечивающий надежное сопоставление мандатного контекста пользователя с уровнем и категориями конфиденциальности, установленными для устройства. Кроме того, механизм сопоставления пользователя с устройством, реализованный в ОС, обеспечивает при проверке совпадения маркировок носителя и пользователя применение дискреционных ПРД.

## 15. ГЕНЕРАЦИЯ КСЗ

Генерация КСЗ осуществляется в одном из двух следующих режимов:

- режим ЕПП;
- локальный режим.

Для использования режима ЕПП необходимо наличие в сети установленного и настроенного сервера службы FreeIPA или ALD. На рабочих местах пользователей в ОС должен быть установлен клиентский пакет соответствующей службы и выполнены действия по настройке (см. документ РУСБ.10015-01 95 01-1).

После определения режима работы КСЗ ОС для завершения процедуры генерации КСЗ необходимо выполнить следующие действия:

- 1) создать набор уровней конфиденциальности;
- 2) создать набор категорий конфиденциальности;
- 3) создать набор служебных пользователей, наличие которых необходимо для функционирования защищенных комплексов программ СУБД, гипертекстовой обработки данных, электронной почты и программ маркировки и учета печатных документов из состава ОС;
- 4) установить привилегии для служебных пользователей;
- 5) установить параметры аудита (протоколирования событий) в ОС.

**ВНИМАНИЕ!** Для изменения максимального мандатного контекста объектов (см. 4.2) необходимо внести изменения в сценарий `pdp-init-fs`, размещенный в каталоге `/usr/sbin`, переопределив значения переменных:

- `sysmaxlev` – максимальный уровень конфиденциальности;
- `sysmaxilev` – максимальный уровень целостности;
- `sysmaxcat` – максимальный набор категорий конфиденциальности.

После выполнения перечисленного набора действий осуществляется создание пользователей, установка для них разрешенных уровней и категорий конфиденциальности, а в случае необходимости, параметров протоколирования.

В режиме ЕПП указанные действия выполняются:

- если установлена служба ALD — при помощи графической утилиты `fly-admin-smc` или утилиты командной строки `ald-admin` (подробная информация по использованию инструмента командной строки доступны в справочной странице `man ald-admin`);
- если установлена служба FreeIPA — при помощи web-интерфейса FreeIPA или утилиты командной строки `ipa user-mod` (подробная информация по ис-

пользованию инструмента командной строки доступны в справочной странице `ipa help user-mod`).

В локальном режиме указанные действия выполняются при помощи графической утилиты `fly-admin-smc` или при помощи соответствующих утилит командной строки (см. 4.12) от имени учетной записи администратора (см. раздел 1) через механизм `sudo`. Более подробное описание графических утилит см. в электронной справке.

## 16. ОГРАНИЧЕНИЕ ПРОГРАММНОЙ СРЕДЫ И ФУНКЦИИ БЕЗОПАСНОСТИ

### 16.1. Замкнутая программная среда

#### 16.1.1. Режимы функционирования

Инструменты замкнутой программной среды (ЗПС) предоставляют возможность внедрения ЭЦП<sup>1)</sup> в исполняемые файлы формата ELF, входящие в состав устанавливаемого СПО, и в расширенные атрибуты файловой системы.

Режим ЗПС может быть включены в процессе установки ОС путем выбора соответствующего пункта программы установки ОС.

Включение и выключение режима ЗПС после установки ОС выполняется с помощью инструмента `astra-digsig-control`, описанного в 16.4.28.

Механизм контроля целостности исполняемых файлов и разделяемых библиотек формата ELF при запуске программы на выполнение реализован в модуле ядра ОС `digsig_verif`, который является не выгружаемым модулем ядра Linux и может функционировать в одном из следующих режимов:

- 1) исполняемым файлам и разделяемым библиотекам с неверной ЭЦП, а также без ЭЦП загрузка на исполнение запрещается (штатный режим функционирования);
- 2) исполняемым файлам и разделяемым библиотекам с неверной ЭЦП, а также без ЭЦП загрузка на исполнение разрешается, при этом выдается сообщение об ошибке проверки ЭЦП (режим для проверки ЭЦП в СПО);
- 3) ЭЦП при загрузке исполняемых файлов и разделяемых библиотек не проверяется (отладочный режим для тестирования СПО).

Механизм контроля целостности файлов при их открытии на основе ЭЦП в расширенных атрибутах файловой системы также реализован в модуле ядра ОС `digsig_verif` и может функционировать в одном из следующих режимов:

- 1) запрещается открытие файлов, поставленных на контроль, с неверной ЭЦП или без ЭЦП;
- 2) открытие файлов, поставленных на контроль, с неверной ЭЦП или без ЭЦП разрешается, при этом выдается сообщение об ошибке проверки ЭЦП (режим для проверки ЭЦП в расширенных атрибутах файловой системы);
- 3) ЭЦП при открытии файлов не проверяется.

---

<sup>1)</sup> Электронная цифровая подпись — строка бит, полученная в результате процесса формирования подписи (применяется для подписи средствами ОС исполняемых файлов с использованием функции хеширования на базе асимметричного криптографического алгоритма (в соответствии с ГОСТ Р 34.11-2012).

### 16.1.2. Настройка модуля `digsig_verif`

Настройка режима функционирования модуля `digsig_verif` осуществляется посредством графической утилиты `fly-admin-smc` («Панель управления — Безопасность — Политика безопасности — Замкнутая программная среда») или путем редактирования конфигурационного файла `/etc/digsig/digsig_initramfs.conf`. Описание использования утилиты приведено в электронной справке.

Редактирование конфигурационного файла `/etc/digsig/digsig_initramfs.conf` осуществляется следующим образом:

1) для использования отладочного режима для тестирования СПО необходимо установить для параметра `DIGSIG_ELF_MODE` значение 0:

```
DIGSIG_ELF_MODE=0
```

2) для использования режима для проверки ЭЦП в СПО необходимо установить для параметра `DIGSIG_ELF_MODE` значение 2:

```
DIGSIG_ELF_MODE=2
```

3) для использования штатного режима функционирования необходимо установить для параметра `DIGSIG_ELF_MODE` значение 1:

```
DIGSIG_ELF_MODE=1
```

**ВНИМАНИЕ!** После внесения изменений в конфигурационный файл `/etc/digsig/digsig_initramfs.conf` необходимо от имени учетной записи администратора через механизм `sudo` выполнить команду:

```
sudo update-initramfs -u -k all
```

В модуль `digsig_verify` встроены открытые ключи изготовителя, которые используются:

- для проверки подписи исполняемых файлов;
- для проверки подписи открываемых файлов в расширенных атрибутах;
- для проверки подписи на дополнительных ключах, загружаемых из `/etc/digsig/keys`.

В каждый момент времени модуль использует два набора ключей:

- основной набор (изначально три встроенных ключа изготовителя) — для проверки любых подписей;
- дополнительный набор (изначально пустой) — только для проверки подписи открываемых файлов в расширенных атрибутах.

Если дополнительный набор не содержит ключа, который использовался для подписи файла в расширенных атрибутах, модуль ищет подходящий ключ в основном наборе.

Каталог `/etc/digsig/keys` содержит открытые ключи в формате `gnupg --export`, которыми расширяется основной набор ключей при загрузке си-

стемы. Каждый ключ, использованный для подписывания СПО (16.1.3), необходимо скопировать в каталог `/etc/digsig/keys/`, например, с использованием команды:

```
cp /<каталог>/<файл ключа> /etc/digsig/keys/
```

В каталоге `/etc/digsig/keys/` может располагаться иерархическая структура ключей. Каждый ключ должен быть подписан уже загруженным ключом основного набора в момент его добавления в основной набор. Иерархия подкаталогов `/etc/digsig/keys` обрабатывается сверху вниз таким образом, что:

- файлы ключей в `/etc/digsig/keys` должны быть подписаны встроенными в модуль `digsig_verify` ключами изготовителя;
- файлы ключей в `/etc/digsig/keys/subdirectory` могут быть подписаны и встроенными ключами изготовителя, и ключами из `/etc/digsig/keys`;
- в целом, каждый ключ из подкаталога внутри `/etc/digsig/keys` должен быть подписан либо ключом из вышележащего каталога, либо встроенным ключом изготовителя.

### Пример

`/etc/digsig/keys/key1.gpg` - публичный ключ 1, подписанный

на первичном ключе изготовителя

`/etc/digsig/keys/key2.gpg` - публичный ключ 2, подписанный

на первичном ключе изготовителя

`/etc/digsig/keys/key1/key1-1.gpg` - публичный ключ, подписанный на ключе 1

`/etc/digsig/keys/key1/key1-2.gpg` - публичный ключ, подписанный на ключе 1

`/etc/digsig/keys/key2/key2-1.gpg` - публичный ключ, подписанный на ключе 2

`/etc/digsig/keys/key2/key2-2.gpg` - публичный ключ, подписанный на ключе 2

Для проверки использования дополнительных ключей для контроля целостности исполняемых файлов и разделяемых библиотек формата ELF (до перезагрузки ОС) можно от имени учетной записи администратора через механизм `sudo` выполнить команды:

```
cat /etc/digsig/key_for_signing.gpg > /sys/digsig/keys
```

```
cat /etc/digsig/keys/key1.gpg >> /sys/digsig/keys
```

```
cat /etc/digsig/keys/key2.gpg >> /sys/digsig/keys
```

```
cat /etc/digsig/keys/key1/key1-1.gpg >> /sys/digsig/keys
```

```
cat /etc/digsig/keys/key1/key1-2.gpg >> /sys/digsig/keys
```

```
cat /etc/digsig/keys/key2/key2-1.gpg >> /sys/digsig/keys
```

```
cat /etc/digsig/keys/key2/key2-2.gpg >> /sys/digsig/keys
```

**ВНИМАНИЕ!** При проверке ЭЦП в расширенных атрибутах файловой системы установка для параметра `DIGSIG_XATTR_MODE` значения 1 запрещает открытие поставленных на контроль файлов с неверной ЭЦП или без ЭЦП.



