

Лабораторная работа №5

Операционные системы

Сабралиева Марворид Нуралиевна

Содержание

1	Цель работы	5
2	Выполнение лабораторной работы	6
3	Контрольные вопросы	16
	Список литературы	23

Список иллюстраций

2.1	Выполнение примеров	6
2.2	Выполнение примеров	6
2.3	Выполнение примеров	7
2.4	Выполнение примеров	7
2.5	Работа с каталогами	8
2.6	Работа с каталогами	8
2.7	Настройка прав доступа	9
2.8	Содержимое файла	10
2.9	Работа с файлами	11
2.10	Работа с файлами	11
2.11	Команда mount	12
2.12	Команда fsck	13
2.13	Команда mkfs	14
2.14	Команда kill	15

Список таблиц

1 Цель работы

Ознакомление с файловой системой Linux, её структурой, именами и содержанием каталогов. Приобретение практических навыков по применению команд для работы с файлами и каталогами, по управлению процессами (и работами), по проверке использования диска и обслуживанию файловой системы

2 Выполнение лабораторной работы

1. Выполните все примеры, приведённые в первой части описания лабораторной работы (рис. 2.1).

```
[mnsabralieva@fedora ~]$ cd
[mnsabralieva@fedora ~]$ touch abc1
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp abc1 april
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp abc1 may
[mnsabralieva@fedora ~]$ mkdir monthly
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp april may monthly/
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp monthly/may monthly/june
[mnsabralieva@fedora ~]$ ls monthly/
april june may
[mnsabralieva@fedora ~]$
```

Рис. 2.1: Выполнение примеров

```
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp -r monthly.00/ /tmp
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp -r monthly.00/ /tmp/
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv april july
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv july monthly.00
[mnsabralieva@fedora ~]$ ls monthly.00
april july june may
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv monthly.00 monthly.01
[mnsabralieva@fedora ~]$ mkdir reports
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv monthly.01 reports/
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv reports/monthly.01/ reports/monthly
[mnsabralieva@fedora ~]$
```

Рис. 2.2: Выполнение примеров

```

[msabralieva@fedora ~]$ touch may
[msabralieva@fedora ~]$ ls -l may
-rw-r--r--. 1 msabralieva msabralieva 0 мар 11 16:53 may
[msabralieva@fedora ~]$ chmod u+x may
[msabralieva@fedora ~]$ ls -l may
-rwxr--r--. 1 msabralieva msabralieva 0 мар 11 16:53 may
[msabralieva@fedora ~]$ chmod u-x may
[msabralieva@fedora ~]$ ls -l may
-rw-r--r--. 1 msabralieva msabralieva 0 мар 11 16:53 may
[msabralieva@fedora ~]$

```

Рис. 2.3: Выполнение примеров

```

[msabralieva@fedora ~]$ mkdir monthly
mkdir: невозможно создать каталог «monthly»: Файл существует
[msabralieva@fedora ~]$ chmod g-r, o-r monthly/
chmod: неверный режим: «g-r,»
По команде «chmod --help» можно получить дополнительную информацию.
[msabralieva@fedora ~]$ chmod g-r,o-r monthly/
[msabralieva@fedora ~]$ touch abc1
[msabralieva@fedora ~]$
[msabralieva@fedora ~]$ chmod g+w abc1

```

Рис. 2.4: Выполнение примеров

2.1. Скопируем файл `/usr/include/sys/io.h` в домашний каталог и назовем его `equipment`. 2.2- 2.5 В домашнем каталоге создаем директорию `ski.places` и перемещаем в него файл `equipment`. Переименуем `places/equipment` в `ski.places/equiplist`. Создадим в домашнем каталоге файл `abc1` и скопируем его в каталог `ski.plase` с названием `equiplist2` (рис. 2.5).

```

[mnsabralieva@fedora ~]$ mv io.h equipment
[mnsabralieva@fedora ~]$ mkdir ski.plases
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv ski.plases/equipment ski.plases/equiplist
mv: не удалось выполнить stat для 'ski.plases/equipment': Нет такого файла или каталога
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv equipment ^C
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv equipment ski.plases/
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv ski.plases/equipment ski.plases/equiplist
[mnsabralieva@fedora ~]$ touch abc1
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp abc1
cp: после 'abc1' пропущен операнд, задающий целевой файл
По команде «cp --help» можно получить дополнительную информацию.
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp abc1 ski.plases/equiplist2

