БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ

Факультет прикладной математики и информатики Кафедра технологий программирования

Кражевский Алексей Игоревич **ОТЧЕТ ПО ПРОГРАММИРОВАНИЮ МОБИЛЬНЫХ И ВСТРАИВАЕМЫХ СИСТЕМ**

студента 3 курса 13а группы Лабораторная работа №3

> Преподаватель Давидовская М.И.

Цель работы — изучение файловой системы ОС Unix/Linux и основных функций для работы с каталогами и файлами; исследование методов создания процессов, основных функций создания и управления процессами, обмена данными между процессами

Цели работы:

- Изучить команды управления процессами.
- Изучить вызовы и функции управления каталогами.
- Изучить вызовы и функции управления процессами.

Вариант задания: 13

Задание 3.1. Управление процессами

- 1. Используйте учетную запись, созданную в одной из предыдущих лабораторных работ. Войдите в систему на виртуальных терминалах 1 и 2 (tty1, tty2) под вашей учетной записью.
- 2. Переключитесь в терминал tty1 и запустить процесс, выполняющий следующие команды: \$ (while true; do echo -n A >> log; sleep 1; done)
- 3. Заметьте, что сейчас этот терминал занят исполнением запущенного процесса, который исполняется на переднем плане. Этот процесс присоединяет символ "А"к файлу ~/log через каждую секунду. Чтобы визуально проверить это, переключитесь в виртуальный терминал tty2 и выполните следующую команду:

\$ tail -f log

Вы должны увидеть последовательность символов, длина которой возрастает.

4. Переключитесь в виртуальный терминал tty1 и приостановите работающий процесс, нажав клавиши <Ctrl+z>. Командная оболочка сообщит, что процесс остановлен и выдаст вам номер задания [1].

Переключитесь в виртуальный терминал tty2 и визуально проверьте, что файл \sim /log больше не увеличивается.

5. Переключитесь в виртуальный терминал tty1 и возобновите работу процесса в фоновом режиме. Используйте команду jobs, чтобы проверить, что задание [1] снова работает.

\$ bg \$ jobs

Переключитесь в виртуальный терминал tty2 и визуально проверьте, что файл ~/log снова увеличивается.

- 6. Переключитесь в виртуальный терминал tty1 и запустите еще два процесса, выполнив следующие команды:
- 7. Выполните команду jobs и проверьте, что все три процесса работают. Переключитесь в виртуальный терминал tty2 и визуально проверьте, что файл ~/log снова увеличивается путем добавления символов "A" "В"и "С"через каждую секунду.

```
pi@raspberry:~ $ (while true; do echo -n B >> log; sleep 1; done) &
[2] 2073
pi@raspberry:~ $ ^B^C
(while true; do echo -n C >> log; sleep 1; done) &
pi@raspberry:~ $ jobs
[1] Running
                              ( while true; do
    echo -n A >> log; sleep 1;
done ) &
[2]- Running
                              ( while true; do
    echo -n B >> log; sleep 1;
done ) &
                              ( while true; do
[3]+ Running
    echo -n C >> log; sleep 1;
done ) &
pi@raspberry:~ $
```

8. В пункте 4 вы приостановили исполнение процесса переднего плана путем нажатия клавиш <Ctrl+z>. В действительности эта комбинация нажатых клавиш посылает процессу сигнал. Используйте команду kill, чтобы получить список сигналов и соответствующие им имена и номера. Затем выполните команду kill, послав сигнал SIGSTOP заданию [1], чтобы приостановить его работу. Переключитесь в виртуальный терминал tty1 и выполните следующие команды:

