

**МИНОБРНАУКИ РОССИИ**  
**САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ**  
**ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ**  
**«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)**  
**Кафедра МО ЭВМ**

**ОТЧЕТ**  
**по лабораторной работе №2**  
**по дисциплине «Операционные системы»**  
**Тема: Файловые системы в UNIX-подобных ОС**

Студентка гр. 2384

Соц Е.А.

Преподаватель

Душутина Е.В.

Санкт-Петербург

2024

## Цель работы.

Проанализировать функциональное назначение структурных элементов дерева ФС. Определить размещение корневого каталога (корневой ФС).

## Задание.

1. Ознакомиться с типами файлов исследуемой ФС. Применяя утилиту *ls*, отфильтровать по одному примеру каждого типа файла используемой вами ФС. Комбинируя различные ключи утилиты рекурсивно просканировать все дерево, анализируя крайнюю левую позицию выходной информации полученной посредством *ls -l*. Результат записать в выходной файл с указанием полного пути каждого примера. Выполнить задание сначала в консоли построчно, выбирая необходимые сочетания ключей (в командной строке), а затем оформить как скрипт с задаваемым в командной строке именем файла как параметр

Файлы системы могут быть следующих типов:

- Обычный файл
- b Специальный файл блочного устройства
- c Файл символьного устройства
- d Директория
- l Символьная ссылка
- p FIFO
- s Сокет

2. Получить все *жесткие ссылки* на заданный файл, находящиеся в разных каталогах пользовательского пространства (разными способами, не применяя утилиты *file* и *find*). Использовать конвейеризацию и фильтрацию. Оформить в виде скрипта.

3. Проанализировать все возможные способы формирования *символьных ссылок* (ln, link, cp и т.д.), продемонстрировать их экспериментально. Предложить скрипт, подсчитывающий и перечисляющий все полноименные символьные ссылки на файл, размещаемые в разных местах файлового дерева.
4. Получить все символьные ссылки на заданный в качестве входного параметра файл, не используя file (разными способами, не применяя утилиту *file*).
5. Изучить утилиту *find*, используя ее ключи получить расширенную информацию о всех типах файлов. Создать примеры вложенных команд.
6. Проанализировать *содержимое заголовка файла*, а также файла-каталога с помощью утилит *od* и *\*dump*. Если доступ к файлу-каталогу возможен (для отдельных модификаций POSIX-совместимых ОС), проанализировать изменение его содержимого при различных операциях над элементами, входящими в его состав (файлами и подкаталогами).
7. Определить максимальное количество записей в каталоге. Изменить размер каталога, варьируя количество записей (для этого создать программу, порождающую новые файлы и каталоги, а затем удаляющую их, предусмотрев промежуточный и конечный вывод информации о размере подопытного каталога).
8. Ознакомиться с содержимым */etc/passwd*, */etc/shadow*, с утилитой */usr/bin/passwd*, проанализировать права доступа к этим файлам.
9. Исследовать права владения и доступа, а также их сочетаемость
- 9.1. Привести примеры применения утилит *chmod*, *chown* к специально созданному для этих целей отдельному каталогу с файлами.

9.2. Расширить права исполнения экспериментального файла с помощью флага **SUID**.

9.3. Экспериментально установить, как формируются итоговые права на использование файла, если права пользователя и группы, в которую он входит, различны.

9.4. Сопоставить возможности исполнения наиболее часто используемых операций, варьируя правами доступа к файлу и каталогу.

10. Разработать «программу-шлюз» для доступа к файлу другого пользователя при отсутствии прав на чтение информации из этого файла. Провести эксперименты для случаев, когда пользователи принадлежат одной и разным группам. Сравнить результаты. Для выполнения задания применить подход, аналогичный для обеспечения функционирования утилиты */usr/bin/passwd* (манипуляции с правами доступа, флагом **SUID**, а также размещением файлов).

11. Применяя утилиту *df* и аналогичные ей по функциональности утилиты, а также информационные файлы типа *fstab*, получить информацию о файловых системах, *возможных* для монтирования, а также *установленных* на компьютере *реально*.

11.1. Привести информацию об исследованных *утилитах* и *информационных файлах* с анализом их содержимого и *форматов*.

11.2. Привести образ диска с точки зрения состава и размещения всех ФС на испытуемом компьютере, а также образ полного дерева ФС, включая присоединенные ФС съемных и несъемных носителей. Проанализировать и указать формат таблицы монтирования.

11.3. Привести «максимально возможное» дерево ФС, проанализировать, где это указывается

12. Проанализировать и пояснить принцип работы утилиты *file*.

12.1. Привести алгоритм её функционирования на основе информационной базы, размещение и полное имя которой указывается в описании утилиты в технической документации ОС (как правило, */usr/share/file/magic.\**), а также содержимого заголовка файла, к которому применяется утилита. Определить, где находятся магические числа и иные характеристики, идентифицирующие тип файла, применительно к *исполняемым* файлам, а также файлам других типов.

12.2. Утилиту *file* выполнить с разными ключами.

12.3. Привести экспериментальную попытку с добавлением в базу собственного типа файла и его дальнейшей идентификацией. Описать эксперимент и привести последовательность действий для расширения функциональности утилиты *file* и возможности встраивания дополнительного типа файла в ФС (согласовать содержимое информационной базы и заголовка файла нового типа

## Выполнение работы.

1. Ознакомиться с типами файлов исследуемой ФС. Применяя утилиту *ls*, отфильтровать по одному примеру каждого типа файла используемой вами ФС. Комбинируя различные ключи утилиты рекурсивно просканировать все дерево, анализируя крайнюю левую позицию выходной информации полученной посредством *ls -l*. Результат записать в выходной файл с указанием полного пути каждого примера. Выполнить задание сначала в консоли построчно, выбирая необходимые сочетания ключей (в командной строке), а затем оформить как скрипт с задаваемым в командной строке именем файла как параметр

Файлы системы могут быть следующих типов:

- - Обычный файл
- b Специальный файл блочного устройства
- c Файл символьного устройства
- d Директория
- l Символьная ссылка
- p FIFO
- s Сокет

Команда *ls -l | grep -m1 -E '^-[r, w, x, -]{9}'* производит поиск файлов каждого типа (- обычный файл, b специальный файл блочного устройства, c файл символьного устройства, d директория, l символьная ссылка, p FIFO, s сокет).

- *grep*: Это утилита командной строки, используемая для поиска текста по заданному шаблону. В данном случае она используется для вывода команды фильтра *ls -l*.

- *-m1*: Этот параметр ограничивает количество выводимых строк до одной. Это значит, что *grep* остановится после нахождения первого совпадения с заданным шаблоном.

- -E: Этот параметр указывает grep использовать расширенные регулярные выражения (Extended Regular Expressions, ERE) для поиска шаблона. Это позволяет использовать более сложные шаблоны поиска, чем в базовых регулярных выражениях.

- '^-[r, w, x, -]{9}': Это регулярное выражение, используемое для поиска в выводе ls -l. Оно ищет строки, начинающиеся с символа - (что указывает на тип файла, в данном случае обычный файл), за которым следуют 9 символов, представляющих права доступа к файлу.