```

Рис. 2.5: Работа с каталогами

2.6-2.8 Создадим каталог с именем equipment в каталоге ski.plases и переместим в него файлы ski.plases/equiplist и equiplist2. Создадим и переместим каталог newdir в каталог ski.plases и назовем его plans (рис. 2.6).

```

[mnsabralieva@fedora ~]$ cd ski.plases/
[mnsabralieva@fedora ski.plases]$ mkdir equipment
[mnsabralieva@fedora ski.plases]$ mv equiplist equipment/
[mnsabralieva@fedora ski.plases]$ mv equiplist2 equipment/
[mnsabralieva@fedora ski.plases]$ cd
[mnsabralieva@fedora ~]$ mkdir newdir
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv newdir/ ski.plases/
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv ski.plases/newdir/ ski.plases/plans
[mnsabralieva@fedora ~]$

```

Рис. 2.6: Работа с каталогами

3. Определим опции команды `chmod`, необходимые для того, чтобы присвоить перечисленным ниже файлам выделенные права доступа. а) (drwxr-r-) australia б) (drwx-x-x) play в) (-r-xr-r-) my_os г) (-rw-rw-r-) feathers (рис. 2.7).


```

[mnsabralieva@fedora ~]$ mkdir australia play
[mnsabralieva@fedora ~]$ touch my_os feathers
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod 744 australia/
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod 711 play/
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod 544 my_os
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod 664 feathers
[mnsabralieva@fedora ~]$ ls -l
итого 0
-rw-rw-r--. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 мар 11 17:59 abc1
drwxr--r--. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 мар 11 19:49 australia
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 8 фев 25 15:09 bin
-rw-rw-r--. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 мар 11 19:50 feathers
-rw-r--r--. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 мар 11 16:53 may
drwx--x--x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 24 мар 11 16:46 monthly
-r-xr--r--. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 мар 11 19:50 my_os
drwx--x--x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 мар 11 19:49 play
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 14 мар 11 16:52 reports
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 28 мар 11 18:08 ski.plases
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 мар 1 16:08 tmp
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 56 фев 25 19:21 work
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 фев 22 22:15 Видео
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 0 фев 22 22:15 Документы
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 380 мар 11 14:26 Загрузки
drwxr-xr-x. 1 mnsabralieva mnsabralieva 50 фев 24 22:37 Изображения

```

Рис. 2.7: Настройка прав доступа

4.1 Просмотрим содержимое файла /etc/passwd (рис. 2.8).

```
/etc/passwd 1067/2650
root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
bin:x:1:1:bin:/bin:/sbin/nologin
daemon:x:2:2:daemon:/sbin:/sbin/nologin
adm:x:3:4:adm:/var/adm:/sbin/nologin
lp:x:4:7:lp:/var/spool/lpd:/sbin/nologin
sync:x:5:0:sync:/sbin:/bin/sync
shutdown:x:6:0:shutdown:/sbin:/sbin/shutdown
halt:x:7:0:halt:/sbin:/sbin/halt
mail:x:8:12:mail:/var/spool/mail:/sbin/nologin
operator:x:11:0:operator:/root:/sbin/nologin
games:x:12:100:games:/usr/games:/sbin/nologin
ftp:x:14:50:FTP User:/var/ftp:/sbin/nologin
nobody:x:65534:65534:Kernel Overflow User:/:/sbin/nologin
dbus:x:81:81:System Message Bus:/:/usr/sbin/nologin
apache:x:48:48:Apache:/usr/share/httpd:/sbin/nologin
tss:x:59:59:Account used for TPM access:/:/sbin/nologin
systemd-network:x:192:192:systemd Network Management:/:/usr/sbin/nologin
systemd-oom:x:999:999:systemd Userspace OOM Killer:/:/usr/sbin/nologin
systemd-resolve:x:193:193:systemd Resolver:/:/usr/sbin/nologin
qemu:x:107:107:qemu user:/:/sbin/nologin
polkitd:x:998:997:User for polkitd:/:/sbin/nologin
avahi:x:70:70:Avahi mDNS/DNS-SD Stack:/var/run/avahi-daemon:/sbin/nologin
1Помощь 2Раз~рн 3Выход 4Hex 5Пер~ти 6 7Поиск 8Исх~ый 9Формат
```