\$ kill -1 \$ kill -19 %1

```
pi@raspberry:~ $ kill -l

    SIGHUP

                                  SIGQUIT
                                                   SIGILL
                                                                   SIGTRAP
SIGABRT
                7) SIGBUS
                                 8) SIGFPE
                                                  9) SIGKILL
                                                                   10) SIGUSR1
11) SIGSEGV
               12) SIGUSR2
                                 13) SIGPIPE
                                                                 15) SIGTERM
20) SIGTSTP
                                                                   15) SIGTERM
                                                14) SIGALRM
                                                19) SIGSTOP
24) SIGXCPU
16) SIGSTKFLT 17) SIGCHLD
                                18) SIGCONT
21) SIGTTIN 22) SIGTTOU
                                23) SIGURG
                                                                   25) SIGXFSZ
26) SIGVTALRM 27) SIGPROF
                                 28) SIGWINCH
                                                 29) SIGIO
                                                                   30) SIGPWR
31) SIGSYS 34) SIGRTMIN 35) SIGRTMIN+1 36) SIGRTMIN+2 37) SIGRTMIN+3
38) SIGRTMIN+4 39) SIGRTMIN+5 40) SIGRTMIN+6 41) SIGRTMIN+7 42) SIGRTMIN+8
43) SIGRTMIN+9 44) SIGRTMIN+10 45) SIGRTMIN+11 46) SIGRTMIN+12 47) SIGRTMIN+13
48) SIGRTMIN+14 49) SIGRTMIN+15 50) SIGRTMAX-14 51) SIGRTMAX-13 52) SIGRTMAX-12
53) SIGRTMAX-11 54) SIGRTMAX-10 55) SIGRTMAX-9 56) SIGRTMAX-8 57) SIGRTMAX-7
58) SIGRTMAX-6 59) SIGRTMAX-5 60) SIGRTMAX-4 61) SIGRTMAX-3 62) SIGRTMAX-2
63) SIGRTMAX-1 64) SIGRTMAX
```

9. Выполните команду jobs и проверьте, что задание [1] остановлено. Переключитесь в виртуальный терминал tty2 и визуально проверьте, что задание [1] остановлено.

```
pi@raspberry:~ $ kill -19 %1
pi@raspberry:~ $ jobs
[1]+ Stopped
                              ( while true; do
    echo -n A >> log; sleep 1;
done )
     Running
                              ( while true; do
[2]
    echo -n B >> log; sleep 1;
done ) &
[3]- Running
                               ( while true; do
    echo -n C >> log; sleep 1;
done ) &
pi@raspberry:~ $
```

10. Возобновите выполнение задания [1], используя команду kill, которая посылает процессу сигнал SIGCONT (18). Используйте команду jobs и виртуальный терминал tty2 для проверки того, что все три задания опять работают.

```
pi@raspberry:~ $ kill -18 %1
pi@raspberry:~ $ ■
```

11. Завершите работу всех трех процессов. Если вы не задаете сигнал, который нужно послать процессу, то команда kill посылает по умолчанию сигнал SIGTERM (15), который вызывает завершение процесса. После посылки сигналов заданиям [2] и [3], используйте команду jobs, чтобы проверить завершение работы этих заданий:

\$ kill %2 %3

\$ jobs

```
pi@raspberry:~ $ kill %2 %3
bash: kill: (2073) - No such process
bash: kill: (2189) - No such process
[2] Terminated
                             ( while true; do
   echo -n B >> log; sleep 1;
[3]- Terminated
                              ( while true; do
   echo -n C >> log; sleep 1:
pi@raspberry:~ $ kill %1
pi@raspberry:~ $ jobs
                              ( while true; do
[1]+ Terminated
   echo -n A >> log; sleep 1;
done )
pi@raspberry:~ $ 📗
```

12. Чтобы завершить работу последнего процесса, выполните команды:

\$ fg

 $\c Ctrl+c>$

13. Выполните команду jobs и проверьте, что больше заданий не выполняется. Переключитесь в виртуальный терминал tty2 и визуально проверьте, что файл ~/log не увеличивается. Остановите исполнение команды tail, нажав клавиши <Ctrl+c>, и завершите сеанс на виртуальном терминале tty2.

14. Переключитесь в виртуальный терминал tty1 и удалите файл ~/log

```
pi@raspberry:~ $ ls
Bookshelf Downloads Pictures
                                            Templates
Desktop
                     Public
                                            timelog3_1Krazhevskiy13r.txt
          log
Documents Music
                     task3 1Krazhevskiy13r Videos
pi@raspberry:~ $ rm log
pi@raspberry:~ $ ls
Bookshelf Downloads Public
                                            timelog3_1Krazhevskiy13r.txt
                     task3_1Krazhevskiy13r Videos
Desktop
          Music
Documents Pictures
                     Templates
pi@raspberry:~ $
```

Задание 3.2. Управление процессами

- 1. Войдите в систему на виртуальных терминалах 1 и 2 (tty1, tty2) под учетной своей записью.
- 2. Переключитесь в терминал tty1 и запустите на переднем плане бесконечный процесс.

```
(base) alex@avocadobook:~$ (while true; do echo -n A >> log; sleep 1; done)
```

3. Переключитесь в виртуальный терминал tty2 и проверьте работу процесса, запущенного на пункте 2.

```
(base) alex@avocadobook:~$ tail -f log
AAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAAA
```

4. Переключитесь в виртуальный терминал tty1 и приостановите работающий процесс.