Настройка режима функционирования механизма контроля целостности файлов при их открытии на основе ЭЦП в расширенных атрибутах файловой системы осуществляется с помощью графической утилиты `fly-admin-smc` («Панель управления — Безопасность — Политика безопасности — Замкнутая программная среда») или путем редактирования конфигурационного файла `/etc/digsig/digsig_initramfs.conf`.

Редактирование конфигурационного файла `/etc/digsig/digsig_initramfs.conf` осуществляется следующим образом:

1) для включения проверки подписей в режиме запрета открытия поставленных на контроль файлов с неверной ЭЦП или без ЭЦП в расширенных атрибутах файловой системы необходимо установить для параметра `DIGSIG_XATTR_MODE` значение 1:

```
DIGSIG_XATTR_MODE=1
```

2) для включения проверки подписей в режиме вывода предупреждений об открытии поставленных на контроль файлов с неверной ЭЦП или без ЭЦП в расширенных атрибутах файловой системы необходимо установить для параметра `DIGSIG_XATTR_MODE` значение 2:

```
DIGSIG_XATTR_MODE=2
```

3) для игнорирования дополнительных ключей, используемых только при проверке ЭЦП в расширенных атрибутах файловой, необходимо установить для параметра `DIGSIG_IGNORE_XATTR_KEYS` значение 1:

```
DIGSIG_IGNORE_XATTR_KEYS=1
```

4) для настройки шаблонов имен, используемых при проверке ЭЦП в расширенных атрибутах ФС, необходимо в файле `/etc/digsig/xattr_control` задать их список. Каждая строка задает свой шаблон в виде маски полного пути. Например, следующий шаблон определяет, что будет проверяться ЭЦП всех файлов в каталоге `/bin`, имя которых начинается на `lo`:

```
\bin\lo
```

Каталог `/etc/digsig/xattr_keys` содержит открытые ключи в формате `gnupg --export`, которыми расширяется дополнительный набор ключей модуля (изначально пустой набор, используемый только для проверки подписи в расширенных атрибутах файла). Подписи на ключах дополнительного набора не проверяются.

Каждый дополнительный ключ, использованный для подписывания файлов в расширенных атрибутах, необходимо скопировать в каталог `/etc/digsig/xattr_keys/`, например, с использованием команды:

```
cp /<каталог>/<файл ключа> /etc/digsig/xattr_keys/
```

В каталоге `/etc/digsig/xattr_keys/` может располагаться иерархическая структура дополнительных ключей для контроля целостности файлов. В указанной структуре одни дополнительные ключи могут быть подписаны на других дополнительных ключах. При

этом дополнительные ключи должны располагаться в подкаталогах таким образом, чтобы при их загрузке не нарушалась цепочка проверки подписей.

### Пример

```
/etc/digsig/xattr_keys/key1.gpg - публичный ключ 1
/etc/digsig/xattr_keys/key2.gpg - публичный ключ 2
/etc/digsig/xattr_keys/key1/key1-1.gpg - публичный ключ, подписанный на ключе 1
/etc/digsig/xattr_keys/key1/key1-2.gpg - публичный ключ, подписанный на ключе 1
/etc/digsig/xattr_keys/key2/key2-1.gpg - публичный ключ, подписанный на ключе 2
/etc/digsig/xattr_keys/key2/key2-2.gpg - публичный ключ, подписанный на ключе 2
```

Для проверки использования дополнительных ключей для контроля целостности файлов (до перезагрузки ОС) можно от имени учетной записи администратора через механизм `sudo` выполнить команды:

```
cat /etc/digsig/xattr_keys/key1.gpg >> /sys/digsig/xattr_keys
cat /etc/digsig/xattr_keys/key2.gpg >> /sys/digsig/xattr_keys
cat /etc/digsig/xattr_keys/key1/key1-1.gpg >> /sys/digsig/xattr_keys
cat /etc/digsig/xattr_keys/key1/key1-2.gpg >> /sys/digsig/xattr_keys
cat /etc/digsig/xattr_keys/key2/key2-1.gpg >> /sys/digsig/xattr_keys
cat /etc/digsig/xattr_keys/key2/key2-2.gpg >> /sys/digsig/xattr_keys
```

Управление модулем `digsig_verif` осуществляется через интерфейс `sysfs` с использованием файлов:

- `/sys/digsig/elf_mode` — просмотр и переключение режима работы при проверке ЭЦП исполняемых файлов и разделяемых библиотек формата ELF;
- `/sys/digsig/xattr_mode` — просмотр и переключение режима работы при проверке ЭЦП в расширенных атрибутах файловой системы;
- `/sys/digsig/keys` — файл загрузки дополнительных ключей для проверки ЭЦП исполняемых файлов формата ELF и ЭЦП в расширенных атрибутах ФС;
- `/sys/digsig/ignore_gost2001` — отключение проверки ЭЦП по ГОСТ Р 34.10-2001;
- `/sys/digsig/ignore_xattr_keys` — 1;
- `/sys/digsig/xattr_control` — список шаблонов имен, используемых при проверке ЭЦП в расширенных атрибутах ФС;
- `/sys/digsig/xattr_keys` — файл загрузки дополнительных ключей, используемых только при проверке ЭЦП в расширенных атрибутах ФС.

Проверка режимов работы выполняется командами:

```
cat /sys/digsig/elf_mode
cat /sys/digsig/xattr_mode
```

**ВНИМАНИЕ!** Для отключения проверки ЭЦП по ГОСТ Р 34.10-2001 необходимо в конфигурационном файле `/etc/digsig/digsig_initramfs.conf` установить следующее значение параметра:

```
DIGSIG_IGNORE_GOST2001=1
```

**ВНИМАНИЕ!** После внесения изменений в конфигурационный файл `/etc/digsig/digsig_initramfs.conf` и для загрузки модулем `digsig_verif` ключей после их размещения в каталогах `/etc/digsig/keys/` и `/etc/digsig/xattr_keys/` необходимо от имени учетной записи администратора через механизм `sudo` выполнить команду:

```
sudo update-initramfs -u -k all
```

### 16.1.3. Подписывание файлов

В модуле ядра `digsig_verif` реализован механизм, позволяющий использовать несколько ключей при подписывании файлов формата ELF.

Порядок использования ключей для `digsig_verif`: дополнительные ключи записываются в `/sys/digsig/keys` или `/sys/digsig/xattr_keys` в иерархической последовательности цепочек подписей.

Все дополнительные ключи должны быть подписаны главным ключом или другим дополнительным ключом, подпись которого может быть проверена (за исключением первого ключа в каталоге `/sys/digsig/xattr_keys`).

Для создания дополнительных ключей используется GNU Privacy Guard. Модифицированный GnuPG выводит ГОСТ Р 34.11-94 в списке доступных алгоритмов. Для получения списка доступных алгоритмов необходимо выполнить команду:

```
gpg --version
gpg (GnuPG) 1.4.18
Copyright (C) 2014 Free Software Foundation, Inc.
License GPLv3+: GNU GPL version 3 or later <http://gnu.org/licenses/gpl.html>
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law.
```

```
Home: ~/.gnupg
```

```
Поддерживаются следующие алгоритмы:
```

```
С открытым ключом: RSA, RSA-E, RSA-S, ELG-E, DSA,
                    GOST_R 34.10-2001, GOST_R 34.10-2012
```

```
Симметричные: 3DES, CAST5, BLOWFISH,
                AES, AES192, AES256, TWOFISH,
                CAMELLIA128, CAMELLIA192, CAMELLIA256
```

```
Хэш-функции: MD5, SHA1, RIPEMD160, SHA256, SHA384, SHA512,
                SHA224, GOST_R34.11-2012, GOST_R34.11-94
```

```
Алгоритмы сжатия: Без сжатия, ZIP, ZLIB,
```

BZIP2

## Пример

Для создания дополнительного ключа и его использования для подписывания СПО:

1) создать ключевую пару GOST R 34.10-2001 и сохранить в каталоге ~/.gnupg.

Для создания ключевой пары необходимо выполнить следующую команду с последующим выбором в меню gpg алгоритма ГОСТ Р 34.10-2001:

```
gpg --full-generate-key
gpg (GnuPG) 1.4.18; Copyright (C) 2014 Free Software Foundation, Inc.
This is free software: you are free to change and redistribute it.
There is NO WARRANTY, to the extent permitted by law.
```

```
gpg: создан каталог '/home/keys/.gnupg'
gpg: создан новый файл настроек '/home/keys/.gnupg/gpg.conf'
gpg: ВНИМАНИЕ: параметры в '/home/keys/.gnupg/gpg.conf' еще не активны при /
этом запуске
gpg: создана таблица ключей '/home/keys/.gnupg/secring.gpg'
gpg: создана таблица ключей '/home/keys/.gnupg/pubring.gpg'
Выберите тип ключа:
(1) RSA и RSA (по умолчанию)
(2) DSA и Elgamal
(3) DSA (только для подписи)
(4) RSA (только для подписи)
(10) GOST R 34.10-2001 (только для подписи) устаревший
(12) GOST R 34.10-2012 (только для подписи)
Ваш выбор? 12
GOST keypair will have 256 bits.
Выборите срок действия ключа.
0 = без ограничения срока действия
<n> = срок действия - n дней
<n>w = срок действия - n недель
<n>m = срок действия - n месяцев
<n>y = срок действия - n лет
Срок действия ключа? (0) 0
Срок действия ключа не ограничен
Все верно? (y/N) y
```

Для идентификации Вашего ключа необходим ID пользователя. Программа создаст / его

из Вашего имени, комментария и адреса электронной почты в виде:

```
"Baba Yaga (pensioner) <yaga@deepforest.ru>"
```

Ваше настоящее имя: Test GOST R 34.10-2012 Secondary Key

Адрес электронной почты: test@gost.secondary.key

Комментарий:

Вы выбрали следующий ID пользователя:

"Test GOST R 34.10-2001 Secondary Key <test@gost.secondary.key>"

Сменить (N)Имя, (C)Комментарий, (E)адрес или (O)Принять/(Q)Выход? O

Для защиты закрытого ключа необходим пароль.