Рис. 2.8: Содержимое файла

4.2.-4.5 Скопируем файл feathers в файл file.old и переместите файл file.old в каталог play.Скопируем каталог play в каталог fun. Переместим каталог fun в каталог play и назовем его games. 4.6. Лишим владельца файла ~/feathers права на чтение. 4.7. Что произойдёт, если мы попытаемся просмотреть файл feathers командой cat? Ответ: нам будет отказано в доступе 4.8. Что произойдёт, если вы попытаетесь скопировать файл feathers? Ответ: нам будет отказано в доступе, так как мы ограничили себя в доступе для чтения (рис. 2.9).

```

[mnsabralieva@fedora ~]$ cp feathers file.old
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv file.old play/
[mnsabralieva@fedora ~]$ mkdir fun
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv -R fun/ play/games
mv: неверный ключ - «R»
По команде «mv --help» можно получить дополнительную информацию.
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv fun/ play/games
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod u-r feathers
[mnsabralieva@fedora ~]$ cat feathers
cat: feathers: Отказано в доступе
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp feathers feathers2
cp: невозможно открыть 'feathers' для чтения: Отказано в доступе
[mnsabralieva@fedora ~]$

```

Рис. 2.9: Работа с файлами

4.9.-4.11. Дадим владельцу файла feathers право на чтение. Лишим владельца каталога play права на выполнение и перейдем в каталог play. Что произошло? Ответ: нам отказано в доступе 4.12. Вернем владельцу каталога play право на выполнение. (рис. 2.10).

```

По команде «mv --help» можно получить дополнительную информацию.
[mnsabralieva@fedora ~]$ mv fun/ play/games
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod u-r feathers
[mnsabralieva@fedora ~]$ cat feathers
cat: feathers: Отказано в доступе
[mnsabralieva@fedora ~]$ cp feathers feathers2
cp: невозможно открыть 'feathers' для чтения: Отказано в доступе
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod u+r feathers
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod u-x play/
[mnsabralieva@fedora ~]$ cd play/
bash: cd: play/: Отказано в доступе
[mnsabralieva@fedora ~]$ chmod +x play/
[mnsabralieva@fedora ~]$

```

Рис. 2.10: Работа с файлами

5. Прочитаем man по командам mount, fsck, mkfs, kill. (рис. 2.11).

```

MOUNT(8)                                System Administration                                MOUNT(8)

NAME
    mount - mount a filesystem

SYNOPSIS
    mount [-h|-V]

    mount [-l] [-t fstype]

    mount -a [-fFnrsvw] [-t fstype] [-O optlist]

    mount [-fnrsvw] [-o options] device mountpoint

    mount [-fnrsvw] [-t fstype] [-o options] device mountpoint

    mount --bind|--rbind|--move olddir newdir

    mount
    --make-[shared|slave|private|unbindable|rshared|rslave|rprivate|runbi
le]
    mountpoint

Manual page mount(8) line 1 (press h for help or a to quit)