5. Возобновите работу процесса в виртуальном терминале tty1 в фоновом режиме.

```
(base) alex@avocadobook:~$ bg
[1]+ ( while true; do
    echo -n A >> log; sleep 1;
done ) &
  (base) alex@avocadobook:~$
```

6. Запустите в виртуальном терминале tty1 второй бесконечный процессов запущенных в фоновом режиме.

```
(base) alex@avocadobook:~$ (while true; do echo -n B >> log; sleep 1; done) & [2] 71300 (base) alex@avocadobook:~$
```

7. Выполните команду jobs и проверьте, что два запущенных процесса работают.

8. Установите приоритет процесса, запущенного в пункте 2, равным 10.

```
(base) alex@avocadobook:~$ sudo renice 10 -p 4287 [sudo] password for alex: 4287 (process ID) old priority 0, new priority 10 (base) alex@avocadobook:~$
```

9. Остановите процесс, запущенный в пункте 6, командой kill.

10. Проверьте, что работает только один процесс.

11. Прервите исполнение работающего процесса и проверьте, что не осталось работающих процессов.

Задание 3.3. Управление процессами и планирование заданий

1. Найдите файлы а) пустые б) скрытые в домашнем каталоге в фоновом режиме и результат сохраните в файл со своей фамилией.

```
(base) alex@avocadobook:~$ cat krazhevskiy_hid.txt
/home/alex/.wget-hsts
```

2. Запустите в фоновом режиме два задания: sleep 200 и sleep 2500, выведите информацию о состоянии заданий. Снимите с выполнения второе задание, выведите информацию о заданиях.

```
(base) alex@avocadobook:~$ sleep 200 &
[1] 74860
(base) alex@avocadobook:~$ sleep 2500 &
[2] 74871
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
[1]- Running
                              sleep 200 &
[2]+ Running
                              sleep 2500 &
(base) alex@avocadobook:~$
(base) alex@avocadobook:~$ kill -19 %1
[1]+ Stopped
                              sleep 200
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
[1]+ Stopped
                              sleep 200
[2]- Running
                              sleep 2500 &
(base) alex@avocadobook:~$
```

3. Выполните команду exec ls -R /etc. Изучите её поведение.

```
(base) alex@avocadobook:~$ exec ls -R /etc
```

```
/etc/xdg/menus:
gnome-applications.menu xfce-applications.menu
/etc/xdg/systemd:
user
/etc/xdg/Thunar:
uca.xml
/etc/xdg/tumbler:
tumbler.rc
/etc/xdg/xfce4:
xfconf
```

Команда exec ls -R /etc запускает команду ls рекурсивно, т.е. просмотр рекурсивно всего содержимого каталога /etc.

4. Запустите порожденную оболочку bash. Исследуйте, посылая родительской оболочке сигналы TERM, INT, QUIT и HUP, что при этом происходит?

Создаю во втором терминале через vim файл, в первом проверяю его pid.

```
(base) alex@avocadobook:~$ pidof bash 74956 74634 (base) alex@avocadobook:~$ pstree -p 74956 bash(74956)—vim(74972) (base) alex@avocadobook:~$ pstree -p 74634 bash(74634)—pstree(74978) (base) alex@avocadobook:~$
```

Сигнал TERM является перехватываемым и блокируемым и предназначен для корректного (предпочтительного) завершения работы процесса.

```
(base) alex@avocadobook:~$ kill -TERM 74956 (base) alex@avocadobook:~$ pidof bash 74956 74634 (base) alex@avocadobook:~$
```

Как мы можем увидеть, посылание сигнала TERM родительскому процессу ничего не сделало.

Сигнал INT в отличии от **TERM** является блокируемым сигналом и перехватываемым. Самый безобидный сигнал.