С помощью команды readlink -f "name\_of\_file" можно узнать полное имя файла.

```
1) поиск блочных устройств
(base) katya@katya:/dev$ ls -l | grep -ml -E '^b[r, w, x, -]{9}'
brw-rw---- 1 root disk      7,      0 апр  1 14:27 loop0
(base) katya@katya:/dev$ readlink -f "loop0"
/dev/loop0
```

```
2) символьные устройства
(base) katya@katya:/dev$ ls -l | grep -ml -E '^c[r, w, x, -]{9}'
crw-r--r-- 1 root root      10,    235 апр  1 14:27 autofs
(base) katya@katya:/dev$ readlink -f "autofs"
/dev/autofs
```

```
3) каталоги
(base) katya@katya:/dev$ ls -l | grep -ml -E '^d[r, w, x, -]{9}'
drwxr-xr-x 2 root root           820 апр  1 14:27 block
(base) katya@katya:/dev$ readlink -f "block"
/dev/block
```

```
4) символьные ссылки
(base) katya@katya:/dev$ ls -l | grep -ml -E '^l[r, w, x, -]{9}'
lrwxrwxrwx 1 root root           11 апр  1 14:27 core ->
/proc/kcore
(base) katya@katya:/dev$ readlink -f "core"
/proc/kcore
```

```
5) каналы
(base) katya@katya:/run$ ls -l | grep -ml -E '^p[r, w, x, -]{9}'
prw----- 1 root          root      0 апр  1 14:27
initctl
(base) katya@katya:/run$ readlink -f "initctl"
```

```
/run/initctl
```

6) сокеты

```
(base) katya@katya:/run$ ls -l | grep -ml -E '^s[r, w, x, -]{9}'
```

```
srw-rw-rw-  1 root                                root          0 апр  1 14:27  
acpid.socket
```

```
(base) katya@katya:/run$ readlink -f "acpid.socket"  
/run/acpid.socket
```

7) обычные файлы

```
(base) katya@katya:/run$ ls -l | grep -ml -E '^-[r, w, x, -]{9}'
```

```
-rw-r--r--  1 root                                root           4 апр  1 14:27  
acpid.pid
```

```
(base) katya@katya:/run$ readlink -f "acpid.pid"  
/run/acpid.pid
```

Разработан скрипт, который выводит все типы файлов, которые есть в введенной директории: find.sh

```
#!/bin/bash

# Проверяем, что аргумент командной строки был передан
if [ $# -eq 0 ]; then
    echo "Пожалуйста, укажите директорию для поиска файлов."
    exit 1
fi

# Перебираем все типы файлов
for type in f d l b c s p; do
    # Используем find для поиска файлов данного типа
    files=$(find "$1" -type "$type")
    # Проверяем, есть ли файлы данного типа
    if [ -n "$files" ]; then
        echo "Тип файла: $type"
        (#)echo "$files"
    fi
done
```

Чтобы использовать скрипт, нужно сначала сделать его исполняемым с помощью команды `chmod +x find.sh`, затем запустить его, указывая путь к директории, в которой будет проводиться проверка файлов на тип `./find.sh /path/to/dir`.

Примеры выполнения скрипта:

1) с выводом полного пути

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ./find.sh /home/katya/piaa/1лаб
```



```

Тип файла: f
/home/katya/piaa/1лаб/исследование.xlsx
/home/katya/piaa/1лаб/пиал.pdf
/home/katya/piaa/1лаб/time.py
/home/katya/piaa/1лаб/пиал.docx
/home/katya/piaa/1лаб/lb1.py
Тип файла: d
/home/katya/piaa/1лаб

```

## 2) без вывода полного пути

```

(base) katya@katya:~/os/lb2$ ./find.sh /dev
Тип файла: d
Тип файла: l
Тип файла: b

```

**2. Получить все жесткие ссылки** на заданный файл, находящиеся в разных каталогах пользовательского пространства (разными способами, не применяя утилиты *file* и *find*). Использовать конвейеризацию и фильтрацию. Оформить в виде скрипта.

Разработан скрипт, который ищет все жесткие ссылки на файл:

**hard\_links.sh**

```

#!/bin/bash

if [ $# -lt 1 ]
then
echo $0: error
else
filename=$1
inode=$(ls -li $filename | cut -d ' ' -f 1 | tr -d " ")
tmp=$(ls -lRi /home/katya | grep $inode)
fi

echo $tmp

```

**Пример использования скрипта:**

```

(base) katya@katya:~/os/lb2$ ./hard_links.sh
/home/katya/os/lb1/prog.c
3022534 -rw-rw-r-- 1 katya katya 65 фев 26 18:27 prog.c
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ./hard_links.sh
/home/katya/piaa/2лаб/num1.py
3579405 -rw-rw-r-- 1 katya katya 1334 мар 26 22:39 num1.py

```

**3. Проанализировать все возможные способы формирования символьных ссылок** (ln, link, cp и т.д.), продемонстрировать их экспериментально. Предложить скрипт, подсчитывающий и

перечисляющий все полноименные символьные ссылки на файл, размещаемые в разных местах файлового дерева.

Формирование символьной ссылки:

1) `ln -s /path/to/original /path/to/symlink`

```
(base) katya@katya:~$ ln -s /home/katya/os/lb1/prog.c
/home/katya/os/lb2
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l
итого 16
-rwxrwxr-x 1 katya katya 641 апр 2 00:56 find.sh
-rwxrwxr-x 1 katya katya 251 апр 2 00:17 find_types.sh
-rwxrwxr-x 1 katya katya 176 апр 2 19:22 hard_links.sh
-rw-rw-r-- 1 katya katya 2372 апр 2 19:27 logfile
lrwxrwxrwx 1 katya katya 25 апр 2 19:41 prog.c ->
/home/katya/os/lb1/prog.c
```

2) `cp -s /path/to/original /path/to/symlink`

```
(base) katya@katya:~$ cp -s /home/katya/piaa/2лаб/num1.py
/home/katya/os/lb2
(base) katya@katya:~$ cd os/lb2
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l
итого 16
-rwxrwxr-x 1 katya katya 641 апр 2 00:56 find.sh
-rwxrwxr-x 1 katya katya 251 апр 2 00:17 find_types.sh
-rwxrwxr-x 1 katya katya 176 апр 2 19:22 hard_links.sh
-rw-rw-r-- 1 katya katya 2372 апр 2 19:27 logfile
lrwxrwxrwx 1 katya katya 32 апр 2 19:56 num1.py ->
/home/katya/piaa/2лаб/num1.py
lrwxrwxrwx 1 katya katya 25 апр 2 19:41 prog.c ->
/home/katya/os/lb1/prog.c
```

3) Команду `link` для создания символьных ссылок не получится использовать, потому что с помощью нее создаются жесткие ссылки. Однако, решение может быть таким: создание жесткой ссылки на символьную ссылку, тогда для файла, на который ссылается символьная ссылка, жесткая тоже будет символьной.

Создание скрипта, подсчитывающего и перечисляющего символьные ссылки на заданный файл: `links.sh`

```
#!/bin/bash

filename=$1
ls -lRa /home/katya/ | grep $filename | grep ^l > links.txt

#подсчет кол-ва ссылок:
echo -n "total " >> links.txt
```

```
wc -l links.txt | cut -c 1 >> links.txt
```

```
com=$(cat links.txt)
echo $com
```

Пример использования скрипта:

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ./links.sh /home/katya/os/lb1/prog.c
lrwxrwxrwx 1 katya katya 25 апр 2 20:49 link2.c ->
/home/katya/os/lb1/prog.c lrwxrwxrwx 1 katya katya 25 апр 2 19:41
prog.c -> /home/katya/os/lb1/prog.c total 2
```

4. Получить все символьные ссылки на заданный в качестве входного параметра файл, не используя `file` (разными способами, не применяя утилиту *file*).

