

# **Отчёт по лабораторной работе №5**

**Анализ файловой структуры UNIX. Команды для работы с файлами и каталогами**

Ванчинга Дэвид

# Содержание

1	Цель работы	4
2	Выполнение лабораторной работы	5
3	Вывод	13
4	Контрольные вопросы	14

## Список иллюстраций

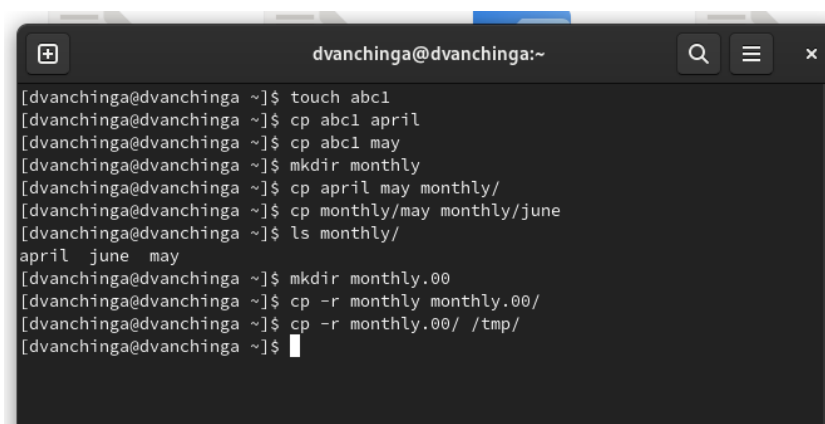
2.1	Выполнение примеров . . . . .	5
2.2	Выполнение примеров . . . . .	5
2.3	Выполнение примеров . . . . .	6
2.4	Работа с каталогами . . . . .	6
2.5	Настройка прав доступа . . . . .	7
2.6	Файл <code>/etc/passwd</code> . . . . .	8
2.7	Работа с файлами и правами доступа . . . . .	8
2.8	Команда <code>mount</code> . . . . .	9
2.9	Команда <code>fsck</code> . . . . .	10
2.10	Команда <code>mkfs</code> . . . . .	11
2.11	Команда <code>kill</code> . . . . .	12

# 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, по проверке использования диска и обслуживанию файловой системы.

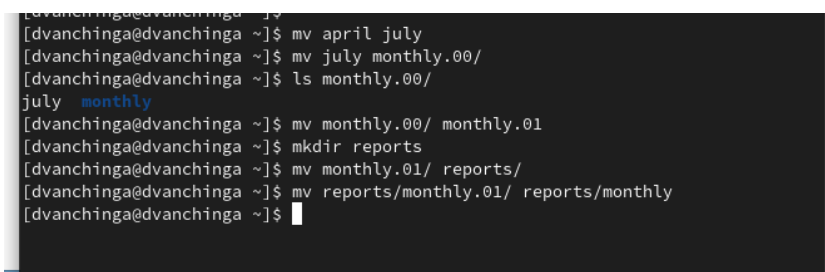
## 2 Выполнение лабораторной работы

1. Выполним примеры, приведённые в первой части описания лабораторной работы.



```
dvanchinga@dvanchinga:~$ touch abc1
dvanchinga@dvanchinga:~$ cp abc1 april
dvanchinga@dvanchinga:~$ cp abc1 may
dvanchinga@dvanchinga:~$ mkdir monthly
dvanchinga@dvanchinga:~$ cp april may monthly/
dvanchinga@dvanchinga:~$ cp monthly/may monthly/june
dvanchinga@dvanchinga:~$ ls monthly/
april  june  may
dvanchinga@dvanchinga:~$ mkdir monthly.00
dvanchinga@dvanchinga:~$ cp -r monthly monthly.00/
dvanchinga@dvanchinga:~$ cp -r monthly.00/ /tmp/
dvanchinga@dvanchinga:~$
```

Рис. 2.1: Выполнение примеров



```
dvanchinga@dvanchinga:~$ mv april july
dvanchinga@dvanchinga:~$ mv july monthly.00/
dvanchinga@dvanchinga:~$ ls monthly.00/
july  monthly
dvanchinga@dvanchinga:~$ mv monthly.00/ monthly.01
dvanchinga@dvanchinga:~$ mkdir reports
dvanchinga@dvanchinga:~$ mv monthly.01/ reports/
dvanchinga@dvanchinga:~$ mv reports/monthly.01/ reports/monthly
dvanchinga@dvanchinga:~$
```