Его выполнение тоже ничего не поменяло:

```
(base) alex@avocadobook:~$ kill -INT 74956
(base) alex@avocadobook:~$ pidof bash
74956 74634
(base) alex@avocadobook:~$
```

Сигнал QUIT - похож на **TERM**, но позволяет сохранить дамп памяти. Программа может выполнить корректное завершение или проигнорировать сигнал.

```
(base) alex@avocadobook:~$ kill -QUIT 74956 (base) alex@avocadobook:~$ pidof bash 74956 74634 (base) alex@avocadobook:~$ ■
```

Сигнал HUP - сообщает процессу, что соединение с управляющим терминалом разорвано, единственный сработавший.

```
(base) alex@avocadobook:~$ kill -HUP 74956 (base) alex@avocadobook:~$ pidof bash 74634 (base) alex@avocadobook:~$ ■
```

5. От имени обычного пользователя пошлите сигнал KILL любому процессу, запущенному от имени другого пользователя. Что произойдет? Ничего не произойдёт, тк для убийства процесса другого пользователя нужны root-права:

```
(base) alex@avocadobook:~$ kill 74634 (base) alex@avocadobook:~$ pidof bash 74634 (base) alex@avocadobook:~$
```

6. Запустите в фоновом режиме команду sleep 1000. Проверьте, на какие сигналы из следующих: TERM, INT, QUIT и HUP, реагирует эта команда.

```
(base) alex@avocadobook:~$ jobs (base) alex@avocadobook:~$ sleep 1000 & [1] 75136 (base) alex@avocadobook:~$
```

При сигнале TERM процесс останавливается, а затем умирает:

```
(base) alex@avocadobook:~$ sleep 1000 &
[1] 75136
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
[1]+ Running sleep 1000 &
(base) alex@avocadobook:~$ kill -TERM 75136
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
[1]+ Terminated sleep 1000
(base) alex@avocadobook:~$
```

При INT - процесс прерывается, а через некоторое время также погибает:

```
(base) alex@avocadobook:~$ sleep 1000 &
[1] 75192
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
[1]+ Running sleep 1000 &
(base) alex@avocadobook:~$ kill -INT 75192
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
[1]+ Interrupt sleep 1000
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
(base) alex@avocadobook:~$ jobs
```

При QUIT - процесс закрывается, в результате также через некоторое время умирает, также появляется дамп:

При HUP - получает статус подвешенный и тоже в скором времени умирает:

7. Запрограммируйте оболочку так, чтобы при получении ей сигнала TERM создавался файл pwd.txt, содержащий информацию о текущем каталоге и текущем пользователе.

```
(base) alex@avocadobook:~$ vim task7
(base) alex@avocadobook:~$ cat task7
trap 'echo $(whoami) $(pwd) > pwd.txt; exit' 15
while true; do
a=0
done
(base) alex@avocadobook:~$ sh task7 &
[1] 75287
```

```
(base) alex@avocadobook:~$ kill -TERM 75287 (base) alex@avocadobook:~$ cat pwd.txt alex /home/alex [1]+ Done sh task7 (base) alex@avocadobook:~$
```

8. Запустите порожденную оболочку. Работает ли в ней созданный обработчик?

Да, работает.

9. От имени обычного пользователя попытайтесь запустить оболочку bash со значением nice number, равным 1. Какое сообщение выводится?

```
(base) alex@avocadobook:~$ nice -n1 bash (base) alex@avocadobook:~$
```

10. От имени суперпользователя запустите команду индексирования базы данных поиска в следующем виде: time nice -n19 updatedb. Затем выполните такую же команду, в которой значение nice number для updatedb будет 5. Сравните полученные результаты.

```
(base) alex@avocadobook:~$ sudo time nice -n19 updatedb
[sudo] password for alex:
nice: 'updatedb': No such file or directory
Command exited with non-zero status 127
0.00user 0.00system 0:00.00elapsed 0%CPU (0avgtext+0avgdata 2200maxresident)k
0inputs+0outputs (0major+98minor)pagefaults 0swaps
(base) alex@avocadobook:~$ sudo time nice -n5 updatedb
nice: 'updatedb': No such file or directory
Command exited with non-zero status 127
0.00user 0.00system 0:00.00elapsed 90%CPU (0avgtext+0avgdata 1984maxresident)k
0inputs+0outputs (0major+97minor)pagefaults 0swaps
(base) alex@avocadobook:~$
```