Получить все символьные ссылки на заданный в качестве входного параметра файл можно по принципу, который был использован в скрипте выше: `ls -lRa /home/katya/ | grep your_file | grep ^l`

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -lRa /home/katya/ | grep
/home/katya/os/lb1/prog.c | grep ^l
lrwxrwxrwx 1 katya katya 25 апр 2 20:49 link2.c ->
/home/katya/os/lb1/prog.c
lrwxrwxrwx 1 katya katya 25 апр 2 19:41 prog.c ->
/home/katya/os/lb1/prog.c
```

5. Изучить утилиту *find*, используя ее ключи получить расширенную информацию о всех типах файлов. Создать примеры вложенных команд.

Утилита `find` в Linux предоставляет мощные возможности для поиска файлов и каталогов по различным критериям, включая тип файла, размер, дату изменения и многое другое. Для получения расширенной информации о всех типах файлов можно использовать различные ключи `find`:

1. `name` - поиск по шаблону имени файла
2. `iname` - поиск по шаблону имени файла, но без учета регистра
3. `chmod mode` - изменение прав доступа к найденному файлу
4. `type file_type` - поиск файлов определенного типа (b, c, d, p, f(regular file), l, n, s)
5. `print` - вывод полного имени найденного файла

6. `ls` - вывод имени файла в формате команды `ls -l`
7. `ln -s file` - поиск символических ссылок на определенный файл
8. `find -i file(n)` - поиск файлов с тем же серийным номером, что и определенный файл, или серийным номером `n`
9. `find -x level n` - поиск файлов, расположенных в дереве каталогов на `n` уровней ниже заданного каталога
10. `find -s size` - поиск файлов по заданному размеру
11. `find -mtime` - поиск файлов по дате последнего изменения

Примеры выполнения некоторых команд:

- 1) Поиск всех файлов в текущем каталоге и его подкаталогах:

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ find . -type f
./logfile
./links.sh
./find_types.sh
./hard_links.sh
./links.txt
./find.sh
```

- 2) Поиск всех директорий в текущем каталоге и его подкаталогах:

```
(base) katya@katya:~/os$ find . -type d
.
./lb2
./lb1
./lb1/prog
./lb1/multicom
```

- 3) Поиск файлов определенного типа:

```
(base) katya@katya:~/os$ find . -type f -name "*.txt"
./lb2/links.txt
./lb1/duplicate.txt
./lb1/output.txt
./lb1/try.txt
```

- 4) Поиск файлов определенного размера(больше 500 Мб)

```
(base) katya@katya:~$ find . -type f -size +500M
```

```
./anaconda3/envs/drones/lib/python3.10/site-packages/nvidia/cudnn/lib/libcudnn_cnn_infer.so.8
./anaconda3/envs/drones/lib/python3.10/site-packages/torch/lib/libtorch_cuda.so
./Загрузки/Anaconda3-2023._-CTXuNv.09-0-Linux-x86_64.sh.part
./.cache/pip/http-v2/c/4/1/2/a/c412a6b66698d2a2a51ad6d9e6392a8f4b38e111ea0cf26dda466924.body
./.cache/pip/http-v2/3/c/e/f/9/3cef90e2f33f3b9a1b50e02cc0736e09cc97714cb8b1101d706d912d.body
```

## 5) Поиск файлов, измененных в течении последних n дней ( 7 дней):

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ find . -type f -mtime -7
./logfile
./links.sh
./find_types.sh
./hard_links.sh
./links.txt
./find.sh
```

В первом задании был написан скрипт, который определяет типы файлов, используя команду `find`.

Вложенные команды позволяют использовать вывод одной команды в качестве входных данных для другой команды.

Примеры вложенных команд:

### 1) вывод списка файлов с их размерами:

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ find . -type f -exec ls -lh {} \; | awk '{print $5, $9}'
3,8K ./logfile
230 ./links.sh
251 ./find_types.sh
176 ./hard_links.sh
173 ./links.txt
641 ./find.sh
```

### 2) изменение прав доступа к найденным файлам:

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ find . -type f -name "*.sh" | xargs chmod +x
```

### 3) нахождение файла по содержанию и удаление этого файла:

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/text$ ls
1.txt  2.txt  3.txt  4.txt

(base) katya@katya:~/os/lb2/text$ cat 1.txt && cat 2.txt && cat 3.txt && cat 4.txt
```

```

hello
katya sots
hello world
sots sots kakakakakakakakak
(base) katya@katya:~/os/lb2/text$ find . -type f -exec grep
-l "sots" {} \; | xargs rm -f
(base) katya@katya:~/os/lb2/text$ ls
1.txt 3.txt

```

**6.** Проанализировать *содержимое заголовка файла*, а также файла-каталога с помощью утилит *od* и *\*dump*. Если доступ к файлу-каталогу возможен (для отдельных модификаций POSIX-совместимых ОС), проанализировать изменение его содержимого при различных операциях над элементами, входящими в его состав (файлами и подкаталогами).

Od предназначена для отображения содержимого файлов в различных форматах.

Анализ содержимого файла с помощью утилит od:

```

#создаем пустой файл
(base) katya@katya:~/os/lb2$ od task6.txt
0000000

# редактируем
(base) katya@katya:~/os/lb2$ nano task6.txt
(base) katya@katya:~/os/lb2$ cat task6.txt
katya sots

#вывод в 16ричной системе
(base) katya@katya:~/os/lb2$ od task6.txt
0000000 060553 074564 020141 067563 071564 000012
0000013

#вывод в символьном формате
(base) katya@katya:~/os/lb2$ od -tc task6.txt
0000000   k   a   t   y   a           s   o   t   s   \n
0000013

#редактируем файл
(base) katya@katya:~/os/lb2$ nano task6.txt
(base) katya@katya:~/os/lb2$ cat task6.txt
katya sots
LAB 2 OS
04.04

```

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ od -tc task6.txt
00000000    k    a    t    y    a           s    o    t    s    \n    L    A    B
2
00000020           O    S    \n    0    4    .    0    4    \n
00000032
```

# редактируем файл

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ nano task6.txt
```

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ cat task6.txt
```

```
katya sots
```

```
LAB 2 OS
```

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ od -tc task6.txt
```

```
00000000    k    a    t    y    a           s    o    t    s    \n    L    A    B
2
00000020           O    S    \n
00000024
```

Таким образом, `od` (octal dump) позволяет получить гибридный текстовый и восьмеричный дамп файла. Это полезно для анализа бинарных файлов, так как оно позволяет увидеть как числовые, так и символьные данные в файле.

Флаг `-tc` выводит содержимое файла в текстовом формате.

Левый столбец при использовании `od` - количество байт на ячейку. Заметно, что при редактировании этот размер меняется.

\*`dump` также используется для отображения содержимого файлов, но отображает более детальный вывод, включающий адреса, символы и их 16-ричное представление.

Для получения информации об объектном или исполняемом файле, нужно воспользоваться командой `objdump`. Основная цель данной команды - помочь в отладке объектного файла, предоставляя информацию о заголовках файлов, содержимом секций, символьной таблице и отладочной информации.

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ objdump -f a.out
```

```
a.out:      формат файла elf64-x86-64
архитектура: i386:x86-64, флаги 0x00000150:
HAS_SYMS, DYNAMIC, D_PAGED
начальный адрес 0x00000000000001060
```

- Формат файла: `elf64-x86-64`. Это означает, что файл `a.out` является объектным файлом в формате ELF (Executable and Linkable Format) для архитектуры `x86-64`.

- Архитектура: i386:x86-64. Это указывает на то, что файл предназначен для выполнения на процессорах семейства x86-64, которые поддерживают 64-битную архитектуру.
- Флаги: 0x00000150. Флаги указывают на различные атрибуты файла, такие как наличие символьной таблицы (HAS\_SYMS), динамическую связь (DYNAMIC), и страницы памяти (D\_PAGED).
- Начальный адрес: 0x00000000000001060. Это адрес, с которого начинается исполняемый код в файле.

7. Определить максимальное количество записей в каталоге. Изменить размер каталога, варьируя количество записей (для этого создать программу, порождающую новые файлы и каталоги, а затем удаляющую их, предусмотрев промежуточный и конечный вывод информации о размере подопытного каталога).

Был написан скрипт, выполняющий задание: 7task.sh

```
#!/bin/bash

#размер директории
size=$(du -hs $1)
echo "размер директории:" $size

#создаем новые файлы txt
for i in {1..50}
do
    name=$1/$i.txt
    >$name
    #запись информации (для придания файлам "веса")
    echo "Sots Ekateryna Andreevna 2384" >> $name
    mkdir $1/$i
done

#размер директории после изменений
size=$(du -hs $1)
echo "размер директории после добавления файлов:" $size