Рис. 2.2: Выполнение примеров

```

[dvanchinga@dvanchinga ~]$
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ touch may
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ ls -l may
-rw-r--r--. 1 dvanchinga dvanchinga 0 map  9 14:58 may
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod +x may
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ ls -l may
-rwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 map  9 14:58 may
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod -x may
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ ls -l may
-rw-r--r--. 1 dvanchinga dvanchinga 0 map  9 14:58 may
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cd
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mkdir monthly/
mkdir: невозможно создать каталог «monthly/»: Файл существует
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod g-r,o-r monthly/
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cd
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ touch abc1
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod g+w abc1
[dvanchinga@dvanchinga ~]$

```

Рис. 2.3: Выполнение примеров

2.1. Скопируем файл /usr/include/sys/io.h в домашний каталог и переименуем его equipment. Такого нет, взяли другой файл.

2.2. - 2.5. В домашнем каталоге создаем директорию ski.plases. и перемещаем в него файл equipment. Переименовываем файл equipment в equiplist. После этого создаем в домашнем каталоге файл abc1 и копируем его в каталог ski.plases. и переименовываем в equiplist2. 2.6. - 2.7. Создаем каталог с именем equipment в каталоге ski.plases. Перемещаем файлы equiplist и equiplist2 в каталог equipment. 2.8. Создаем и перемещаем каталог newdir в каталог ski.plases и называем его plans.

```

[dvanchinga@dvanchinga ~]$
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cp /usr/include/linux/sysinfo.h ~
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mv sysinfo.h equipment
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mkdir ski.plases
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mv equipment ski.plases/
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mv ski.plases/equipment ski.plases/equiplist
[dvanchinga@dvanchinga ~]$
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ touch abc1
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cp abc1 ski.plases/equiplist2
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cd ski.plases/
[dvanchinga@dvanchinga ski.plases]$ mkdir equipment
[dvanchinga@dvanchinga ski.plases]$ mv equiplist equipment/
[dvanchinga@dvanchinga ski.plases]$ mv equiplist2 equipment/
[dvanchinga@dvanchinga ski.plases]$ cd
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mkdir newdir
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mv newdir/ ski.plases/
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mv ski.plases/newdir/ ski.plases/plans
[dvanchinga@dvanchinga ~]$

```

Рис. 2.4: Работа с каталогами

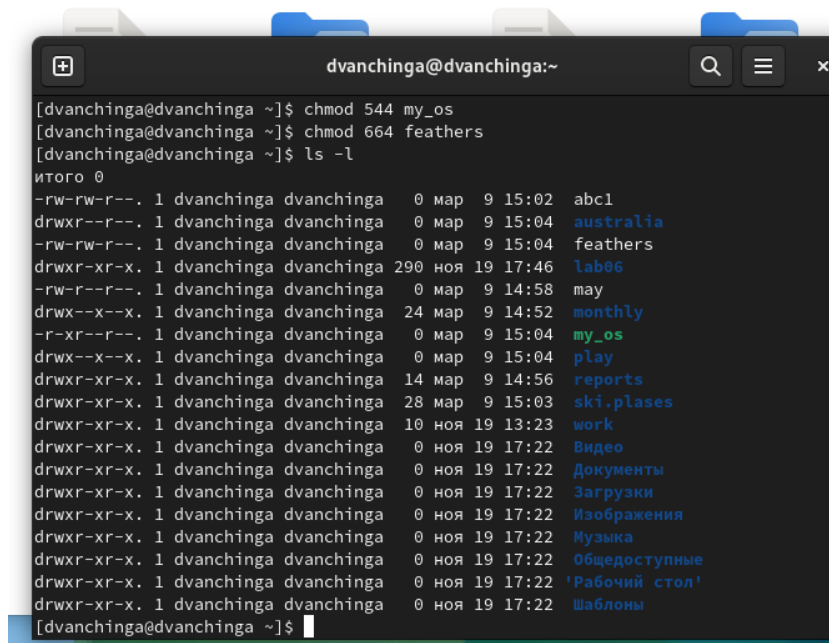
3. Определим опции команды `chmod`, необходимые для того, чтобы присвоить файлам из хода работы нужные права доступа.