11. При помощи команды аt сделать так, чтобы ровно через 5 минут от текущего времени произошла запись списка всех процессов в файл с именем, содержащим в своём названии системное время на момент записи.

```
(base) alex@avocadobook:~$ ps -ef > $(date +%T) | at now +5 minutes warning: commands will be executed using /bin/sh job 1 at Mon Oct 17 13:35:00 2022 (base) alex@avocadobook:~$
```

12. При помощи команды at организовать обычное завершение работы браузера firefox или chrome в 16:00.

```
(base) alex@avocadobook:~$ kill $(pidof chromium) | at 16:00 warning: commands will be executed using /bin/sh kill: usage: kill [-s sigspec | -n signum | -sigspec] pid | jobspec ... or kill -l [sigspec] job 2 at Mon Oct 17 16:00:00 2022 (base) alex@avocadobook:~$
```

13. Сделать при помощи cron так, чтобы команда updatedb запускалась раз в сутки, каждый час, каждые 5 минут.

```
SHELL=/bin/bash
MAILTO=alex
0 0 * * * updatedb
0 * * * * updatedb
* /5 * * updatedb
```

14. При помощи cron организовать убийство браузера firefox и chrome каждые 10 минут.

```
(base) alex@avocadobook:~$ echo '*/10 * * * * pkill chromium' > cron 2 (base) alex@avocadobook:~$ crontab cron2 cron2: No such file or directory (base) alex@avocadobook:~$ crontab cron 2 (base) alex@avocadobook:~$
```

15. При помощи команды at сделать так, чтобы через 5 минут от текущего времени создалось задание для cron, которое создавало бы каждые 9 минут ещё одно задание для cron, заключающееся в том, чтобы каждые 7 минут уничтожать все задания пользователя для cron.

```
(base) alex@avocadobook:~$ at now +5 minutes
warning: commands will be executed using /bin/sh
at Mon Oct 17 13:41:00 2022
at> echo '9 * * * * echo '7 * * * pkill cron '' > crontab1
at> crontab crontab1
```

Задание 3.4. Управление процессами и планирование заданий

Задача 1. Создайте и запустите следующий сценарий, который представляет бесконечный процесс, выводящий значение счетчика каждую секунду и завершающий свою работу при нажатии клавиш <Ctrl+c>.

```
pi@raspberry:~ $ ./task1.sh
1
2
3
4
^Cyou hit Ctrl+C
pi@raspberry:~ $
```

Задача 2. Написать пример программы, которая запускает и связывает каналом два процесса: вывод содержимого каталога и подсчет количества строк (ls и wc).

```
pi@raspberry:~ $ vi task2.sh
pi@raspberry:~ $ chmod u+x task2.sh
pi@raspberry:~ $ cat task2.sh
#! /bin/bash

(while true; do ls >> res.txt; sleep 5; done) &
 (while true; do wc res.txt >> res.txt; sleep 5; done) &
pi@raspberry:~ $
```

```
pi@raspberry:~ $ cat res.txt
Bookshelf
Desktop
Documents
Downloads
Music
Pictures
Public
res.txt
task1.sh
task2.sh
```

```
45 54 510 res.txt
Bookshelf
Desktop
Documents
Downloads
Music
Pictures
Public
res.txt
task1.sh
task2.sh
task3_4Krazhevskiy13r
```

Задача 3. Написать пользовательскую функцию обработки сигнала. Установка обработки сигнала происходит одноразово (обрабатывается только одно событие, связанное с появлением данного сигнала SIG_ALRM). Возврат из функции-обработчика происходит в точку прерывания процесса.

Задание 3.5. Управление процессами

13. То же, что и в п. 3, но вместо процессов использовать потоки.