#удаляем некоторые файлы
for i in {27..47}
```



```
do
    name=$1/$i.txt
    rm -rf $name $1/$i
done

#размер директории после изменений
size=$(du -hs $1)
echo "размер директории после удаления файлов:" $size
```

### Результаты выполнения программы:

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ./7task.sh 7
размер директории: 4,0K 7
размер директории после добавления файлов: 404K 7
размер директории после удаления файлов: 236K 7
```

**8. Ознакомиться с содержимым */etc/passwd*, */etc/shadow*, с утилитой */usr/bin/passwd*, проанализировать права доступа к этим файлам.**

Для ознакомления с содержимым файлов можно, для начала, просмотреть их содержимое:

1) `cat /etc/passwd` : содержит информацию о каждом пользователе системы, включая имя пользователя, хеш пароля, UID, GID, домашний каталог, оболочку и другую информацию. Владелец файла имеет права на чтение и запись, а остальные пользователи — только на чтение.

```
(base) katya@katya:~$ ls -l /etc/passwd
-rw-r--r-- 1 root root 2887 ноя 14 14:19 /etc/passwd
```

2) `sudo cat /etc/shadow`: содержит зашифрованные пароли пользователей, информацию о сроке действия паролей, количество дней до смены пароля и другую конфиденциальную информацию. Владелец файла имеет права на чтение и запись, а остальные пользователи — только на чтение. Для доступа к этому файлу требуются права суперпользователя.

```
(base) katya@katya:~$ sudo ls -l /etc/shadow
-rw-r----- 1 root shadow 1464 ноя 14 14:19 /etc/shadow
```

3) Утилита */usr/bin/passwd* используется для управления паролями пользователей. Она позволяет изменять пароли, устанавливать

сроки действия паролей и выполнять другие операции, связанные с управлением учетными записями пользователей. Для использования этой утилиты требуются права суперпользователя. У всех есть доступ к выполнению и чтению, изменять может только владелец. s – setuid бит разрешения, который позволяет пользователю запускать исполняемый файл с правами владельца этого файла.

```
(base) katya@katya:~$ sudo ls -l /usr/bin/passwd
-rwsr-xr-x 1 root root 59976 фев  6 15:54 /usr/bin/passwd
```

Пример использования данной утилиты для изменения пароля текущего пользователя:

`sudo passwd username`, где username - имя пользователя

```
(base) katya@katya:~$ sudo passwd katya
Новый пароль:
НЕУДАЧНЫЙ ПАРОЛЬ: Пароль должен содержать не менее 8 символов
Повторите ввод нового пароля:
passwd: пароль успешно обновлён
```

## 9. Исследовать права владения и доступа, а также их сочетаемость.

В Linux каждый файл и каталог имеет права владения и права доступа, которые определяют, кто может читать, записывать или выполнять файл. Эти права разделены на три категории: владелец файла, группа, к которой принадлежит файл, и все остальные пользователи. Права доступа включают чтение (read), запись (write) и выполнение (execute).

Чтобы просмотреть права владения и доступа к файлу, используйте команду `ls -l` (использовалось в п. 8). Вывод команды будет содержать информацию о типе файла, правах владения и доступа, количестве ссылок, владельце, группе, размере файла, дате последнего изменения и имени файла.

Права владения и доступа могут быть сочетаемыми, что позволяет тонко настраивать доступ к файлам и каталогам. Например, владелец

файла может иметь права на чтение, запись и выполнение, в то время как группа и остальные пользователи могут иметь только права на чтение. Это обеспечивает гибкость в управлении доступом к файлам и каталогам, позволяя ограничивать доступ к конфиденциальным данным и системным файлам. Управление правами владения и доступа является ключевым аспектом безопасности в Linux, и его следует выполнять с осторожностью, чтобы избежать несанкционированного доступа к файлам и каталогам.

**9.1.** Привести примеры применения утилит `chmod`, `chown` к специально созданному для этих целей отдельному каталогу с файлами.

- 1) Изменение владельца файла: `chown новый_владелец имя_файла`
- 2) Изменение группы файла: `chgrp новая_группа имя_файла`
- 3) Символьный метод:
  - `chmod u+x имя_файла` - Добавить права на выполнение для владельца
  - `chmod g-w имя_файла` - Убрать права на запись для группы
  - `chmod o+r имя_файла` - Добавить права на чтение для всех остальных
- 4) Числовой метод:  
`chmod 755 имя_файла` - Установить права на чтение, запись и выполнение для владельца, и только на чтение и выполнение для группы и всех остальных ( 7 - разрешены чтение, запись, исполнение; 6 - разрешены чтение и запись; 5 - разрешены чтение и исполнение, 4 - разрешено только чтение; 0 - ничего не разрешено)

Пример применения утилит:

```
#создали каталог и два файла, посмотрели их права доступа
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l task9_1
итого 0
-rw-rw-r-- 1 katya katya 0 апр  7 02:48 file1.txt
-rw-rw-r-- 1 katya katya 0 апр  7 02:48 file2.txt

#изменение владельца каталогов и файлов
```

```

(base) katya@katya:~$ sudo chown kotik:kotik os/lb2/task9_1
(base) katya@katya:~$ sudo chown kotik:kotik
os/lb2/task9_1/file1.txt
(base) katya@katya:~$ sudo chown kotik:kotik
os/lb2/task9_1/file2.txt
(base) katya@katya:~$ cd os/lb2/task9_1
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_1$ ls -l
итого 0
-rw-rw-r-- 1 kotik kotik 0 апр  7 02:48 file1.txt
-rw-rw-r-- 1 kotik kotik 0 апр  7 02:48 file2.txt

#установка прав доступа
(base) katya@katya:~/os/lb2$ sudo chmod 755 task9_1
(base) katya@katya:~/os/lb2$ sudo chmod 755 task9_1/file1.txt
task9_1/file2.txt
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l task9_1
итого 0
-rwxr-xr-x 1 kotik kotik 0 апр  7 02:48 file1.txt
-rwxr-xr-x 1 kotik kotik 0 апр  7 02:48 file2.txt
#теперь владелец имеет права на чтение, запись и выполнение, а остальные
пользователи — только на чтение и выполнение.

```

## 9.2. Расширить права исполнения экспериментального файла с помощью флага **SUID**.

Флаг **SUID** позволяет файлу выполняться с правами владельца файла, что может быть полезно для предоставления временных привилегий пользователям при выполнении определенных операций.

```

(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_2$ touch file.txt
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_2$ ls -l
итого 0
-rw-rw-r-- 1 katya katya 0 апр  7 03:19 file.txt
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_2$ chmod u+s file.txt
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_2$ ls -l
итого 0
-rwSrw-r-- 1 katya katya 0 апр  7 03:19 file.txt

```

появился символ **S**, это значит, что файл может выполняться с правами владельца файла.

## 9.3. Экспериментально установить, как формируются итоговые права на использование файла, если права пользователя и группы, в которую он входит, различны.

#создание файла

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_3$ touch file9_3.txt
```

#установка прав владельца на чтение, запись и выполнение

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_3$ chmod 700 file9_3.txt
```

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_3$ ls -l
```

итого 0

```
-rwx----- 1 katya katya 0 апр  7 15:47 file9_3.txt
```

#изменение группы владельца файла

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_3$ chgrp adm file9_3.txt
```

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_3$ ls -l
```

итого 0

```
-rwx----- 1 katya adm 0 апр  7 15:47 file9_3.txt
```

#владелец может читать, записывать и выполнять файл, а члены группы могут читать и выполнять файл, но не могут записывать в него

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_3$ chmod 750 file9_3.txt
```

```
(base) katya@katya:~/os/lb2/task9_3$ ls -l
```

итого 0

```
-rwxr-x--- 1 katya adm 0 апр  7 15:47 file9_3.txt
```

Вывод показывает, что права владельца установлены на rwx, а права группы — на r-x.

Этот пример демонстрирует, как формируются итоговые права на использование файла, учитывая различия в правах пользователя и группы.

При отсутствии каких-либо прав у пользователя, но при наличии прав у группы, файл становится недоступен. При обратной же ситуации, права будут. Можно сделать вывод о том, что итоговые права формируются на основании прав доступа пользователя.