a) Australia (`drwxr-r-`)

b) play (`drwx-x-x`)

c) My\_ос (`-r-xr-r-`)

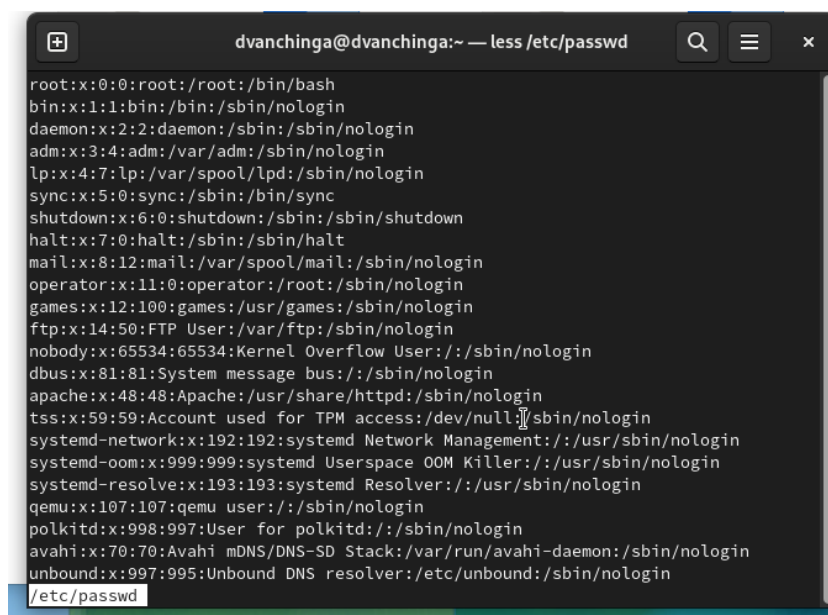
d) feathers (`-rw-rw-r-`)



```
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod 544 my_os
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod 664 feathers
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ ls -l
итого 0
-rw-rw-r--. 1 dvanchinga dvanchinga 0 мар 9 15:02 abc1
drwxr--r--. 1 dvanchinga dvanchinga 0 мар 9 15:04 australia
-rw-rw-r--. 1 dvanchinga dvanchinga 0 мар 9 15:04 feathers
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 290 ноя 19 17:46 lab06
-rw-r--r--. 1 dvanchinga dvanchinga 0 мар 9 14:58 may
drwx--x--x. 1 dvanchinga dvanchinga 24 мар 9 14:52 monthly
-r-xr--r--. 1 dvanchinga dvanchinga 0 мар 9 15:04 my_os
drwx--x--x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 мар 9 15:04 play
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 14 мар 9 14:56 reports
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 28 мар 9 15:03 ski.places
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 10 ноя 19 13:23 work
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 Видео
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 Документы
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 Загрузки
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 Изображения
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 Музыка
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 Общедоступные
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 'Рабочий стол'
drwxr-xr-x. 1 dvanchinga dvanchinga 0 ноя 19 17:22 Шаблоны
[dvanchinga@dvanchinga ~]$
```

Рис. 2.5: Настройка прав доступа

4.1. Просмотрим содержимое файла `/etc/passwd`.



```
dvanchinga@dvanchinga:~ — less /etc/passwd
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:/:/sbin/nologin
apache:x:48:48:Apache:/usr/share/httpd:/sbin/nologin
tss:x:59:59:Account used for TPM access:/dev/null:/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
unbound:x:997:995:Unbound DNS resolver:/etc/unbound:/sbin/nologin
/etc/passwd
```

Рис. 2.6: Файл /etc/passwd

4.2 - 4.12. Выполним все указанные действия по перемещению файлов и каталогов



```
[dvanchinga@dvanchinga ~]$
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cp feathers file.old
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mv file.old play/
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mkdir fun
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cp -R play/ fun/
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ mv fun/ play/games
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod -r feathers
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cat feathers
cat: feathers: Отказано в доступе
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cp feathers feathers2
cp: невозможно открыть 'feathers' для чтения: Отказано в доступе
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod -x play/
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ cd play/
bash: cd: play/: Отказано в доступе
[dvanchinga@dvanchinga ~]$ chmod +x play/
[dvanchinga@dvanchinga ~]$
```