```

Рис. 2.11: Команда mount

Монтирование файловой системы к общему дереву каталогов. Для размонтирования используется команда `unmount`.

```
FCK(8)                                System Administration                                FCK(8)

NAME
    fsck - check and repair a Linux filesystem

SYNOPSIS
    fsck [-lsAVRTMNP] [-r [fd]] [-C [fd]] [-t fstype] [filesystem...] [--]
    [fs-specific-options]

DESCRIPTION
    fsck is used to check and optionally repair one or more Linux
    filesystems. filesystem can be a device name (e.g., /dev/hdc1,
    /dev/sdb2), a mount point (e.g., /, /usr, /home), or an filesystem
    label or UUID specifier (e.g.,
    UUID=8868abf6-88c5-4a83-98b8-bfc24057f7bd or LABEL=root). Normally, t
    fsck program will try to handle filesystems on different physical dis
    drives in parallel to reduce the total amount of time needed to check
    all of them.

    If no filesystems are specified on the command line, and the -A optio
    is not specified, fsck will default to checking filesystems in
    /etc/fstab serially. This is equivalent to the -As options.
```

Manual page fsck(8) line 1 (press h for help or q to quit)

Рис. 2.12: Команда fsck

fsck (проверка файловой системы) – это утилита командной строки, которая позволяет выполнять проверки согласованности и интерактивное исправление в одной или нескольких файловых системах Linux. Она использует программы, специфичные для типа файловой системы, которую она проверяет. Вы можете использовать команду fsck для восстановления поврежденных файловых систем в ситуациях, когда система не загружается или раздел не может быть смонтирован.

```

MKFS(8)                                System Administration                                MKFS(
NAME
    mkfs - build a Linux filesystem

SYNOPSIS
    mkfs [options] [-t type] [fs-options] device [size]

DESCRIPTION
    This mkfs frontend is deprecated in favour of filesystem specific
    mkfs.<type> utils.

    mkfs is used to build a Linux filesystem on a device, usually a hard
    disk partition. The device argument is either the device name (e.g.,
    /dev/hda1, /dev/sdb2), or a regular file that shall contain the
    filesystem. The size argument is the number of blocks to be used for
    the filesystem.

    The exit status returned by mkfs is 0 on success and 1 on failure.

    In actuality, mkfs is simply a front-end for the various filesystem
    builders (mkfs.fstype) available under Linux. The filesystem-specific
    builder is searched for via your PATH environment setting only. Please
    Manual page mkfs(8) line 1 (press h for help or q to quit)

```

Рис. 2.13: Команда mkfs

Буквы в mkfs значке означают “make file system” (создать файловую систему). Команда обычно используется для управления устройствами хранения в Linux. Вы можете рассматривать mkfs как инструмент командной строки для форматирования диска в определенной файловой системе.

```
KILL(1)                                User Commands                                KILL(1)

NAME
    kill - terminate a process

SYNOPSIS
    kill [-signal|-s signal|-p] [-q value] [-a] [--timeout milliseconds
    signal] [--] pid|name...

    kill -l [number] | -L

DESCRIPTION
    The command kill sends the specified signal to the specified processes
    or process groups.

    If no signal is specified, the TERM signal is sent. The default action
    for this signal is to terminate the process. This signal should be used
    in preference to the KILL signal (number 9), since a process may
    install a handler for the TERM signal in order to perform clean-up
    steps before terminating in an orderly fashion. If a process does not
    terminate after a TERM signal has been sent, then the KILL signal may
    be used; be aware that the latter signal cannot be caught, and so does
    not give the target process the opportunity to perform any clean-up

Manual page kill(1) line 1 (press h for help or q to quit)
```

Рис. 2.14: Команда kill

Системный вызов `kill` может быть использован для посылки какого-либо сигнала какому-либо процессу или группе процесса. # Выводы

В ходе данной работы мы ознакомились с файловой системой Linux, её структурой, именами и содержанием каталогов. Научились совершать базовые операции с файлами, управлять правами их доступа для пользователя и групп. Ознакомились с Анализом файловой системы. А также получили базовые навыки по проверке использования диска и обслуживанию файловой системы.