Введите пароль: ПАРОЛЬ

Повторите пароль: ПАРОЛЬ

2) экспорт ключа в файл осуществляется командой:

```
keys@debian:$ gpg --export "Test GOST R 34.10-2012 Secondary Key
<test@gost.secondary.key>" > /tmp/secondary_gost_key.gpg
```

3) ключ пользователя может быть заверен с использованием команд:

```
gpg --import /tmp/secondary_gost_key.gpg
```

```
gpg --sign-key "Test GOST R 34.10-2012 Secondary Key
<test@gost.secondary.key>"
```

```
gpg --export "Test GOST R 34.10-2001 Secondary Key
<test@gost.secondary.key>" > /tmp/secondary_gost_key_signed.gpg
```

4) пользователь подписывает на данном ключе некоторый файл формата ELF с использованием утилиты `bsign` (по умолчанию подпись внедряется в том числе и в расширенные атрибуты файла):

```
keys@debian:~$ bsign --sign test_elf
```

5) пользователь подписывает утилитой `bsign` на данном ключе произвольный файл с внедрением подписи только в расширенные атрибуты:

```
keys@debian:~$ bsign --sign --xattr test_elf
```

Дополнительная информация приведена в справке по утилите `bsign`;

6) для проверки правильности ЭЦП файла формата ELF используется утилита `bsign`:

```
keys@debian:~$ bsign -w test_elf
```

7) дополнительный ключ пользователя, подписанный на главном ключе, копируется в каталог `/etc/digsig/` (см. 16.1.2);

8) подписанный файл формата ELF может выполняться:

```
keys@debian:~$ ./test_elf
```

```
hello world!
```

```
keys@debian:~$
```

## 16.2. Режим Киоск-2

Режим Киоск-2 — это инструмент системы PARSEC для ограничения возможностей, предоставляемых непривилегированным пользователям. Работу режима Киоск-2 обеспечивает пакет `parsec-kiosk2`.

### 16.2.1. Профили пакета `parsec-kiosk2`

Профили пользователей `parsec-kiosk2` располагаются в каталоге `/etc/parsec/kiosk2` и служат для применения ограничений действий пользователей. Профиль пользователя — это текстовый файл, имя которого совпадает с именем пользователя. Один профиль пользователя служит для установки ограничений только для одного пользователя.

Если при включенном режиме Киоск-2 в `/etc/parsec/kiosk2` отсутствует профиль пользователя, то права данного пользователя в ОС не ограничиваются.

**ВНИМАНИЕ!** Если для пользователя создан пустой профиль, то данному пользователю запрещены любые действия.

Системные профили `parsec-kiosk2` располагаются в каталоге `/etc/parsec/kiosk2-profiles` и также служат для применения ограничений действий пользователей. Содержимое файла системного профиля представляет собой список файлов и профилей приложений с абсолютными или относительными путями, а также с информацией о правах доступа и владельцах этих файлов. Системный профиль можно добавить в профили нескольких пользователей, тогда для всех этих пользователей будет доступно использование приложения в соответствии с ограничениями в правах доступа и владельцах, указанных в системном профиле данного приложения.

### 16.2.2. Синтаксис профилей `parsec-kiosk2`

Синтаксис разрешения на доступ к файлу:

```
+file rwc u/o: <имя_файла>
```

или на доступ к ссылке:

```
+link rwc uo: <имя_файла>
```

где `rwc` — это права на чтение (`r`), запись (`w`) и создание (`c`), которые указываются при наличии соответствующего разрешения;

`u/o` — владелец (`o`) или невладелец (`u`) файла;

`<имя_файла>` — файл, права доступа к которому назначаются. При этом имя файла для ссылки должно соответствовать существующей символьной ссылке. Целевой файл для ссылки, который не обязан существовать в момент загрузки профиля, добавляется в список доступных.

**Примечание.** В синтаксисе профилей режима Киоск-2 можно использовать кириллицу.

В синтаксисе Киоск-2 также могут быть использованы метасимволы, например, в имени файла (см. таблицу 62).

**ВНИМАНИЕ!** Метасимволы в имени файла для ссылки не интерпретируются.

Таблица 62

Метасимвол	Описание
**	Ноль или более произвольных символов, включая символ «/»
*	Ноль или более произвольных символов, исключая символ «/»
?	Один произвольный символ, исключая символ «/»
[набор_символов]	Один из символов, принадлежащий набору. В наборе любые символы теряют свое специальное значение. Символ «]» может входить в набор только на первой позиции
\d	Одна десятичная цифра
\D	Одна или более десятичная цифра
\h	Одна шестнадцатеричная цифра
\H	Одна или более шестнадцатеричная цифра
\xNN	Байт с заданным значением
\z	Пустая строка или подстрока (deleted), которая добавляется к еще не созданным или уже удаленным файлам. Данная конструкция используется при управлении созданием файла.  Пример +file wc u: /home/*/.config/example/example.conf\z  В этом случае разрешается доступ как к файлу example.conf (deleted), так и к example.conf. Если удалить \z, то доступ к example.conf (deleted) будет запрещен. Открытие существующего файла на запись будет успешным, а создание нового — нет
\<любой_другой_символ>	Соответствующий символ без специальной интерпретации, например, \\, \[, \*)

Для включения одного профиля в другой профиль используется @include:

```
@include other-profile-name
```

### 16.2.3. Синтаксис, совместимый с parsec-kiosk

В профилях режима Киоск-2 корректно распознаются строки, написанные по синтаксису режима киоска (устаревший инструмент для ограничений действий пользователя). При этом при использовании синтаксиса режима киоска в режиме Киоск-2:

- 1) в имени файла спецсимволы не интерпретируются;
- 2) любое из прав на чтение (r) или исполнение (x) преобразуется в право на чтение (r), а право на запись (w) преобразуется в права на запись (w) и создание (c);

- 3) правила одинаково применяются для доступа как владельцев, так и невладельцев;
- 4) строка обязательно должна начинаться с символа «"» или «/»;
- 5) если файл представляет символьную ссылку, то режим Киоск-2 обрабатывает целевой файл ссылки;
- 6) имя профиля должно начинаться только с латинской буквы, а также в нем должен отсутствовать символ «/».

Если профиль, созданный в режиме киоска, отредактировать в `fly-admin-kiosk`, то он сохранится с использованием синтаксиса режима Киоск-2.

#### 16.2.4. Работа с Киоск-2 через консоль

##### 16.2.4.1. Включение и выключение Киоск-2

При первом запуске ОС режим Киоск-2 выключен. Чтобы включить режим контроля доступа Киоск-2 и применять ограничения на работу с файлами, требуется выполнить команду:

```
echo 1 | sudo tee /sys/module/parsec/parameters/uc_enforce
```

Для включения протоколирования попыток нарушений установленных фильтров доступа выполнить команду:

```
echo 1 | sudo tee /sys/module/parsec/parameters/uc_complain
```

**ВНИМАНИЕ!** Результаты применения данных команд будут действительны до перезагрузки ОС.

Для включения режима контроля доступа Киоск-2 и протоколирования с сохранением данного состояния после перезагрузки требуется, соответственно, выполнить команды:

```
echo 1 | sudo tee /etc/parsec/kiosk2_enforce
```

```
echo 1 | sudo tee /etc/parsec/kiosk2_complain
```

и перезагрузить ОС.

Результаты применения этих команд будут действительны после перезагрузки ОС.

Для выключения режима контроля доступа Киоск-2 и протоколирования в соответствующих командах требуется заменить 1 на 0.

Для того чтобы избирательно включать режим Киоск-2 и исключать выбранных пользователей, требуется:

- 1) создать каталог `disabled` в `/etc/parsec/kiosk2`:

```
cd /etc/parsec/kiosk2
```

```
sudo mkdir disabled
```

- 2) перенести в каталог `disabled` профили тех пользователей, для которых не должны применяться ограничения:

```
sudo mv <имя_пользователя1> <имя_пользователя2> disabled
```

- 3) включить режим Киоск-2:



```
echo 1 | sudo tee /sys/module/parsec/parameters/uc_enforce
```

После выполнения данных действий ограничения режима Киоск-2 будут применены ко всем пользователям, кроме <имя\_пользователя1>, <имя\_пользователя2> и тех пользователей, для которых не были созданы профили. После перезагрузки ОС режим Киоск-2 вернется в состояние, указанное в /etc/parsec/kiosk2\_enforce. При повторном включении режима Киоск-2 исключения для <имя\_пользователя1>, <имя\_пользователя2> и тех пользователей, для которых не были созданы профили, сохранятся и ограничения доступа к ним не будут применены.

#### 16.2.4.2. Протоколирование процессов

Для того чтобы ограничения на работу приложений выполнялись корректно и без ошибок, требуется учитывать все зависимости файлов данного приложения. Поэтому при создании системного профиля приложения рекомендуется выполнить протоколирование процессов при работе с соответствующим приложением. Результат протоколирования процессов показывает все необходимые файлы приложения и пути к ним. Для выполнения протоколирования процессов требуется:

1) выключить режим контроля доступа Киоск-2:

```
echo 0 | sudo tee /sys/module/parsec/parameters/uc_enforce
```

2) включить режим протоколирования процессов:

```
echo 1 | sudo tee /sys/module/parsec/parameters/uc_complain
```

3) создать профиль пользователя:

```
true | sudo tee /etc/parsec/kiosk2/<имя_пользователя>
```

4) запустить сессию пользователя <имя\_пользователя>:

```
su - <имя_пользователя>
```

5) запустить протоколируемое приложение;

6) выйти из сессии пользователя <имя\_пользователя>:

```
exit
```

7) выключить режим протоколирования процессов:

```
echo 0 | sudo tee /sys/module/parsec/parameters/uc_complain
```

8) получить сообщения о запрещенных операциях:

```
sudo dmesg | grep PARSEC-UC:
```

#### 16.2.4.3. Создание профиля

Для создания системного профиля протоколируемого приложения требуется в каталоге /etc/parsec/kiosk2-profiles создать файл, задав в качестве его имени название приложения, и вписать в него все пути с учетом синтаксиса из результатов выполнения команды `dmesg | grep PARSEC-UC`: в соответствии с перечислением 8) на странице 193.