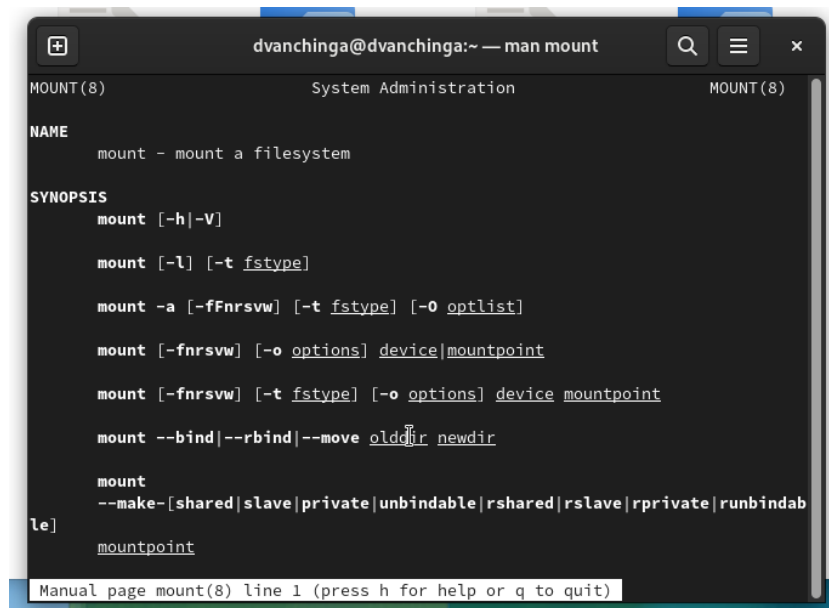
Рис. 2.7: Работа с файлами и правами доступа

4.7. Если мы попытаемся просмотреть файл feathers командой cat, то нам будет отказано в доступе.

4.8. Если мы попытаемся скопировать файл feathers то у нас не получится это сделать так как мы ограничили себя в доступе для чтения.



5. Прочитаем man по командам mount, fsck, mkfs, kill и кратко их охарактеризуем, приведя примеры.



```
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|runbindable]
    mountpoint

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

Рис. 2.8: Команда mount

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

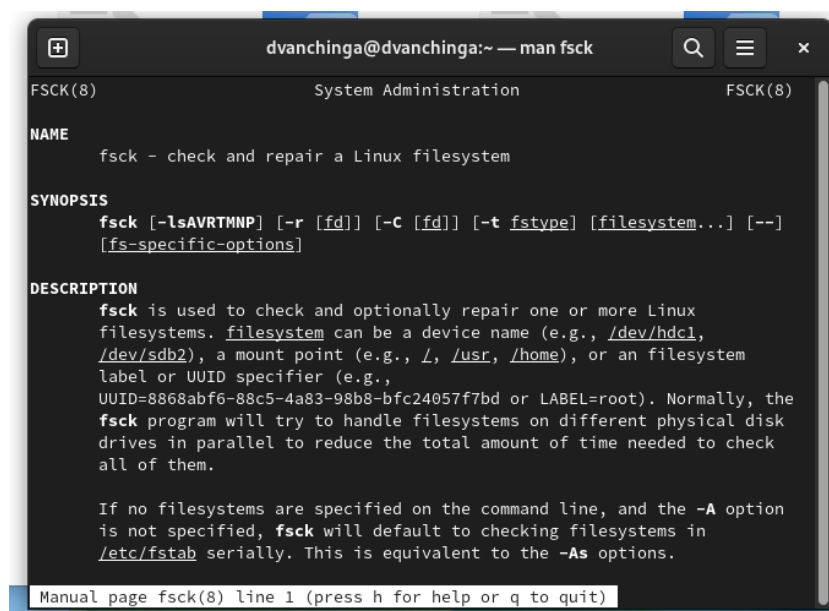
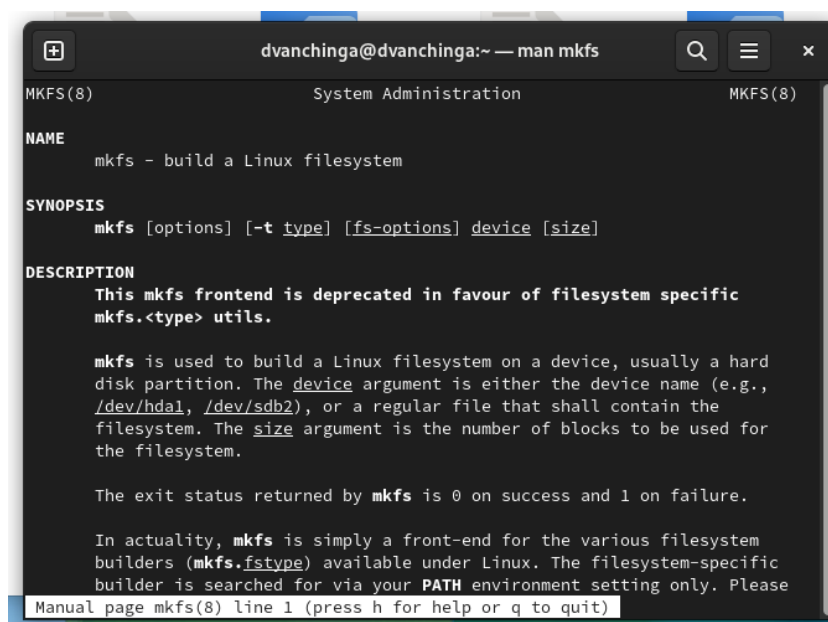
A screenshot of a terminal window titled 'dvanchinga@dvanchinga:~ — man fsck'. The window displays the manual page for the 'fsck' command. The page is divided into sections: 'NAME', 'SYNOPSIS', and 'DESCRIPTION'. The 'NAME' section states 'fsck - check and repair a Linux filesystem'. The 'SYNOPSIS' section shows the command syntax: 'fsck [-lsAVRTMNP] [-r [fd]] [-C [fd]] [-t fstype] [filesystem...] [--] [fs-specific-options]'. The 'DESCRIPTION' section explains that 'fsck' is used to check and optionally repair one or more Linux filesystems, and lists various options for specifying filesystems and checking options. At the bottom of the terminal, a status bar reads 'Manual page fsck(8) line 1 (press h for help or q to quit)'.

Рис. 2.9: 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.