3 Контрольные вопросы

1. Дайте характеристику каждой файловой системе, существующей на жёстком диске компьютера, на котором вы выполняли лабораторную работу.

Ответ: Ext2FS (расширенная файловая система номер два). Многие годы ext2 была файловой системой по умолчанию в GNU/Linux. Ext2 заменила собой Extended File System (вот откуда появилось “Second” в названии). В “новой” файловой системе были исправлены некоторые проблемы, а также убраны ограничения. Отличная стабильность, комплексные инструментальные средства для спасения удаленных файлов, очень долгое время перезагрузки после аварии, есть вероятность частичной или полной потери данных после аварии. Одним из главных недостатков “традиционных” файловых систем, подобных Ext2FS, является низкая сопротивляемость к резким системным сбоям (сбой питания или авария программного обеспечения) Ext3 (Расширенная файловая система номер три) - является наследником файловой системы Ext2FS. Ext3 совместима с Ext2, но обладает одной новой и очень интересной особенностью – запись. Процесс сохранения объекта происходит прежде чем запись в журнал. В результате мы получаем всегда последовательную файловую систему. Это приводит к тому, что при появлении проблем, проверка и восстановление происходят очень быстро. Время, потраченное на то, чтобы проверить файловую систему таким образом, пропорционально его фактическому использованию и не больше его размера. ReiserFS (Это тоже журналируемая файловая система подобно Ext3FS, но их внутренняя структура радикально отличается. В ReiserFS ис-

пользуется концепция бинарных деревьев (binary-tree), позаимствованная из программного обеспечения баз данных. JFS (журналируемая файловая система). JFS была разработана и использовалась IBM. Вначале JFS была закрытой системой, но недавно IBM решила открыть доступ для движения свободного программного обеспечения. Внутренняя структура JFS близка к ReiserFS. Средняя стабильность, нет комплексных инструментальных средств для спасения удаленных файлов, очень быстрая перезагрузка после аварии, очень хорошее восстановление данных после аварии.

2. Приведите общую структуру файловой системы и дайте характеристику каждой директории первого уровня этой структуры. Ответ: • Загрузочный блок занимает первый блок файловой системы. Только корневая файловая система имеет активный загрузочный блок, хотя место для него резервируется в каждой файловой системе. • Суперблок располагается непосредственно за загрузочным блоком и содержит самую общую информацию о ФС (размер ФС, размер области индексных дескрипторов, их число, список свободных блоков, свободные индексные дескрипторы и т. д.). Суперблок всегда находится в оперативной памяти. Различные версии ОС Unix способны поддерживать разные типы файловых систем. Поэтому у структуры суперблока могут быть варианты (сведения о свободных блоках, например, часто хранятся не как список, а как шкала бит), но суперблок всегда располагается за загрузочным блоком. При монтировании файловой системы в оперативной памяти создается копия ее суперблока. Все последующие операции по созданию и удалению файлов влекут изменения копии суперблока в оперативной памяти. Эта копия периодически записывается на магнитный диск. Обычно причиной повреждения файловой системы является отключение электропитания (или зависание ОС) в тот момент, когда система производит копирование суперблока из оперативной памяти на магнитный диск. • Область индексных дескрипторов содержит описатели файлов (inode). С каждым файлом связан один inode, но одному inode

может соответствовать несколько файлов. Binode хранится вся информация о файле, кроме его имени. Область индексных дескрипторов имеет фиксированный формат и располагается непосредственно за суперблоком. Общее число описателей и, следовательно, максимальное число файлов задается в момент создания файловой системы. Описатели нумеруются натуральными числами. Первый описатель используется ОС для описания специального файла (файла «Плохих блоков»). То есть поврежденные блоки раздела рассматриваются ОС как принадлежащие к специальному файлу и поэтому считаются «занятыми». Второй – описывает корневой каталог файловой системы. • В области данных расположены как обычные файлы, так и файлы каталогов (в том числе корневой каталог). Специальные файлы представлены в ФС только записями в соответствующих каталогах и индексными дескрипторами специального формата, т. е. места в области памяти не занимают.