Для создания профиля пользователя требуется в каталоге /etc/parsec/kiosk2 создать файл с именем, совпадающим с именем данного пользователя.

### 16.2.5. Графическая утилита управления профилями

Для управления режимом Киоск-2 и профилями, расположенными в каталогах `/etc/parsec/kiosk2` и `/etc/parsec/kiosk2-profiles`, используется графическая утилита `fly-admin-kiosk`. Описание утилиты приведено в электронной справке.

**ВНИМАНИЕ!** Для работы с профилями режима киоска с использованием утилиты `fly-admin-kiosk` необходимо адаптировать их синтаксис и поместить профили в каталоги `/etc/parsec/kiosk2` и `/etc/parsec/kiosk2-profiles` пакета `parsec-kiosk2` соответственно (см. 16.2.3).

Для запуска утилиты выполнить в консоли команду:

```
sudo fly-admin-kiosk
```

или перейти «меню «Пуск» — Панель управления — Безопасность — Системный киоск».

### 16.2.6. Киоск Fly

Для ограничения возможности запуска программ локальными пользователями администратор может использовать графическую утилиту `fly-admin-smc`. Для этого необходимо в главном окне графической утилиты `fly-admin-smc` раскрыть список «Пользователи», выбрать пользователя и во вкладке «Графический киоск Fly» установить флаг «Режим графического киоска». Флаг включает режим Киоск-2 при работе с приложениями из списка. Если в списке одно приложение, то режим Киоск-2 включается при работе с этим приложением. Если в списке несколько приложений, то запускается Рабочий стол с этими приложениями. Все доступные каталоги, ярлыки и т. д. устанавливаются в соответствии с предоставленным доступом.

Настройка режима Киоск-2 с помощью графической утилиты `fly-admin-smc` осуществляется администратором на максимальном уровне мандатного контроля целостности, установленном в ОС.

## 16.3. Изоляция приложений

Для обеспечения изолированного выполнения графических и консольных приложений в состав ОС входит инструмент `Firejail`. Целью применения `Firejail` является минимизация риска компрометации основной ОС при запуске недоверенных или потенциально уязвимых программ.

Для обеспечения изоляции приложений в `Firejail` используются:

- механизм пространств имен `namespaces`;
- фильтрация системных вызовов `seccomp-bpf`.

После запуска инструмент `Firejail` и все его дочерние процессы используют отдельные представления ресурсов ядра, таких как сетевой стек, таблица процессов и точки монтирования.

Firejail не требует подготовки системного образа: состав окружения формируется при запуске на основе содержимого текущей ФС, и удаляется после завершения работы приложения.

При использовании Firejail предоставляются средства задания правил доступа к ФС, позволяющие:

- определять файлы и каталоги, к которым разрешен или запрещен доступ;
- предоставлять доступ к файлам или каталогам только для чтения;
- подключать для данных временные ФС (tmpfs);
- совмещать каталоги через bind-mount и overlayfs.

При установке ОС установка инструмента Firejail выполняется автоматически.

В целях повышения безопасности при установке Firejail снимается бит `suid`. Для того чтобы с помощью Firejail можно было запускать приложения, необходимо включить этот бит, выполнив от имени администратора команду:

```
chmod u+s /usr/bin/firejail
```

В состав ОС входят профили изоляции системных вызовов для большинства популярных приложений, в том числе для Firefox, Chromium, VLC.

Для выполнения программы в режиме изоляции требуется указать имя приложения в качестве параметра для инструмента Firejail, например:

```
firejail firefox
```

**Примечание.** Для запуска браузера Firefox может потребоваться внести изменения в конфигурационный файл `/etc/firejail/firefox.profile`, заменив строку `seccomp` на строку:

```
seccomp.drop @clock,@cpu-emulation,@debug,@module,@obsolete,@raw-io,  
@reboot,@resources,@swap,acct,add_key,bpf,fanotify_init,io_cancel,  
io_destroy,io_getevents,io_setup,io_submit,ioprio_set,kcmp,keyctl,  
mount,name_to_handle_at,nfsservctl,ni_syscall,open_by_handle_at,  
personality,pivot_root,process_vm_readv,ptrace,remap_file_pages,  
request_key,setdomainname,sethostname,syslog,umount,umount2,userfaultfd,  
vhangup,vmsplice
```

#### **16.4. Функции безопасности системы**

Пакет `astra-safepolicy` содержит инструменты управления функциями безопасности системы, описание инструментов приведено в 16.4.3-16.4.31.

Все инструменты из состава пакета `astra-safepolicy` поддерживают стандартный набор параметров вызова, приведенный в 16.4.1. Некоторые инструменты дополнительно к стандартному набору параметров вызова поддерживают дополнительные параметры. Описание дополнительных параметров приведено в описании соответствующего инструмента.

Инструменты пакета `astra-safepolicy` выступают в роли команд-переключателей, осуществляющих включение и выключение ограничивающих функций безопасности. Для просмотра списка команд-переключателей и их состояния используется инструмент `astra-security-monitor`, описание которого приведено в 16.4.2.

#### 16.4.1. Общие параметры вызова переключателей

Все команды-переключатели, входящие в состав пакета `astra-safepolicy`, поддерживают стандартный набор параметров вызова. Синтаксис использования команды-переключателя:

`<имя_команды-переключателя> <параметр>`

Перечень параметров вызова приведен в таблице 63.

Таблица 63

Параметр	Описание
<code>enable</code>	Включить действие, выполняемое функцией безопасности
<code>disable</code>	Выключить действие, выполняемое функцией безопасности
<code>status</code>	Отобразить, если возможно, фактическое состояние переключателя на текущий момент времени. Например, для некоторых команд-переключателей вызовы <code>enable/disable</code> меняют положение переключателя ( <code>is-enabled</code> ), но для изменения состояния требуется перезагрузка. Результат выполнения команды: - АКТИВНО — системные ограничения применяются; - НЕАКТИВНО — системные ограничения не применяются
<code>is-enabled</code>	Отобразить положение переключателя. Результат выполнения команды: - ВКЛЮЧЕНО — системные ограничения включены; - ВЫКЛЮЧЕНО — системные ограничения выключены

Для некоторых инструментов при первом их включении создается соответствующий юнит службы `systemd`. В дальнейшем состояние данной функции безопасности после перезагрузки системы устанавливается в соответствии с положением переключателя путем запуска соответствующего юнита, если запуск юнита разрешен. Список юнитов, созданных инструментами, можно просмотреть в файле `astra-safepolicy.target` (в строках, начинающихся с `Wants=`).

#### 16.4.2. Монитор безопасности

Утилита `astra-security-monitor` отображает краткую сводку состояний функций безопасности. Также утилита выводит данные в машиночитаемом формате и состояние отдельно взятой функции по ее идентификатору.

**Примечание.** Отображение состояний некоторых функций безопасности зависит от наличия в системе соответствующих пакетов.

Для каждой функции, выводимой утилитой, возможны четыре состояния:

- ВКЛЮЧЕНО — функция безопасности включена. Включенное состояние означает повышенную безопасность, потенциально небезопасный функционал ОС запрещен;
- ВЫКЛЮЧЕНО — функция безопасности выключена;
- ВКЛЮЧАЕТСЯ — функция безопасности находится в процессе включения или будет включена после перезагрузки, но в настоящий момент еще не активна;
- ВЫКЛЮЧАЕТСЯ — функция безопасности находится в процессе выключения или будет выключена после перезагрузки, но в настоящий момент еще активна.

Кроме описанных в 16.4.3-16.4.31 функций монитор безопасности также контролирует:

1) МКЦ на файловой системе — соответствие уровней целостности, установленных на объектах ФС, конфигурации, указанной в `/etc/parsec/fs-ilev.conf`. Список файловых объектов, уровни целостности которых не соответствуют заданным в файле `/etc/parsec/fs-ilev.conf`, можно получить командой:

```
sudo set-fs-ilev status -v
```

В результате выполнения команды, кроме списка файловых объектов, будет выведена информация о количестве файловых объектов, уровень целостности которых не соответствует заданному:

- а) «ниже» — уровень целостности файлового объекта ниже заданного;
- б) «выше» — уровень целостности файлового объекта выше заданного;
- в) «норма» — уровень целостности файлового объекта соответствует заданному;

2) подпись в расширенных атрибутах `xattr` — включена ли проверка подписи не только в исполняемых файлах, но и в любых других, которые подписаны в `xattr` соответствующей утилитой;

3) запрет входа `root` по `ssh` — запрещен ли удаленный вход в систему пользователю `root`. По умолчанию `root` не может войти через `ssh`, функция запрета имеет состояние ВКЛЮЧЕНО;

4) безопасный вход в домен — применимо только в том случае, если машина введена в домен. Если в файле `/etc/parsec/parsec.conf` параметр `login_local` имеет значение `admin` (вход для локальных пользователей разрешен только если пользователь входит в группу `astra-admin`) или значение `no` (вход запрещен для всех локальных пользователей), то такая настройка считается безопасной;

5) системный киоск — значение ВКЛЮЧЕНО, если системный киоск включен и настроен хотя бы для одного пользователя;

6) графический киоск — значение ВКЛЮЧЕНО, если графический киоск настроен хотя бы для одного пользователя.

Подробное описание инструмента приведено в `man astra-security-monitor`.

При работе с `astra-security-monitor` также может использоваться графическая утилита `fly-admin-smc` («Монитор безопасности»).

#### **16.4.3. Установка квот на использование системных ресурсов**

Инструмент `astra-ulimits-control` включает или выключает ограничения на использование некоторых ресурсов системы для предотвращения нарушений доступности системы в результате исчерпания ресурсов. Параметры системных ограничений задаются в файле `/etc/security/limits.conf`.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима ограничений не повлияет на уже вошедших в систему пользователей и будет применено только при следующем входе.

Описание инструмента приведено в `man astra-ulimits-control`.

Управление системными ограничениями также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

Дополнительные ограничения на получение доступа и выполнение кода на уровне ядра ОС для привилегированного пользователя обеспечиваются модулем `lockdown` в соответствии с 16.6.