**9.4.** Сопоставить возможности исполнения наиболее часто используемых операций, варьируя правами доступа к файлу и каталогу.

	Файл	Каталог
Чтение	отображение информации в файле, возможность копирования	отображение файлов и директорий, которые содержатся в этом каталоге
Запись	возможность удалять файл, изменять и сохранять	добавление или удаление файлов в этом каталоге

Выполнение	запуск файла, если он исполняемый	переход в этот каталог
------------	-----------------------------------	------------------------

Важные моменты:

- Право на исполнение для каталога не дает возможности выполнять файлы внутри каталога напрямую. Для этого файлам также должно быть предоставлено право на исполнение.
- Право на запись в каталог позволяет добавлять новые файлы и подкаталоги, но не дает возможности изменять содержимое уже существующих файлов, если у них нет соответствующих прав.
- Право на чтение для каталога позволяет просматривать содержимое каталога, но не дает возможности просматривать содержимое файлов внутри каталога, если у файлов нет прав на чтение.

**10.** Разработать «программу-шлюз» для доступа к файлу другого пользователя при отсутствии прав на чтение информации из этого файла. Провести эксперименты для случаев, когда пользователи принадлежат одной и разным группам. Сравнить результаты. Для выполнения задания применить подход, аналогичный для обеспечения функционирования утилиты */usr/bin/passwd* (манипуляции с правами доступа, флагом **SUID**, а также размещением файлов).

#создание и проверка шлюз-программы

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ gcc task10.c -o task10.out
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ./task10.out
Sots Ekateryna
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l task10.out
-rwxrwxr-x 1 katya katya 16136 апр  7 16:44 task10.out
```

#добавление исполняемому файлу программы разрешение SUID

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ chmod +s task10.out
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l task10.out
-rwsrwsr-x 1 katya katya 16136 апр  7 16:44 task10.out
```

#проверка прав доступа у текстового файла

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l task10.txt
-rw-rw-r-- 1 katya katya 15 апр  7 16:42 task10.txt
```

#удаление прав чтения у остальных пользователей

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ chmod o-r task10.txt
(base) katya@katya:~/os/lb2$ ls -l task10.txt
-rw-rw---- 1 katya katya 15 апр  7 16:42 task10.txt
```

Теперь, сменив пользователя-владельца, можно убедиться, что вывести содержимое текстового файла не удастся, однако, запустив программу, можно вывести содержимое файла. Это происходит благодаря SUID у исполняемого файла.

**11.** Применяя утилиту `df` и аналогичные ей по функциональности утилиты, а также информационные файлы типа `fstab`, получить информацию о файловых системах, *возможных* для монтирования, а также *установленных* на компьютере *реально*.

1) Утилита `df` позволяет найти тип файловой системы для всех смонтированных устройств хранения и разделов ( `-T` - вывод типа файловой системы, `-h` - вывод размера файловой системы):

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ df -Th
Файл.система  Тип      Размер  Использовано  Дост  Использовано%  Смонтировано в
tmpfs         tmpfs    1,6G    2,6M          1,5G    1% /run
/dev/nvme0n1p6 ext4      86G    23G          59G    28% /
tmpfs         tmpfs    7,6G    64M          7,5G    1% /dev/shm
tmpfs         tmpfs    5,0M    4,0K          5,0M    1% /run/lock
efivarfs      efivarfs 128K    14K          110K    12%
/sys/firmware/efi/efivars
/dev/nvme0n1p7 ext4      90G    29G          57G    34% /home
/dev/nvme0n1p2 vfat      96M    31M          66M    33% /boot/efi
tmpfs         tmpfs    1,6G    144K          1,6G    1% /run/user/1000
tmpfs         tmpfs    1,6G    176K          1,6G    1% /run/user/1001
tmpfs         tmpfs    1,6G    76K           1,6G    1% /run/user/128
```

2) Файл `/etc/fstab` содержит информацию о дисковых разделах и их монтировании.

```
(base) katya@katya:~$ cat /etc/fstab
# /etc/fstab: static file system information.
#
# Use 'blkid' to print the universally unique identifier for a
# device; this may be used with UUID= as a more robust way to name devices
# that works even if disks are added and removed. See fstab(5).
#
# <file system> <mount point> <type> <options>          <dump> <pass>
# / was on /dev/nvme0n1p6 during installation
UUID=2054832e-ce3f-4e91-a84e-401d87746dd2 /      ext4      errors=remount-ro 0
1
```

```
# /boot/efi was on /dev/nvme0n1p2 during installation
UUID=7C6B-67C8 /boot/efi vfat umask=0077 0 1
# /home was on /dev/nvme0n1p7 during installation
UUID=b8953e34-00fc-44c4-be86-df184d799104 /home ext4 defaults 0 2
```

3) Команда `lsblk` отображает информацию о блочных устройствах, включая физические диски и их разделы, `-f` выводит информацию о файловой системе

```
(base) katya@katya:~$ lsblk -f
NAME FSTYPE FSVER LABEL UUID                                FSAVAIL FSUSE% MOUNTPOINTS
loop0
  squash 4.0                                0    100% /snap/bare/5
loop1
  squash 4.0                                0    100% /snap/clion/265
loop2
  squash 4.0                                0    100% /snap/code/155
loop3
  squash 4.0                                0    100% /snap/code/156
loop4
  squash 4.0                                0    100%
/snap/core18/2796
loop5
  squash 4.0                                0    100%
/snap/core18/2812
loop6
  squash 4.0                                0    100%
/snap/core20/2105
loop7
  squash 4.0                                0    100%
/snap/core20/2182
loop8
  squash 4.0                                0    100%
/snap/core22/1033
loop9
  squash 4.0                                0    100%
/snap/core22/1122
loop10
  squash 4.0                                0    100% /snap/curl/1754
loop11
  squash 4.0                                0    100%
/snap/discord/181
loop12
  squash 4.0                                0    100%
/snap/discord/182
loop13
  squash 4.0                                0    100%
/snap/firefox/3836
loop14
  squash 4.0                                0    100%
/snap/firefox/4033
loop15
  squash 4.0                                0    100%
/snap/gnome-3-38-2004/143
loop16
  squash 4.0                                0    100%
/snap/gnome-42-2204/141
loop17
  squash 4.0                                0    100%
/snap/gnome-42-2204/172
loop18
  squash 4.0                                0    100%
/snap/gtk-common-themes/1535
loop19
  squash 4.0                                0    100%
/snap/pycharm-community/374
loop20
  squash 4.0                                0    100%
/snap/pycharm-community/378
loop21
  squash 4.0                                0    100%
/snap/snap-store/1113
loop22
```



```

squash 4.0 0 100%
/snap/snap-store/959
loop23
squash 4.0 0 100%
/snap/snapd/20671
loop24
squash 4.0 0 100%
/snap/snapd/21184
loop25
squash 4.0 0 100%
/snap/snapd-desktop-integration/83
loop27
squash 4.0 0 100%
/snap/telegram-desktop/5741
loop28
squash 4.0 0 100%
/snap/zoom-client/218
loop29
squash 4.0 0 100%
/snap/zoom-client/225
loop30
0 100%
/snap/snapd-desktop-integration/157
loop31
squash 4.0 0 100%
/snap/telegram-desktop/5767
nvme0n1
├─nvme0n1p1
│   ntfs          Восстановить
│                   2C2E698C2E69503E
├─nvme0n1p2
│   vfat  FAT32    7C6B-67C8          65,2M   32% /boot/efi
├─nvme0n1p3
├─nvme0n1p4
│   ntfs          Windows 10
│                   AA486C36486C0403
├─nvme0n1p5
│   ntfs          win doc
│                   4498517D98516E84
├─nvme0n1p6
│   ext4          1.0                2054832e-ce3f-4e91-a84e-401d87746dd2   58,9G   26%
│   /var/snap/firefox/common/host-hunspell
└─nvme0n1p7
   ext4          1.0                b8953e34-00fc-44c4-be86-df184d799104   56,1G   32% /home

```

**MOUNTPPOINT:** Каталог, в котором смонтировано устройство хранения/раздел (файловая система) (если смонтировано).

**FSTYPE:** Тип файловой системы устройства хранения/раздела.

**LABEL:** Метка файловой системы устройства хранения/раздела.

**UUID:** UUID (универсальный уникальный идентификатор) файловой системы устройства хранения/раздела. 20

**FSUSE%:** Процент дискового пространства, используемого на устройстве хранения/разделе

**FSAVAIL:** Объем свободного места на диске устройства хранения/раздела

**-e7** – прячет вывод петлевых (loop) устройств.