3. Какая операция должна быть выполнена, чтобы содержимое некоторой файловой системы было доступно операционной системе? Ответ: Команда `cat` - позволяет вывести на экран содержимое любого файла, однако в таком виде эта команда практически не используется. Если файл слишком большой, то его содержимое пролистается на экране, а Вы увидите только последние строки файла. С помощью этой команды можно комбинировать и объединять копии файлов, а также создавать новые файлы. Если набрать просто в командной строке `cat` и нажать `Enter`, то можно вводить (и соответственно видеть) текст на экране. Повторное нажатие клавиши `Enter` удвоит строку и позволит начать следующую. Когда текст набран, следует одновременно нажать клавиши `Ctrl` и `d`.
4. Назовите основные причины нарушения целостности файловой системы. Как устранить повреждения файловой системы? Ответ: Некорректность файловой системы может возникать: • В результате насильственного прерывания операций ввода-вывода, выполняемых непосредственно с диском.

- В результате нарушения работы дискового кэша. Кэширование данных с диска предполагает, что в течение некоторого времени результаты операций ввода-вывода никак не сказываются на содержимом диска — все изменения происходят с копиями блоков диска, временно хранящихся в буферах оперативной памяти (в этих буферах оседают данные из пользовательских файлов и служебная информация файловой системы, такая как каталоги, индексные дескрипторы, списки свободных, занятых и поврежденных блоков и т. п.)

5. Как создаётся файловая система? Ответ: Общее дерево файлов и каталогов системы Linux формируется из отдельных “ветвей”, соответствующих различным физическим носителям. В UNIX нет понятия “форматирования диска” (и команды форматирования), а используется понятие “создание файловой системы”. Когда мы получаем новый носитель, например, жесткий диск, мы должны создать на нем файловую систему. То есть каждому носителю ставится в соответствие отдельная файловая система. Чтобы эту файловую систему использовать для записи в нее файлов, надо ее вначале подключить в общее дерево каталогов (“смонтировать”). Вот и получается, что можно говорить о монтировании файловых систем или о монтировании носителей (с созданными на них файловыми системами). Например, создается файловая система типа ext2fs. Создание файловой системы типа ext2fs подразумевает создание в данном разделе на диске суперблока, таблицы индексных дескрипторов и совокупности блоков данных. Делается все это все с помощью команды mkfs. В простейшем случае достаточно дать эту команду в следующем формате: [root]# mkfs -t ext2 /dev/hda5, где /dev/hda5 надо заменить указанием на соответствующее устройство или раздел. Например, если вы хотите создать файловую систему на дискете, то команда примет вид: [root]# mkfs -t ext2 /dev/fd0 После выполнения команды mkfs в указанном разделе будет создана файловая система ext2fs. В новой файловой системе автоматически создается один каталог с именем

lost+found. Он используется в экстренных случаях программой fsck, поэтому не удаляйте его. Для того, чтобы начать работать с новой файловой системой, необходимо подключить ее в общее дерево каталогов, что делается с помощью команды mount. В качестве параметров команде mount надо, как минимум, указать устройство и “точку монтирования”. Точкой монтирования называется тот каталог в уже существующем и известном системе дереве каталогов, который будет теперь служить корневым каталогом для подключаемой файловой системы. После монтирования файловой системы в каталог /mnt/disk2 прежнее содержимое этого каталога станет для вас недоступно до тех пор, пока вы не размонтируете вновь подключенную файловую систему. Прежнее содержимое не уничтожается, а просто становится временно недоступным. Поэтому в качестве точек монтирования лучше использовать пустые каталоги (заранее заготовленные).