#### **16.4.4. Режим запрета установки бита исполнения**

В ОС реализован режим запрета установки бита исполнения, обеспечивающий предотвращение несанкционированного запуска исполняемых файлов и сценариев для командной оболочки.

**ВНИМАНИЕ!** В режиме запрета установки бита исполнения данная операция запрещена для пользователей ОС, включая пользователей из группы `astra-admin`. Запрет не распространяется на привилегированного пользователя `root`.

При включенной в системе данной функции безопасности установка пакетов программ, создающих в ФС файлы с битом исполнения, будет завершаться с ошибкой.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима запрета вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-nochmodx-lock`.

Управление режимом запрета установки бита исполнения также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### **16.4.5. Блокировка консоли для пользователей**

Инструмент `astra-console-lock` осуществляет блокировку доступа к консоли и терминалам для пользователей, не входящих в группу `astra-console`. Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Если при включении блокировки группа `astra-console` отсутствует в ОС, то она будет создана автоматически. При этом в нее будут включены пользователи, состоящие в группе `astra-admin` на момент включения этой функции.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-console-lock`.

Управление блокировкой консоли для пользователей также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### **16.4.6. Блокировка интерпретаторов**

В ОС реализована функция блокировки следующих интерпретаторов:

- Python;
- Perl;
- Expect;
- Ruby;
- dash;
- irb;
- csh;
- lua;
- ksh;
- tcl;
- tk;
- zsh;
- bash.

Для блокировки интерпретаторов (кроме интерпретатора `bash`) используется инструмент `astra-interpreters-lock`.

Для блокировки интерпретатора `bash` используется инструмент `astra-bash-lock`.

**ВНИМАНИЕ!** Блокировка интерпретатора `bash` может ограничить функционал некоторых программ и служб, не очевидным образом использующих `bash`, что приведет к нарушению штатной работы ОС.

**ВНИМАНИЕ!** После блокировки интерпретатора `bash` консольный вход пользователей с оболочкой `bash` будет невозможен.

Параметры вызова, используемые данными инструментами, приведены в таблице 63.

При включении блокировки интерпретаторов блокируется несанкционированное использование интерпретатора для выполнения кода напрямую из командной строки или из неименованного канала (`pipe`). При этом сценарии, написанные для этих интерпретаторов,

выполняются в штатном режиме (у файла скрипта при этом должны быть выставлены права на выполнение).

**ВНИМАНИЕ!** Блокировка запуска интерпретаторов должна использоваться совместно с инструментом `astra-nochmodx-lock`, т.к. в противном случае пользователь может сам создать сценарий, назначить ему бит исполнения и запустить, обходя таким образом блокировку интерпретаторов.

Блокировка интерпретаторов не распространяется на пользователей из группы `astra-admin`.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструментов приведено в `man astra-interpreters-lock` и `man astra-bash-lock`.

Управление блокировкой интерпретаторов также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### **16.4.7. Блокировка макросов**

Блокировка исполнения макросов в документах `libreoffice` осуществляется с помощью инструмента командной строки `astra-macros-lock`. При этом из меню программ `libreoffice` удаляются соответствующие пункты, а файлы, отвечающие за работу макросов, перемещаются или делаются недоступными пользователю.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-macros-lock`.

Управление блокировкой исполнения макросов также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### **16.4.8. Блокировка трассировки `ptrace`**

Блокировка трассировки `ptrace` осуществляется с помощью инструмента командной строки `astra-pttrace-lock`, который устанавливает максимальные ограничения на использование механизма `ptrace` путем задания параметру `kernel.yama.pttrace_scope` значения 3.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Значение устанавливается сразу при включении данной функции и сохраняется после перезагрузки.

Функция не может быть выключена без перезагрузки.

Управление блокировкой трассировки `ptrace` также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.



Дополнительные возможности по ограничению применения трассировки процессов ОС обеспечиваются модулем безопасности uama в соответствии с 16.5.

#### 16.4.9. Блокировка клавиши <SysRq>

Блокировка клавиши <SysRq> осуществляется с помощью инструмента командной строки `astra-sysrq-lock` путем изменения значения параметра `kernel.sysrq`. Значение сохраняется в файле `/etc/sysctl.d/999-astra.conf`. При этом блокируются функции системы, доступные при нажатии клавиши <SysRq>.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

По умолчанию данная функция безопасности включена, т.е. клавиша <SysRq> не работает.

Для управления блокировкой клавиши <SysRq> может непосредственно использоваться инструмент `sysctl`:

1) для включения блокировки клавиши <SysRq> команда:

```
sysctl -w kernel.sysrq=0
```

2) для выключения блокировки клавиши <SysRq> команда:

```
sysctl -w kernel.sysrq=1
```

3) для проверки состояния используется команда:

```
cat /proc/sys/kernel/sysrq
```

результат выполнения команды:

- 0 — блокировка клавиш SysRq включена;
- 1 — блокировка клавиш SysRq выключена.

Управление блокировкой клавиши <SysRq> также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

**П р и м е ч а н и е.** Для управления блокировкой клавиши <SysRq> рекомендуется использовать инструмент `astra-pttrace-lock` или графическую утилиту `fly-admin-smc`.

#### 16.4.10. Управление автоматическим входом

Управление автоматическим входом в графическую среду осуществляется с помощью инструмента `astra-autologin-control`.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63. При использовании вызова `enable` требуется дополнительный параметр <имя\_пользователя>, от имени которого будет выполняться автоматический вход в систему после загрузки.

Описание инструмента приведено в `man astra-autologin-control`.

#### **16.4.11. Блокировка запуска программ пользователями**

Управление блокировкой запуска пользователями программ `df`, `chattr`, `arp`, `ip` осуществляется с помощью инструмента `astra-commands-lock`. Данные программы необходимо блокировать при обработке в одной системе информации разных уровней конфиденциальности, т.к. с их помощью можно организовать скрытый канал передачи информации между уровнями.

Программы блокируются путем выставления на них прав доступа 750 (`rwX r-x ---`).

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-commands-lock`.

Управление блокировкой запуска программ пользователями также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### **16.4.12. Управление загрузкой ядра hardened**

Инструмент `astra-hardened-control` включает/отключает в загрузчике GRUB 2 загрузку ядра `hardened` по умолчанию, если оно присутствует в системе. Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Для применения изменений требуется перезагрузка.

Описание инструмента приведено в `man astra-hardened-control`.

#### **16.4.13. Запуск контейнеров Docker на пониженном уровне МКЦ**

Инструмент `astra-docker-isolation` применяется для перевода службы `Docker` с высокого уровня целостности на второй уровень целостности, для чего в каталоге `/etc/systemd` размещается `override`-файл для службы `Docker`.

Данный инструмент доступен к использованию, если в ОС установлена программа `Docker`.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменения вступают в силу после перезапуска службы `Docker`.

Описание инструмента приведено в `man astra-docker-isolation`.

#### **16.4.14. Управление сетевыми службами**

Инструмент `astra-ilev1-control` при его включении переводит сетевые службы `apache2`, `dovecot` и `exim4` с высокого уровня целостности на первый уровень целостности, для чего в каталоге `/etc/systemd` размещаются `override`-файлы для соответствующих служб.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Если указанные службы не были установлены при включении этой функции, то функция будет автоматически применена к данным службам при их установке.

Для изменения уровня целостности работающей службы требуется его перезапуск. Описание инструмента приведено в `man astra-ilev1-control`.

#### **16.4.15. Управление загрузкой модуля ядра lkrp**

Инструмент `astra-lkrp-control` управляет загрузкой модуля ядра `lkrp` и настраивает его автозагрузку. Модуль ядра `lkrp` обеспечивает обнаружение некоторых уязвимостей и защиту пространства памяти ядра от модификации.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Если установлен пакет `lkrp`, то при включении данной функции сразу загружается модуль ядра `lkrp` и настраивается его автозагрузка при загрузке системы (на этапе загрузки `initrd`).

При выключении функции модуль `lkrp` сразу выгружается из ядра и удаляется из автозагрузки.

Описание инструмента приведено в `man astra-lkrp-control`.

#### **16.4.16. Блокировка неиспользуемых модулей ядра**

Инструмент `astra-modban-lock` блокирует загрузку неиспользуемых модулей ядра. Неиспользуемыми считаются те модули, которые не загружены в момент включения `astra-modban-lock`.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-modban-lock`.

#### **16.4.17. Блокировка автоматического конфигурирования сетевых подключений**

Инструмент `astra-noautonet-control` блокирует автоматическое конфигурирование сетевых подключений путем блокировки работы служб `NetworkManager` (`network-manager`) и `connman`, а также выключает отображение элемента управления сетевыми подключениями в области уведомлений панели задач.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-noautonet-control`.

#### **16.4.18. Отключение отображения меню загрузчика**

Инструмент `astra-nobootmenu-control` отключает отображение меню загрузчика GRUB 2 при загрузке системы. Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Для применения изменений требуется перезагрузка.

Описание инструмента приведено в `man astra-nobootmenu-control`.

#### **16.4.19. Ограничение на форматирование съемных носителей**

Инструмент `astra-format-lock` устанавливает или отменяет необходимость запроса пароля администратора при форматировании съемных носителей информации.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63. По умолчанию пароль администратора запрашивается.

Описание инструмента приведено в `man astra-format-lock`.

#### **16.4.20. Запрет монтирования съемных носителей**

Инструмент `astra-mount-lock` запрещает монтирование съемных носителей информации пользователям, входящим в группу `floppy`, при этом запрет не распространяется на пользователей из группы `astra-admin`.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-mount-lock`.

Управление запретом также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### **16.4.21. Включение на файловой системе режима работы «только чтение»**

Инструмент `astra-overlay` включает `overlay` (режим работы «только чтение») на корневой ФС.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

После включения функции безопасности фактическое содержимое корневой ФС монтируется в `overlay` одновременно с ФС, хранящейся в памяти. Изменения файлов сохраняются только в памяти, а ФС на носителе остается без изменений. После перезагрузки все изменения теряются, и система каждый раз загружается в исходном состоянии.