```

(base) katya@katya:~$ lsblk -f -e7
NAME FSTYPE FSVER LABEL UUID                               FSAVAIL FSUSE% MOUNTPPOINTS
nvme0n1

```

```

├─nvme0n1p1
│   ntfs          Восстановить
│                  2C2E698C2E69503E
├─nvme0n1p2
│   vfat  FAT32    7C6B-67C8          65,2М   32% /boot/efi
├─nvme0n1p3
├─nvme0n1p4
│   ntfs          Windows 10
│                  AA486C36486C0403
├─nvme0n1p5
│   ntfs          win doc
│                  4498517D98516E84
├─nvme0n1p6
│   ext4    1.0          2054832e-ce3f-4e91-a84e-401d87746dd2    58,9G   26%
│   /var/snap/firefox/common/host-hunspell
├─nvme0n1p7
│   ext4    1.0          b8953e34-00fc-44c4-be86-df184d799104    56,1G   32% /home

```

**11.1.** Привести информацию об исследованных *утилитах* и *информационных файлах* с анализом их содержимого и *форматов*.

1) Squash - это файловая система только для чтения. Она используется для упаковки файлов и директорий в единый файл, который потом может быть смонтирован как файловая система.

Основные характеристики SquashFS:

- Сжатие: SquashFS использует различные алгоритмы сжатия, такие как zlib, lz4, lzo, xz и zstandard, для сжатия файлов, inode и каталогов. Это позволяет существенно уменьшить размер файловой системы, сохраняя при этом возможность чтения.
- Блочные размеры: Поддерживаются блочные размеры от 4KiB до 1MiB, что обеспечивает дополнительное сжатие. Размер блока по умолчанию составляет 128K.
- Использование: SquashFS предназначен для использования в системах с ограниченными ресурсами, где требуется минимальное накладное расхождение, а также для общих целей чтения файловых систем и в архивации.

Особенности SquashFS включают в себя поддержку сжатия данных и управления файловыми атрибутами, такими как права доступа и временные метки. Она также поддерживает использование "множества"

файловых систем, где одна файловая система может содержать ссылки на другие файловые системы.

2) NTFS (New Technology File System) — это файловая система, разработанная Microsoft для использования в операционных системах семейства Windows. Поддержка NTFS в Linux является важным шагом в обеспечении совместимости между операционными системами. Несмотря на предыдущие ограничения, теперь Linux-пользователи могут полноценно работать с NTFS-разделами, что упрощает совместное использование данных между Windows и Linux-системами.

3) Vfat (Virtual File Allocation Table) - это файловая система, которая была разработана Microsoft и используется для хранения файлов на накопителях с файловой системой FAT32. В Linux, VFAT является одной из наиболее распространенных файловых систем для сменных носителей, таких как флешки, карты памяти и другие устройства. VFAT поддерживает стандартные функции файловых систем FAT, такие как длинные имена файлов, структура каталогов, а также поддерживает файлы размером более 4 ГБ. VFAT также поддерживает стандарты кодирования символов для работы с различными языками и национальными символами.

4) Ext4 (Fourth Extended Filesystem) - это расширенная файловая система, которая является стандартной файловой системой в большинстве современных дистрибутивов Linux. Основные преимущества Ext4 перед своими предшественниками включают в себя повышенную производительность и более быстрое время монтирования. Ext4 также поддерживает большие файлы и директории, а также более быстрое создание и удаление файлов и директорий.

**11.2.** Привести образ диска с точки зрения состава и размещения всех ФС на испытуемом компьютере, а также образ полного дерева ФС, включая

присоединенные ФС съемных и несъемных носителей. Проанализировать и указать формат таблицы монтирования.

`mount` выводит список текущих смонтированных файловых систем (название, точка монтирования, тип, опции монтирования, например, `rw` - режим доступа чтение/запись, `nosuid` - запрещает SUID, `noexec` - запрещает исполнение любых двоичных файлов фс, `relatime`-обновляет время доступа к файлу только в случае его редактирования).

```
(base) katya@katya:~$ mount
sysfs on /sys type sysfs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
proc on /proc type proc (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
udev on /dev type devtmpfs (rw,nosuid,relatime,size=7837200k,nr_inodes=1959300,mode=755,inode64)
devpts on /dev/pts type devpts (rw,nosuid,noexec,relatime,gid=5,mode=620,ptmxmode=000)
tmpfs on /run type tmpfs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime,size=1575100k,mode=755,inode64)
/dev/nvme0n1p6 on / type ext4 (rw,relatime,errors=remount-ro)
securityfs on /sys/kernel/security type securityfs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
tmpfs on /dev/shm type tmpfs (rw,nosuid,nodev,inode64)
tmpfs on /run/lock type tmpfs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime,size=5120k,inode64)
cgroup2 on /sys/fs/cgroup type cgroup2 (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime,nsdelegate,memory_recursiveprot)
pstore on /sys/fs/pstore type pstore (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
efivarfs on /sys/firmware/efi/efivars type efivarfs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
bpf on /sys/fs/bpf type bpf (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime,mode=700)
systemd-1 on /proc/sys/fs/binfmt_misc type autofs (rw,relatime,fd=29,pgrp=1,timeout=0,minproto=5,maxproto=5,direct,pipe_ino=26655)
hugetlbfs on /dev/hugepages type hugetlbfs (rw,relatime,pagesize=2M)
mqueue on /dev/mqueue type mqueue (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
debugfs on /sys/kernel/debug type debugfs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
tracefs on /sys/kernel/tracing type tracefs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
fusectl on /sys/fs/fuse/connections type fusectl (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
configfs on /sys/kernel/config type configfs (rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
ramfs on /run/credentials/systemd-sysusers.service type ramfs (ro,nosuid,nodev,noexec,relatime,mode=700)
/var/lib/napd/snaps/bare_5.snap on /snap/bare/5 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/clion_265.snap on /snap/clion/265 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/code_155.snap on /snap/code/155 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/code_156.snap on /snap/code/156 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/core18_2796.snap on /snap/core18/2796 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/core18_2812.snap on /snap/core18/2812 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/core20_2105.snap on /snap/core20/2105 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/core20_2182.snap on /snap/core20/2182 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/core22_1033.snap on /snap/core22/1033 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/core22_1122.snap on /snap/core22/1122 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/curl_1754.snap on /snap/curl/1754 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/discord_181.snap on /snap/discord/181 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/napd/snaps/discord_182.snap on /snap/discord/182 type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
```