6. Дайте характеристику командам, которые позволяют просмотреть текстовые файлы. Ответ: Для просмотра небольших файлов удобно пользоваться командой cat. Формат команды: cat имя-файла Для просмотра больших файлов используйте команду less — она позволяет осуществлять постраничный просмотр файлов (длина страницы соответствует размеру экрана). Формат команды: less имя-файла Для управления процессом просмотра можно использовать следующие управляющие клавиши: - Space — переход на следующую страницу, - ENTER — сдвиг вперед на одну строку, - b — возврат на предыдущую страницу, - h — обращение за подсказкой, - q — выход в режим командной строки. Для просмотра начала файла можно воспользоваться командой head. По умолчанию она выводит первые 10 строк файла. Формат команды: head [-n] имяфайла, где n — количество выводимых строк. Команда tail выводит несколько (по умолчанию 10) последних строк файла. Формат команды: tail [-n] имя-файла, где n — количество выводимых строк.
7. Приведите основные возможности команды cp в Linux. Ответ: Копирование отдельных файлов Для копирования файла следует использовать утилиту cp

с аргументами, представленными путями к исходному и целевому файлам. Копирование файлов в другую директорию В том случае, если в качестве пути к целевому файлу используется путь к директории, исходные файлы будут скопированы в эту целевую директорию. Команда `cp -r` Для копирования директорий целиком следует использовать команду `cp -r` (параметр `-r` позволяет осуществлять рекурсивное копирование всех файлов из всех поддиректорий). Копирование множества файлов в директорию Вы также можете использовать утилиту `cp` для копирования множества файлов в одну директорию. В этом случае последний аргумент (аргумент, указывающий на цель) должен быть представлен путем к директории. Команда `cp -i` Для предотвращения перезаписи существующих файлов в ходе использования утилиты `cp` следует использовать параметр `-i` (для активации интерактивного режима копирования).

8. Назовите и дайте характеристику командам перемещения и переименования файлов и каталогов. Ответ: Команды `mv` и `mvdir` предназначены для перемещения и переименования файлов и каталогов. Формат команды `mv`: `mv [-опции] старый_файл новый_файл` Примеры: • Переименование файлов в текущем каталоге. Изменить название файла `april` на `july` в домашнем каталоге: `cd mv april july` • Перемещение файлов в другой каталог. Переместить файл `july` в каталог `monthly.00`: `mv july monthly.00 ls monthly.00` Результат: `april july june may`. Если необходим запрос подтверждения о перезаписи файла, то нужно использовать опцию `i`. • Переименование каталогов в текущем каталоге. Переименовать каталог `monthly.00` в `monthly.01` `mv monthly.00 monthly.01` • Перемещение каталога в другой каталог. Переместить каталог `monthly.01` в каталог `reports`: `mkdir reports mv monthly.01 reports` • Переименование каталога, не являющегося текущим. Переименовать каталог `reports/monthly.01` в `reports/monthly`: `mv reports/monthly.01 reports/monthly`
9. Что такое права доступа? Как они могут быть изменены? Ответ: Права доступа — совокупность правил, регламентирующих порядок и условия доступа

субъекта к объектам информационной системы (информации, её носителям, процессам и другим ресурсам). Права доступа к файлу или каталогу можно изменить, воспользовавшись командой `chmod`. Сделать это может владелец файла (или каталога) или пользователь с правами администратора. Формат команды: `chmod режим имя_файла` Режим (в формате команды) имеет следующие компоненты структуры и способ записи: = установить право - лишить права + дать право `r` чтение `w` запись `x` выполнение `u` (user) владелец файла `g` (group) группа, к которой принадлежит владелец файла `o` (others) все остальные В работе с правами доступа можно использовать их цифровую запись (восьмеричное значение) вместо символьной

Список литературы