Данная функция может применяться в тех случаях, когда носитель, на котором расположена корневая ФС, аппаратно защищен от записи либо необходимо программно защитить его от изменений.

Функционал `overlay` не касается файловых систем, хранящихся на отдельных разделах, отличных от корневого. Например, если каталог `/home` хранится на отдельном разделе или носителе, вносимые в него изменения будут сохраняться после перезагрузки.

Для применения изменений требуется перезагрузка.

Описание инструмента приведено в `man astra-overlay`.

Управление режимом также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### 16.4.22. Блокировка выключения компьютера пользователями

Инструмент `astra-shutdown-lock` блокирует выключение компьютера пользователями. Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

При включении данной функции права доступа к исполняемому файлу `/bin/systemctl` меняются на `750 (rwx --- ---)` и меняются параметры в `fly-dmrc`.

После включения инструмента `astra-shutdown-lock` команды `systemctl` могут выполняться только через механизм `sudo`.

Также при включении инструмента блокируется возможность перезагрузки компьютера путем нажатия комбинации клавиш **<Ctrl+Alt+Delete>**.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-shutdown-lock`.

Управление блокировкой выключения компьютера пользователями также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### 16.4.23. Управление вводом пароля для sudo

Инструмент `astra-sudo-control` включает и выключает требование ввода пароля при использовании механизма `sudo`. Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-sudo-control`.

Управление режимом также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### 16.4.24. Блокировка использования утилиты sumac

Инструмент `astra-sumac-lock` блокирует работу утилит `sumac` и `fly-sumac`. Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Если данная блокировка включена, то все пользователи, даже у которых есть привилегия `PARSEC_CAP_SUMAC`, не смогут использовать команду `sumac`. Для этого устанавливаются права доступа `000` на исполняемый файл `sumac` и библиотеку `libsumacranner.so`.

Изменение режима блокировки вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-sumac-lock`.

Управление блокировкой также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### 16.4.25. Управление межсетевым экраном ufw

Инструмент `astra-ufw-control` включает и выключает межсетевой экран `ufw`. Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Если при включении межсетевого экрана `ufw` включен другой межсетевой экран (`firewalld`), то `ufw` не будет включен.

Изменение режима вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-ufw-control`.

Управление межсетевым экраном `ufw` также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### 16.4.26. Переключение режимов защищенности

Инструмент `astra-modeswitch` позволяет переключать уровни защищенности ОС и отображает текущий уровень. Уровень защищенности определяет перечень доступных для использования функций безопасности. В ОС реализованы следующие уровни защищенности:

- «Базовый»;
- «Усиленный»;
- «Максимальный».

Функции безопасности уровня защищенности «Базовый» доступны на всех уровнях защищенности.

**ВНИМАНИЕ!** Если на эксплуатируемой системе более не требуется обработка информации ограниченного доступа, то перевод на более низкий уровень защищенности рекомендуется делать только путем переустановки ОС.

Переключение уровня защищенности делает доступными/не доступными для включения функции безопасности соответствующего уровня защищенности. Соответствие уровней защищенности и доступных функций безопасности приведено в таблице 64.

Т а б л и ц а 64

Функция безопасности	Уровень защищенности		
	«Базовый»	«Усиленный»	«Максимальный»
Замкнутая программная среда	Не доступна	Доступна	Доступна
Очистка освобождаемой внешней памяти	Не доступна	Доступна	Доступна
Мандатный контроль целостности	Не доступна	Доступна	Доступна
Мандатное управление доступом	Не доступна	Не доступна	Доступна

**ВНИМАНИЕ!** Функции безопасности, недоступные на текущем уровне защищенности, не могут быть включены.

**ВНИМАНИЕ!** После переключения уровня защищенности:

- если функция безопасности не доступна на данном уровне защищенности, то она автоматически отключается;

- если функция безопасности доступна на данном уровне защищенности, то ее состояние не меняется, но она может быть включена с использованием соответствующих инструментов.

Для включения дополнительных функций безопасности используются следующие инструменты:

- 1) «Замкнутая программная среда» — управление осуществляется с помощью инструмента `astra-digsig-control`, описанного в 16.4.28;
- 2) «Очистка освобождаемой внешней памяти» — включает в себя две функции безопасности: безопасное удаление файлов и очистка разделов подкачки. Управление осуществляется с помощью инструментов `astra-secdel-control` и `astra-swapwiper-control`, описанных в 16.4.29 и 16.4.30 соответственно;
- 3) «Мандатный контроль целостности» — управление осуществляется с помощью инструмента `astra-mic-control`, описанного в 16.4.27;
- 4) «Мандатное управление доступом» — управление осуществляется с помощью инструмента `astra-mac-control`, описанного в 16.4.31.

Описание функций безопасности, доступных для каждого из уровней защищенности, приведено также в РУСБ.10015-01 95 01-1.

С инструментом `astra-modeswitch` возможно использовать только параметры, приведенные в таблице 65.

Таблица 65

Параметр	Описание
<code>list</code>	Вывести список доступных уровней защищенности. В выводе команды: 0 <code>base(orel)</code> — базовый уровень защищенности; 1 <code>advanced(voronezh)</code> — усиленный уровень защищенности; 2 <code>maximum(smolensk)</code> — максимальный уровень защищенности.
<code>get</code>	Вывести текущий уровень защищенности в числовом представлении
<code>getname</code>	Вывести текущий уровень защищенности в текстовом представлении
<code>set m</code>	Установить уровень защищенности, заданный параметром <code>m</code> . В качестве параметра <code>m</code> используется числовое или текстовое представление уровня защищенности

Смена уровня защищенности осуществляется после перезагрузки ОС.

#### 16.4.27. Управление режимом мандатного контроля целостности

Инструмент `astra-mic-control` включает и выключает режим МКЦ, описанный в 4.8, изменяя значение параметра `parsec.max_ilev` командной строки ядра.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63. При использовании вызова `enable` возможно указать необязательный параметр `<уровень>`,

задающий значение максимального уровня целостности, отличное от задаваемого по умолчанию (63).

После выключения МКЦ и перезагрузки целостность на объектах файловой системы сбрасывается на нулевые значения.

После включения МКЦ и перезагрузки на объектах файловой системы восстанавливаются принятые по умолчанию значения целостности (высокий уровень целостности на каталогах `/dev`, `/proc`, `/run`, `/sys`).

Для применения изменений требуется перезагрузка.

Описание инструмента приведено в `man astra-mic-control`.

#### **16.4.28. Управление режимом замкнутой программной среды**

Инструмент `astra-digsig-control` позволяет включать и выключать режим ЗПС в исполняемых файлах из командной строки. Описание режима ЗПС приведено в 16.1.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

Изменение режима вступает в действие после перезагрузки.

Описание инструмента приведено в `man astra-digsig-control`.

#### **16.4.29. Управление безопасным удалением файлов**

Инструмент `astra-secdel-control` включает и выключает механизм безопасного удаления файлов в соответствии с 8.1 на разделах с файловыми системами `ext2`, `ext3`, `ext4`, `xfs`, указанных в `/etc/fstab`.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

При включении режима безопасного удаления файлов включается режим `secdel` без параметров в соответствии с 8.1.

Изменение режима работы вступает в действие после следующего монтирования ФС (в т.ч. после перезагрузки ОС).

Описание инструмента приведено в `man astra-secdel-control`.

Управление режимом также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### **16.4.30. Управление очисткой разделов подкачки**

Инструмент `astra-swapwiper-control` контролирует очистку разделов подкачки при завершении работы ОС в соответствии с 8.1.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

При использовании команды-переключателя вносятся изменения в конфигурационный файл `/etc/parsec/swap_wiper.conf`.

Изменение режима вступает в действие немедленно.

Описание инструмента приведено в `man astra-swapwiper-control`.



Управление блокировкой также может осуществляться с помощью графической утилиты `fly-admin-smc`.

#### 16.4.31. Управление режимом мандатного управления доступом

Инструмент `astra-mac-control` включает и выключает режим мандатного управления доступом в соответствии с 4.7, изменяя значение параметра `parsec.mac` командной строки ядра.

Для применения изменений требуется перезагрузка ОС.

При выключении мандатного управления доступом инструмент отключает возможность работы программ на ненулевом уровне конфиденциальности.

Параметры вызова, используемые данным инструментом, приведены в таблице 63.

**ВНИМАНИЕ!** Отключение возможности работы программ на ненулевом уровне конфиденциальности ограничивает доступ к файловым объектам, имеющим ненулевую метку конфиденциальности. Доступ к таким объектам может быть получен администратором (если в ОС включен режим МКЦ, то администратором на высоком уровне целостности). Доступ к таким объектам также может быть получен при наличии неконтролируемого физического доступа к компьютеру и возможности использовать на нем нештатные средства. Необходимо принять дополнительные меры по защите информации ограниченного доступа.

Описание инструмента приведено в `man astra-mac-control`.

#### 16.5. Модуль безопасности уата

Модуль безопасности уата ограничивает возможности использования механизма `ptrace` для отладки (трассировки) процессов ОС.

Для активации отладки процессов используется системный вызов `ptrace`:

- для назначения родительского процесса отладчиком текущего процесса:

```
ptrace(PTRACE_TRACEME, 0, NULL, NULL)
```

- для назначения текущего процесса отладчиком процесса с идентификатором `pid`:

```
ptrace(PTRACE_ATTACH, pid, NULL, NULL)
```

Модуль уата поддерживает четыре режима работы:

- 1) 0 — отладка всех процессов, запущенных от имени текущего пользователя;
- 2) 1 — отладка только дочерних процессов, за исключением случаев явного указания текущим процессом возможного процесса-отладчика через вызов `prctl` с параметром `PR_SET_PTRACER`, задав `pid` процесса-отладчика (когда любые процессы, связанные с конкретной службой, должны отлаживаться специально выделенным для этого процессом) или параметр `PR_SET_PTRACER_ANY` (для разрешения любому процессу отлаживать текущий процесс), например:

```
prctl(PR_SET_PTRACER, PR_SET_PTRACER_ANY, 0, 0, 0)
```

В случае использования PTRACE\_TRACEME дополнительных ограничений не накладывается, для возможности выполнения PTRACE\_ATTACH необходимо наличие у процесса-отладчика привилегии CAP\_SYS\_PTRACE;

3) 2 — возможна отладка любых процессов с использованием PTRACE\_TRACEME или PTRACE\_ATTACH, но только при наличии у процесса-отладчика привилегии CAP\_SYS\_PTRACE;

4) 3 — отладка процессов с использованием ptrace запрещена.