```
dvanchinga@dvanchinga:~ — man mkfs
MKFS(8)                                System Administration                                MKFS(8)

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.

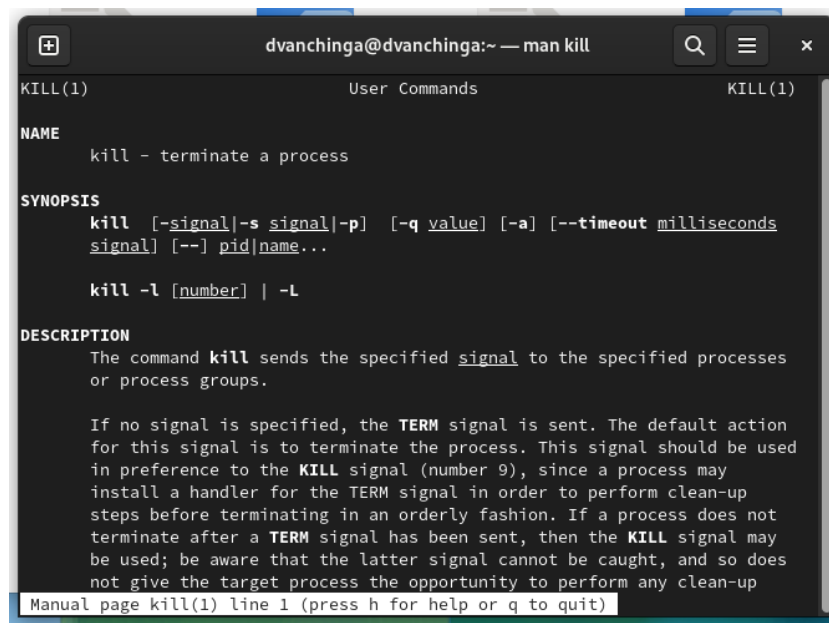
    The exit status returned by mkfs is 0 on success and 1 on failure.

    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. 2.10: 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. 2.11: Команда kill

Системный вызов kill может быть использован для послыки какого-либо сигнала какому-либо процессу или группе процесса.

## 3 Вывод

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.

## 4 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 используется 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». Вторым 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 вперёд 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] имя-файла`, 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 `mkdir` 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