```

/var/lib/snapd/snaps/firefox_3836.snap on /snap/firefox/3836 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/firefox_4033.snap on /snap/firefox/4033 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/gnome-3-38-2004_143.snap on /snap/gnome-3-38-2004/143 type
squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/gnome-42-2204_141.snap on /snap/gnome-42-2204/141 type
squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/gnome-42-2204_172.snap on /snap/gnome-42-2204/172 type
squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/gtk-common-themes_1535.snap on /snap/gtk-common-themes/1535
type squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/pycharm-community_374.snap on /snap/pycharm-community/374 type
squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/pycharm-community_378.snap on /snap/pycharm-community/378 type
squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/snap-store_1113.snap on /snap/snap-store/1113 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/snap-store_959.snap on /snap/snap-store/959 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/snapd_21184.snap on /snap/snapd/21184 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/snapd_20671.snap on /snap/snapd/20671 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/snapd-desktop-integration_83.snap on
/snap/snapd-desktop-integration/83 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/telegram-desktop_5741.snap on /snap/telegram-desktop/5741 type
squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/dev/nvme0n1p6 on /var/snap/firefox/common/host-hunspell type ext4
(ro,noexec,noatime,errors=remount-ro)
/var/lib/snapd/snaps/zoom-client_218.snap on /snap/zoom-client/218 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/zoom-client_225.snap on /snap/zoom-client/225 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/dev/nvme0n1p7 on /home type ext4 (rw,relatime)
/dev/nvme0n1p2 on /boot/efi type vfat
(rw,relatime,mask=0077,dmask=0077,codepage=437,iocharset=iso8859-1,shortname=mixed,errors=
remount-ro)
binfmt_misc on /proc/sys/fs/binfmt_misc type binfmt_misc
(rw,nosuid,nodev,noexec,relatime)
tmpfs on /run/snapd/ns type tmpfs
(rw,nosuid,nodev,noexec,relatime,size=1575100k,mode=755,inode64)
nsfs on /run/snapd/ns/snapd-desktop-integration.mnt type nsfs (rw)
tmpfs on /run/user/1000 type tmpfs
(rw,nosuid,nodev,relatime,size=1575096k,nr_inodes=393774,mode=700,uid=1000,gid=1000,inode64
)
gvfsd-fuse on /run/user/1000/gvfs type fuse.gvfsd-fuse
(rw,nosuid,nodev,relatime,user_id=1000,group_id=1000)
portal on /run/user/1000/doc type fuse.portal
(rw,nosuid,nodev,relatime,user_id=1000,group_id=1000)
nsfs on /run/snapd/ns/snap-store.mnt type nsfs (rw)
/var/lib/snapd/snaps/snapd-desktop-integration_157.snap on
/snap/snapd-desktop-integration/157 type squashfs
(ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
/var/lib/snapd/snaps/telegram-desktop_5767.snap on /snap/telegram-desktop/5767 type
squashfs (ro,nodev,relatime,errors=continue,threads=single,x-gdu.hide)
nsfs on /run/snapd/ns/telegram-desktop.mnt type nsfs (rw)
tmpfs on /run/user/1001 type tmpfs
(rw,nosuid,nodev,relatime,size=1575096k,nr_inodes=393774,mode=700,uid=1001,gid=1001,inode64
)
gvfsd-fuse on /run/user/1001/gvfs type fuse.gvfsd-fuse
(rw,nosuid,nodev,relatime,user_id=1001,group_id=1001)
portal on /run/user/1001/doc type fuse.portal
(rw,nosuid,nodev,relatime,user_id=1001,group_id=1001)
tmpfs on /run/user/128 type tmpfs
(rw,nosuid,nodev,relatime,size=1575096k,nr_inodes=393774,mode=700,uid=128,gid=134,inode64)
gvfsd-fuse on /run/user/128/gvfs type fuse.gvfsd-fuse
(rw,nosuid,nodev,relatime,user_id=128,group_id=134)
portal on /run/user/128/doc type fuse.portal
(rw,nosuid,nodev,relatime,user_id=128,group_id=134)

```

После подключения флешки была добавлена строка:

```
        /dev/sda1    on    /media/katya/UBUNTU    22_0    type    vfat
(rw,nosuid,nodev,relatime,uid=1000,gid=1000,mask=0022,dmask=0022,
codepage=437,iocharset=iso8859-1,shortname=mixed,showexec,utf8,flu
sh,errors=remount-ro,uhelper=udisks2)
```

## Команда fdisk -l выводит информацию о всех дисках:

```
(base) katya@katya:~$ sudo fdisk -l
[sudo] пароль для katya:
Диск /dev/loop0: 4 KiB, 4096 байт, 8 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop1: 946,18 MiB, 992145408 байт, 1937784 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop2: 308,55 MiB, 323534848 байт, 631904 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop3: 310,8 MiB, 325898240 байт, 636520 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop4: 55,66 MiB, 58363904 байт, 113992 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop5: 55,66 MiB, 58363904 байт, 113992 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop6: 63,91 MiB, 67014656 байт, 130888 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop7: 63,91 MiB, 67010560 байт, 130880 секторов
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/nvme0n1: 476,94 GiB, 512110190592 байт, 1000215216 секторов
Disk model: INTEL SSDPEKNU512GZ
Единицы: секторов по 1 * 512 = 512 байт
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт
Тип метки диска: gpt
Идентификатор диска: 0AEEF433-2A11-4ACF-8894-B6F1822ED34F

Устр-во      начало      Конец      Секторы  Размер  Тип
/dev/nvme0n1p1    2048      1085439      1083392    529M  Среда для восст
/dev/nvme0n1p2   1085440      1290239      204800    100M  EFI
/dev/nvme0n1p3   1290240      1323007       32768     16M  Зарезервированн
/dev/nvme0n1p4   1323008     342695935    341372928  162,8G  Microsoft basic
/dev/nvme0n1p5   716804096   1000214527    283410432  135,1G  Microsoft basic
/dev/nvme0n1p6   342695936   525694975    182999040   87,3G  Файловая систем
/dev/nvme0n1p7   525694976   716804095    191109120   91,1G  Файловая систем
```

Элементы таблицы разделов упорядочены не так, как на диске.

Диск /dev/loop8: 74,11 MiB, 77713408 байт, 151784 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop9: 74,21 MiB, 77819904 байт, 151992 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop10: 6,41 MiB, 6725632 байт, 13136 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop11: 97,71 MiB, 102453248 байт, 200104 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop12: 106,51 MiB, 111681536 байт, 218128 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop13: 266,63 MiB, 279584768 байт, 546064 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop14: 268,25 MiB, 281276416 байт, 549368 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop15: 349,7 MiB, 366682112 байт, 716176 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop16: 496,98 MiB, 521121792 байт, 1017816 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop17: 504,15 MiB, 528642048 байт, 1032504 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop18: 91,69 MiB, 96141312 байт, 187776 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop19: 643,61 MiB, 674877440 байт, 1318120 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop20: 643,61 MiB, 674877440 байт, 1318120 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop21: 12,93 MiB, 13553664 байт, 26472 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop22: 12,32 MiB, 12922880 байт, 25240 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop23: 40,43 MiB, 42393600 байт, 82800 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop24: 39,1 MiB, 40996864 байт, 80072 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop25: 452 KiB, 462848 байт, 904 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop27: 417,66 MiB, 437952512 байт, 855376 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop28: 376,67 MiB, 394969088 байт, 771424 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop29: 366,6 MiB, 384409600 байт, 750800 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop30: 476 KiB, 487424 байт, 952 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

Диск /dev/loop31: 417,66 MiB, 437948416 байт, 855368 секторов  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт

## После подключения флешки:

Диск /dev/sda: 57,73 GiB, 61991813632 байт, 121077761 секторов  
Disk model: DataTraveler 3.0  
Единицы: секторов по 1 \* 512 = 512 байт  
Размер сектора (логический/физический): 512 байт / 512 байт  
Размер I/O (минимальный/оптимальный): 512 байт / 512 байт  
Тип метки диска: dos



Идентификатор диска: 0x000fce75

Устр-во	Загрузочный	начало	Конец	Секторы	Размер
Идентификатор	Тип				
/dev/sda1	*	2048	121077760	121075713	57,7G
с W95					

**11.3.** Привести «максимально возможное» дерево ФС, проанализировать, где это указывается

Максимально возможное дерево файловой системы (ФС) в контексте Linux и Unix-подобных операционных систем обычно относится к структуре каталогов и файлов, которая может быть создана внутри файловой системы. Это дерево начинается с корневого каталога (/) и расширяется вниз через подкаталоги и файлы, которые могут быть созданы пользователями и системными процессами.

Ограничения на максимально возможное дерево ФС:

- Ограничение на глубину: В Linux и Unix-подобных системах существует ограничение на максимальную глубину вложенности каталогов, которое определяется параметром `fs.inotify.max_user_watches` в ядре. Это ограничение может быть изменено, но изменение этого параметра может повлиять на производительность системы.

- Ограничение на количество файлов: Каждый файл и каталог в файловой системе имеет уникальный идентификатор (inode), и общее количество inode в файловой системе ограничено. Это ограничение зависит от типа файловой системы и ее размера.

Файл `/usr/include/linux/limits.h` содержит определения максимальных значений для различных системных ограничений в Linux.