Узнать режим, в котором работает модуль yama в текущий момент, можно с помощью команды:

```
sysctl kernel.yama.ptrace_scope
```

либо прочитав файл /proc/sys/kernel/yama/ptrace\_scope:

```
cat /proc/sys/kernel/yama/ptrace_scope
```

Для изменения режима работы модуля yama можно использовать инструмент sysctl, указав для параметра kernel.yama.ptrace\_scope значение требуемого режима работы (от 0 до 3):

```
sysctl kernel.yama.ptrace_scope=2
```

либо откорректировав соответствующим образом файл /proc/sys/kernel/yama/ptrace\_scope:

```
echo 2 > /proc/sys/kernel/yama/ptrace_scope
```

**ВНИМАНИЕ!** Заданный режим работы модуля yama сохраняется только до перезагрузки ОС (выключения компьютера). При запуске ОС модуль yama всегда будет загружаться в режиме работы 1.

Для изменения режима работы модуля yama пользователь должен обладать привилегией CAP\_SYS\_PTRACE.

После перевода модуля yama в режим работы 3 (полный запрет трассировки процессов), дальнейшее изменение режимов работы может быть выполнено только после перезагрузки ОС.

## 16.6. Модуль безопасности lockdown

Модуль безопасности lockdown устанавливает для привилегированного пользователя запрет на процедуры получения доступа и выполнения кода на уровне ядра ОС, которые в штатном режиме он может осуществить, например, с помощью подмены ядра ОС (используя системный вызов kexec) или через /dev/kmem, читая/записывая данные в память.

Модуль lockdown поддерживает два режима работы:

1) режим обеспечения целостности ядра ОС (режим integrity), включающий следующие ограничения:

- а) `LOCKDOWN_KEXEC` — запрет выполнения системного вызова `kexec()`, обеспечивающего подмену текущего ядра ОС;
  - б) `LOCKDOWN_HIBERNATION` — запрет гибернации, предотвращающий возможность подмены ядра ОС при выходе из нее;
  - в) `LOCKDOWN_MODULE_SIGNATURE` — включение проверки подписей модулей ядра ОС;
  - г) `LOCKDOWN_DEV_MEM` — запрет чтения и записи в `/dev/mem`, `/dev/kmem`, `/dev/port`;
  - д) `LOCKDOWN_PCI_ACCESS` — блокировка оборудования, которое потенциально может генерировать прямую адресацию памяти (DMA);
  - е) `LOCKDOWN_IOPORT` — блокировка `ioctl`-вызовов (`ioctl_console`) `KDADDIO`, `KDDELIO`, `KDENABIO` и `KDDISABIO` для терминалов и виртуальных консолей;
  - ж) `LOCKDOWN_EFI_TEST` — запрет чтения `/dev/efi_test`;
  - з) `LOCKDOWN_ACPI_TABLES` — ограничение доступа к интерфейсам ACPI;
- 2) режим обеспечение конфиденциальности некоторых компонентов ядра ОС (режим `confidentiality`), включающий все ограничения режима `integrity`, а также:
- а) `LOCKDOWN_KCORE` — запрет чтения `/proc/kcore`;
  - б) `LOCKDOWN_KPROBES` — ограничение доступа к отладочному режиму `kprobes`;
  - в) `LOCKDOWN_BPF_READ` — ограничение доступа к механизму фильтрации пакетов BPF;
  - г) `LOCKDOWN_TRACEFS` — ограничение доступа к ФС `tracefs`.

В ОС модуль `lockdown` активирован в режиме `confidentiality` без возможности его отключения.

## 17. УСЛОВИЯ ЭКСПЛУАТАЦИИ ОС

В целях защиты информации от несанкционированного доступа, включая обеспечение конфиденциальности, целостности, доступности информации и устойчивого функционирования информационных систем, необходимо обеспечить условия эксплуатации ОС согласно 17.1-17.4.

### 17.1. Обеспечение безопасности среды функционирования

В целях обеспечения безопасности среды функционирования ОС на объектах информатизации должны быть выполнены следующие требования:

- 1) СВТ, предназначенное для установки и функционирования ОС, должно соответствовать требованиям, указанным в разделе 2 документа РУСБ.10015-01 31 01;
- 2) для создания защищенной среды виртуализации изделие должно применяться совместно с аппаратным обеспечением, поддерживающим соответствующие технологии VT/SVM, в том числе при необходимости предоставления доступа виртуальным машинам к физическим устройствам;
- 3) установка, управление и конфигурирование ОС должны проводиться в соответствии с эксплуатационной документацией;
- 4) должна быть обеспечена защита от осуществления действий, направленных на нарушение физической целостности СВТ, на котором функционирует ОС;
- 5) должна быть обеспечена доверенная загрузка ОС. Доверенную загрузку ОС рекомендуется выполнять с помощью сертифицированных средств доверенной загрузки или аппаратно-программных модулей доверенной загрузки. При технической невозможности или нецелесообразности использования таких средств должны быть приняты организационно-технические меры, предотвращающие возможность доступа пользователя к ресурсам СВТ в обход механизмов защиты ОС (должна быть исключена возможность загрузки альтернативной операционной системы на СВТ, а также модификация модулей загружаемой ОС);
- 6) при использовании сетевого взаимодействия необходимо обеспечить доверенный канал передачи информации между СВТ, на которых установлена ОС (например, контроль несанкционированного подключения к ЛВС в пределах контролируемой зоны, защищенная передача сетевого трафика за пределами контролируемой зоны);
- 7) должны быть определены лица, отвечающие за эксплуатацию и безопасность ОС, которым будут предоставлены административные полномочия в ОС. Данные лица не должны считаться нарушителем в модели угроз безопасности информации;
- 8) лица, ответственные за эксплуатацию ОС, должны обеспечить, чтобы аутентификационная информация для каждой учетной записи пользователя ОС содержалась в

тайне и была недоступна лицам, не уполномоченным использовать данную учетную запись.

## 17.2. Указания по эксплуатации ОС

17.2.1. Перед началом эксплуатации ОС администратор безопасности должен обеспечить следующие условия:

1) в случае разрешения интерактивного входа суперпользователя `root` для предотвращения подбора его пароля необходимо заблокировать возможность его удаленного входа в ОС посредством включения PAM-модуля `pam_securetty` в файл сценария `/etc/pam.d/common-auth`. Для этого необходимо в указанном файле в секции `Primary block` первой строкой добавить:

```
auth required pam_securetty.so
```

2) используя графическую утилиту `fly-admin-smc` («Управление политикой безопасности», см. электронную справку), запущенную от имени администратора через механизм `sudo`, в категории «Политики учетной записи» задать параметры для настройки политики паролей.

Задать данные настройки можно также путем корректировки файлов сценариев:

а) в файле `/etc/pam.d/common-password` в строке `password requisite pam_cracklib.so` установить значение `minlen=<минимальная_длина_пароля>` и добавить параметры `dcredit=-1`, `ucredit=-1` и `lcredit=-1` (данные параметры устанавливают требования к сложности пароля);

б) в файле `/etc/login.defs` для переменной `PASS_MAX_DAYS` установить требуемое значение максимального срока действия пароля в днях.

Запрет повторного использования заданного числа последних паролей можно установить путем корректировки файла `/etc/pam.d/common-password`. Для этого в указанном файле в строке `...pam_unix.so` добавить параметр `remember=<число_паролей>`;

3) используя графическую утилиту `fly-admin-smc` («Управление политикой безопасности», см. электронную справку), запущенную от имени администратора через механизм `sudo`, в категории «Политики учетной записи» задать значения для настройки блокировки при неуспешных входах пользователя в систему. Данные параметры могут также быть установлены путем корректировки файла `/etc/login.defs` (параметры `LOGIN_RETRIES` и `LOGIN_TIMEOUT`);

4) функции разграничения доступа, мандатного контроля целостности и гарантированного уничтожения (стирания) информации в полном объеме реализованы только

для файловых систем ext2/ext3/ext4/xfs, поддерживающих расширенные (в т.ч. мандатные) атрибуты файловых объектов. При использовании других файловых систем необходимо учитывать данные ограничения. Установку ОС следует выполнять на системный раздел с файловой системой ext4/xfs;

5) при необходимости установки в систему внешних модулей уровня ядра ОС, такие модули должны быть получены из доверенного источника, и перед их установкой с ОС должна осуществляться проверка их целостности;

6) использование файловой системы NFS для доступа к сетевым дискам возможно при выполнении следующих условий:

а) сетевые диски не предназначены для хранения файловых объектов, требующих обеспечения мандатного управления доступом к ним;

б) версия используемого протокола NFS не ниже 3.

17.2.2. При использовании механизма гарантированного удаления данных должны дополнительно быть выполнены следующие условия:

1) при использовании разделов подкачки в ОС необходимо активировать в файле `/etc/parsec/swap_wiper.conf` их очистку согласно 8.1.

17.2.3. При использовании мандатного контроля целостности должны дополнительно быть выполнены следующие условия:

1) при использовании инструмента `qemu-ga` (из состава пакета `qemu-guest-agent`) значения параметров `-p` (в том числе при использовании опции `-m unix-listen`) и `-t` должны указывать на сокеты и файлы, уровни целостности которых совпадают с уровнем целостности запускаемого процесса.

17.2.4. При использовании мандатного управления доступом должны дополнительно быть выполнены следующие условия:

1) с использованием средств управления запуском служб должна быть отключена служба `gpm` для поддержки мыши в консольном режиме;

2) в случае необходимости использования мандатного управления доступом на сетевых дисках, их монтирование в файловую систему ОС должно осуществляться только с использованием файловой системы CIFS, поддерживающей расширенные (в т.ч. мандатные) атрибуты пользователей;

3) в конфигурационном файле защищенного сервера печати из состава изделия `/etc/cups/cupsd.conf` не допускается установка значения `None` параметра `DefaultAuthType` (отключение аутентификации) и внесение изменений в параметры политики PARSEC, не соответствующих эксплуатационной документации;

4) при использовании защищенного сервера СУБД из состава ОС в режиме мандатного управления доступом необходимо в конфигурационном файле кластера

postgresql.conf для параметра enable\_bitmapscan установить значение off и для параметра ac\_ignore\_socket\_maclabel установить значение false;

5) при использовании защищенного сервера СУБД из состава ОС в режиме мандатного управления доступом не допускается отключать аутентификацию субъектов доступа установкой в конфигурационном файле кластера pg\_hba.conf режима trust (без аутентификации);

6) при использовании защищенного комплекса программ электронной почты из состава ОС в режиме мандатного управления доступом конфигурационные параметры агента передачи электронной почты Exim и агента доставки электронной почты Dovecot не должны допускать отправку и прием сообщений электронной почты без аутентификации;

7) для штатной работы ОС не допускается отключение администратором системы расширения XPARSEC у X-сервера (использование отладочной опции XPARSEC=Disable в конфигурационных файлах X-сервера, см. документ РУСБ.10015-01 31 01).

### 17.3. Условия применения ПО

17.3.1. ПО, функционирующее в среде ОС, не должно изменять алгоритм принятия решения о предоставлении доступа субъектов (пользователей) к объектам ОС и содержать скрытых или явных возможностей, позволяющих:

1) подменять файлы образа ядра vmlinuz-\* и образов временной файловой системы начальной загрузки /boot/initrd.img-\* (в случае отсутствия явной необходимости обновления отдельных компонентов, входящих в состав образа), находящиеся в каталоге /boot, файлы модулей ядра, находящиеся в каталоге /lib/modules, и прочие файлы, входящие в состав изделия или стороннего ПО;

2) статически или динамически изменять таблицу системных вызовов и поля структуры типа security\_operations и иных структур типа \*security\*;

3) переопределять основной процесс ОС в конфигурационном файле загрузчика изделия путем установки параметра init=<полный\_путь\_к\_исполняемому\_файлу>;

4) изменять параметры аутентификации пользователей в конфигурационных файлах PAM-сценариев, находящихся в каталоге /etc/pam.d;

5) устанавливать подгружаемые модули аутентификации (PAM-модули), определяющие мандатные атрибуты сессии пользователя с использованием функций API библиотеки libparsec-mac подсистемы безопасности PARSEC, имена которых начинаются с префиксов mac\_set\_, parsec\_ или pdp\_;

- 6) устанавливать PAM-модули, определяющие привилегии PARSEC сессии пользователя с использованием функций API библиотеки `libparsec-cap` подсистемы безопасности PARSEC, имена которых начинаются с префиксов `mcap` или `parsec_`;
- 7) устанавливать интерпретаторы команд, заменяющие интерпретаторы, входящие в состав изделия (`bash`, `dash`, `PHP`, `Perl`, `Python`, `TCL`, `Ruby`);
- 8) получать доступ к памяти других процессов ПО с использованием привилегии `CAP_SYS_PTRACE` и системного вызова `ptrace`;
- 9) изменять системное время (если наличие возможностей по изменению времени не предусмотрено функциональным назначением ПО);
- 10) динамически изменять сегмент кода ядра ОС и использовать неэкспортируемые символы ядра ОС;
- 11) осуществлять доступ к файлу `ctl` файловой системы `parsecfs` посредством системного вызова `ioctl`, минуя системные функции API-библиотек `libparsec-*`.

17.3.2. Для ПО, функционирующего в среде ОС, должны соблюдаться следующие

условия:

- 1) необходимость и корректность использования в ПО привилегий администратора, прикладного программного интерфейса подсистемы безопасности PARSEC, мандатных привилегий, функционирования в пространстве ядра или только на высоком уровне механизма мандатного контроля целостности должны быть обоснованы в документации на данное ПО;
- 2) для ПО, использующего модуль `wsgi_mod` для Apache из состава изделия, в документации разработчика ПО должен быть определен перечень сценариев работы модуля `wsgi_mod`. При этом должны быть исключены сценарии работы `wsgi_mod` в режимах, предусматривающих работу вне контекста пользователя и изменяющих процесс аутентификации.

17.3.3. При использовании защищенного сервера печати из состава изделия установка и использование альтернативных серверов печати должны быть исключены.

17.3.4. При использовании механизма мандатного управления доступом дополнительно должны соблюдаться следующие условия:

- 1) ПО при обработке запросов пользователей не должно взаимодействовать с защищенной СУБД из состава изделия от имени пользователя с привилегиями `PARSEC_CAP_SETMAC` и `PARSEC_CAP_CHMAC`, позволяющими изменять мандатные атрибуты защищаемых объектов в СУБД;
- 2) ПО, содержащее сетевые службы (программы, обрабатывающие запросы пользователей с применением протоколов стека TCP/IP), которые используют привилегии (`PARSEC_CAP_SETMAC`, `PARSEC_CAP_CHMAC` и `PARSEC_CAP_PRIV_SOCKET`) и приклад-



ной программный интерфейс подсистемы безопасности PARSEC из состава изделия, должно пройти сертификационные исследования, подтверждающие корректность реализации указанных служб;

3) программный компонент RabbitMQ не применять при одновременной обработке данных с различными уровнями конфиденциальности либо для обеспечения взаимодействия процессов с различными уровнями доступа;

4) ПО, обрабатывающее одновременно данные с различными уровнями конфиденциальности, не должно использовать программные пакеты Erlang.

#### **17.4. Условия исключения скрытых каналов**

Вопросы исключения скрытых каналов должны рассматриваться при построении информационных систем, обрабатывающих информацию, содержащую государственную тайну и могут рассматриваться при построении информационных систем, обрабатывающих информацию ограниченного доступа, не содержащую государственную тайну (конфиденциальную информацию).

Для исключения скрытых каналов (информационных потоков) при защите от угрозы целостности информации используется мандатный контроль целостности (см. 4.8), который в условиях установленных в компьютерной системе уровней целостности (уровней доверия) обеспечивает невозможность записи отправителем с низким уровнем доверия информации в объекты с более высоким уровнем доверия.

Для исключения возможности использования отправителем и получателем общего буфера обмена в ОС обеспечивается изоляция процессов (см. 7.1) в совокупности с очисткой областей оперативной памяти при освобождении или выделении (см. 8.1), а также обеспечение запуска процессов в замкнутой относительно остальных процессов среде по памяти, в частности, использование Киоск-2 (см. 16.2) и Xephyr в графической подсистеме, обеспечивающих изоляцию буфера обмена.

Для исключения возможности запуска программ, не участвующих в процессе обработки информации, должен быть активирован механизм замкнутой программной среды и настроен для работы в штатном режиме.

Таким образом, условиями исключения скрытых каналов является реализуемая ОС политика дискреционного управления доступом (см. раздел 3), мандатного управления доступом и мандатного контроля целостности (см. раздел 4), которая является неотъемлемой частью модели политики безопасности ОС. С учетом указанных условий эксплуатации скрытые каналы по памяти не могут быть реализованы, а по времени крайне затруднены, т.е. имеют низкие пропускную способность и вероятность возникновения условий для реализации.

**ПЕРЕЧЕНЬ СОКРАЩЕНИЙ**

- БД — база данных
- ЕПП — единое пространство пользователей
- КСЗ — комплекс средств защиты
- МКЦ — мандатный контроль целостности
- НСД — несанкционированный доступ
- ОС — операционная система специального назначения «Astra Linux Special Edition»
- ПО — программное обеспечение
- ПРД — правила разграничения доступа
- СВТ — средство вычислительной техники
- СЗИ — средства защиты информации
- СЗФС — сетевая защищенная файловая система
- СПО — специальное программное обеспечение
- СУБД — система управления базами данных
- ФС — файловая система
- ЭП — электронная подпись (в соответствии с № 63-ФЗ от 06.04.2011)
- ЭЦП — электронная цифровая подпись (в соответствии с ГОСТ Р 34.10-2012)
- 
- ACL — Access Control List (список контроля доступа)
- ALD — Astra Linux Directory (единое пространство пользователей)
- BIND — Berkley Internet Name Domain (служба доменных имен в сети Интернет)
- CCR — Container Clearance Required (атрибут способа доступа к содержимому контейнера в рамках мандатного управления доступом)
- CIFS — Common Internet File System (общий протокол доступа к файлам Интернет)
- DAC — Discretionary Access Control (дискреционное управление доступом)
- DNS — Domain Name System (система доменных имен)
- FTP — File Transfer Protocol (протокол передачи файлов)
- GID — Group Identifier (идентификатор группы)
- IP — Internet Protocol (межсетевой протокол)
- IPC — InterProcess Communication (межпроцессное взаимодействие)
- LDAP — Lightweight Directory Access Protocol (легковесный протокол доступа к сервисам каталогов)
- MAC — Mandatory Access Control (мандатное управление доступом)
- NFS — Network File System (сетевая файловая система)
- NIS — Network Information Service (сетевая информационная служба)

- NSS – Name Service Switch (служба для организации унифицированного доступа к информации о пользователях, группах, сетевых именах, службах и т.п. на основе конфигурации различных источников, таких как: локальные файлы, различные средства сетевой идентификации (DNS, NIS), а также LDAP)
- PAM – Pluggable Authentication Modules (подключаемые модули аутентификации)
- PID – Process Identifier (идентификатор процесса)
- RSA – Rivest Shamir Adelman (алгоритм по схеме открытого ключа)
- SMB – Server Message Block (блок сообщений сервера)
- SQL – Structured Query Language (язык структурированных запросов)
- TCP – Transmission Control Protocol (протокол передачи данных)
- UDP – User Datagram Protocol (протокол управления передачей данных)
- UID – User Identifier (идентификатор пользователя)