```
(base) katya@katya:~$ cat /usr/include/linux/limits.h
/* SPDX-License-Identifier: GPL-2.0 WITH Linux-syscall-note */
#ifndef _LINUX_LIMITS_H
#define _LINUX_LIMITS_H

#define NR_OPEN 1024

#define NGROUPS_MAX 65536 /* supplemental group IDs are
available */
```

```

#define ARG_MAX          131072    /* # bytes of args + environ for
exec() */
#define LINK_MAX          127      /* # links a file may have */
#define MAX_CANON         255      /* size of the canonical input
queue */
#define MAX_INPUT         255      /* size of the type-ahead buffer
*/
#define NAME_MAX          255      /* # chars in a file name */
#define PATH_MAX          4096     /* # chars in a path name
including nul */
#define PIPE_BUF          4096     /* # bytes in atomic write to a
pipe */
#define XATTR_NAME_MAX    255      /* # chars in an extended
attribute name */
#define XATTR_SIZE_MAX    65536    /* size of an extended attribute
value (64k) */
#define XATTR_LIST_MAX    65536    /* size of extended attribute
namelist (64k) */

#define RTSIG_MAX         32

#endif

```

Таким образом, наибольшее количество символов пути файла равняется 4096. Так как имя каталога содержит как минимум два символа (/ + имя), то максимальный уровень вложенности равен 2047 директорий  $((2^{12}) / 2 - 1)$ .

## 12. Проанализировать и пояснить принцип работы утилиты *file*.

**12.1.** Привести алгоритм её функционирования на основе информационной базы, размещение и полное имя которой указывается в описании утилиты в технической документации ОС (как правило, */usr/share/file/magic.\**), а также содержимого заголовка файла, к которому применяется утилита. Определить, где находятся магические числа и иные характеристики, идентифицирующие тип файла, применительно к *исполняемым* файлам, а также файлам других типов.

Утилита *file* в Unix и Unix-подобных операционных системах, включая Linux, используется для определения типа данных, содержащихся в файле, основываясь на магических числах и других характеристиках, идентифицирующих тип файла. Эти магические числа — это уникальные

последовательности байтов в начале файла, которые позволяют системе различать и распознавать различные типы файлов без необходимости знать их расширение.

Для определения типа файла выполняются разные тесты:

1) Filesystem test основан на анализе кода возврата системного вызова `stat()`. Файл проверяется на пустоту и принадлежность к одному из типов специальных файлов. Известные типы файлов распознаются, если они определены в системном файле `/usr/include/x86_64-linux-gnu/sys/stat.h`

2) Magic number test используется для проверки файлов, данные которых записаны в определенном формате. В начале таких файлов записано магическое число, которое помогает ОС определить тип файла. Все известные ОС магические числа по умолчанию хранятся в `/usr/share/file/magic`.

3) Language test используется для анализа языка, на котором написан файл, если этот файл в формате ASCII: выполняется поиск стандартных строк, которые могут соответствовать определенному языку.

Таким образом типы файлов можно разделить на 3 группы: текстовые (файл содержит только ASCII символы и может быть прочитан на терминале), исполняемые (файл содержит результаты компилирования программы в форме понятной ядру ОС) и данные (все, что не подходит под первые две группы)

## 12.2. Утилиту *file* выполнить с разными ключами.

1) вызов команды без ключа: определение типа файла

```
(base) katya@katya:~/os/lb2$ file task10.txt
task10.txt: ASCII text
(base) katya@katya:~/os/lb2$ file task10.out
task10.out: setuid, setgid ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64,
version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter
/lib64/ld-linux-x86-64.so.2,
```

```

BuildID[sha1]=57ad18a1611ae2c7d18cb3c4b4cd9e292aba23a5,          for
GNU/Linux 3.2.0, not stripped
(base) katya@katya:~/os/lb2$ file find.sh
find.sh: Bourne-Again shell script, Unicode text, UTF-8 text
executable
(base) katya@katya:~/os/lb2$ file 7
7: directory
(base) katya@katya:~/os/lb2$ file prog.c
prog.c: symbolic link to /home/katya/os/lb1/prog.c

```

## 2) file \* - отображение типов всех файлов в данном каталоге

```

7:          directory
7task.sh:   Bourne-Again shell script, Unicode text, UTF-8 text
executable
a.out:      ELF 64-bit LSB pie executable, x86-64, version 1
(SYSV),     dynamically linked, interpreter
/lib64/ld-linux-x86-64.so.2,
BuildID[sha1]=9bbf10a67443902a065ac730caffc18022a31bac,          for
GNU/Linux 3.2.0, not stripped
find.sh:    Bourne-Again shell script, Unicode text, UTF-8 text
executable
find_types.sh: Bourne-Again shell script, ASCII text executable
hard_links.sh: Bourne-Again shell script, ASCII text executable
link2.c:    symbolic link to /home/katya/os/lb1/prog.c
links.sh:   Bourne-Again shell script, Unicode text, UTF-8 text
executable
links.txt:  Unicode text, UTF-8 text
logfile:    Unicode text, UTF-8 text
num1.py:    symbolic link to /home/katya/piaa/2лаб/num1.py
prog.c:     symbolic link to /home/katya/os/lb1/prog.c
task10.c:   C source, ASCII text
task10.out:  setuid, setgid ELF 64-bit LSB pie executable,
x86-64, version 1 (SYSV), dynamically linked, interpreter
/lib64/ld-linux-x86-64.so.2,
BuildID[sha1]=57ad18a1611ae2c7d18cb3c4b4cd9e292aba23a5,          for
GNU/Linux 3.2.0, not stripped
task10.txt:  ASCII text
task6.txt:   empty
task9_1:     directory
task9_2:     directory
task9_3:     directory
text:        directory

```

## 3) -L - отображение типа файла по ссылке

```

(base) katya@katya:~/os/lb2$ file -L link2.c
link2.c: C source, ASCII text

```

**12.3.** Привести экспериментальную попытку с добавлением в базу собственного типа файла и его дальнейшей идентификацией. Описать эксперимент и привести последовательность действий для расширения

функциональности утилиты *file* и возможности встраивания дополнительного типа файла в ФС (согласовать содержимое информационной базы и заголовка файла нового типа

Был создан файл task12.sots с содержимым “123”, добавлена строчка “0 string 123 katya” в файл magic” (123 - магическое число, katya - тип файла)

```
#редактирование файла magic
(base) katya@katya:~$ sudo nano /etc/magic
#определение типа
(base) katya@katya:~$ cd os/lb2
(base) katya@katya:~/os/lb2$ file task12.sots
task12.sots: katya
(base) katya@katya:~/os/lb2$ cat task12.sots
123
```

Таким образом новый тип файла был успешно добавлен.

### **Вывод.**

В ходе лабораторной работы было проанализировано функциональное назначение структурных элементов дерева ФС. Определить размещение корневого каталога (корневой ФС).

Для выполнения работы были изучены типы файлов, утилиты find, od, \*dump, df, file и другие.

В результате выполнения заданий было написано несколько bash-скриптов и добавлен собственный тип файлов.

### **Список литературы.**

- 1) “Системное программное обеспечение. Межпроцессные взаимодействия в операционных системах” Душутин Е.В.
- 2) "Linux File Systems" by Moshe Bar - книга, посвященная различным файловым системам в Linux.

- 3) "Linux man pages" - официальная документация, содержащая описание команд и системных вызовов в Linux, включая команды для работы с файловыми системами.