- 3. Для заданного каталога (аргумент 1 командной строки) и всех его подкаталогов вывести в заданный файл (аргумент 2 командной строки) и на консоль имена файлов, их размер и дату создания, удовлетворяющих заданным условиям:
- 1 размер файла находится в заданных пределах от N1 до N2 (N1,N2 задаются в аргументах командной строки),
- 2 дата создания находится в заданных пределах от М1 до М2 (М1,М2 задаются в аргументах командной строки). Процедура поиска для каждого подкаталога должна запускаться в отдельном процессе. Каждый процесс выводит на экран свой ріd, полный путь, имя и размер просмотренного файла, общее число просмотренных файлов в подкаталоге. Число запущенных процессов в любой момент времени не должно превышать N (вводится пользователем). Проверить работу программы для каталога /usr/ размер 31000 31500 дата с 01.01.1970 по текущую дату N=6.

```
(base) alex@avocadobook:~$ ./script.sh /usr out.txt 31000 31500 19700101 2022101
/usr/bin snap 15964536 2022-10-05+19:55:12.1514024060 total 1631
(base) alex@avocadobook:~$ cat out.txt
/usr/bin snap 15964536 2022<u>-</u>10-05+19:55:12.1514024060 total 1631
(base) alex@avocadobook:~$
(base) alex@avocadobook:~$ cat script.sh
#!/bin/bash
#USAGE: ./script dir file min_size max_size [create_date_min [create_date_max [m
#outputs to FILE <PID FULL_PATH FILE_NAME FILE_SIZE TOTAL_FILES> for each subdir
#+in DIR by separate processes with total amout of its do not exeed MAX PROC
max_procs=${7:-1}
before_date=$(date +%s -d ${6:-today})
from_date=$(date +%s -d ${5:-19700101})
find "$1" -type f -size +$3 -size -$4 -newermt @$from_date ! -newermt @$before d
    -execdir readlink -ne . \; \
-printf " %f %s %C+ total " \
-execdir bash -c 'ls -AF . | grep -cv "/$" ' \; |
(base) alex@avocadobook:~$
```

Контрольные вопросы

1) Объясните понятия процесса и ресурса. Какое их значение в организации вычислительного процесса в ОС Linux?

Процесс - это каждая программа. Для каждой запускаемой программы создается отдельный процесс. В рамках процесса программе выделяется процессорное время, оперативная память и другие **системные ресурсы**. Получается, это основополагающая часть вычислительного процесса.

2) Какая информация содержится в описателях процессов? Как просмотреть их содержание в процессе работы с системой?

Дескриптор процесса - специальная структура со следующей информацией:

- 1. Идентификатор процесса (ProcessIdentificator(ID))
- 2. Тип или класс процесса, который определяет для ОС некоторые правила предоставления ресурсов.
- 3. Приоритет процесса, соответствии с которым ОС предоставляет ресурсы. В рамках одного класса процессов в первую очередь обслуживается более приоритетный процесс.
- 4. Переменная состояния, которая определяет в каком состоянии находится процесс (готовность к работе, состояние выполнения, ожидание устройства ввода/вывода и т. д.).
- 5. Защищенная область памяти, в которой хранится текущее значение регистров процессора, если процесс прерван, не закончив работу. Эта информация называется контекстом процесса(задачи).
- 6. Информация о ресурсах, которыми процесс владеет и имеет право пользоваться (указатели на открытые файлы, информация о независимых операциях вв/выв и т. д.)
- 7. Место памяти или адрес этого места для организации общения с другими процессами.
- 8. Параметры времени запуска (момент времени, когда процессор должен активизироваться и периодичность этой операции).
- В Си можно использовать следующие функции: extern struct task_struct *find_task_by_vpid(pid_t nr); extern struct task_struct *find_task_by_pid_ns(pid_t nr,struct pid_namespace *ns);

3) Какими способами можно организовать выполнение программ в фоновом режиме?

Дописать & в конце bash-команды.

Или командой bg перевести программу в фоновый режим.

4) Какие особенности выполнения программ в фоновом режиме? Как избежать вывода фоновых сообщений на экран и прерывания выполнения фоновых программ при прекращении сеанса работы с системой?

Фоновое выполнение позволяет из одного терминала выполнять следующую команду не дожидаясь завершения предыдущей.

- **5)** Как пользователь может повлиять на распределение ресурсов между активными процессами? Установить приоритет (nice, renice)
- 6) Как можно прервать выполнение активных процессов? Какая информация для этого необходима и откуда она извлекается? Послать сигналы.
 - **SIGINT** самый безобидный сигнал завершения, означает Interrupt. Он отправляется процессу, запущенному из терминала с помощью сочетания клавиш Ctrl+C. Процесс правильно завершает все свои действия и возвращает управление;
 - **SIGQUIT** это еще один сигнал, который отправляется с помощью сочетания клавиш, программе, запущенной в терминале. Он сообщает ей что нужно завершиться и программа может выполнить корректное завершение или проигнорировать сигнал. В отличие от предыдущего, она генерирует дамп памяти. Сочетание клавиш Ctrl+/;
 - **SIGHUP** сообщает процессу, что соединение с управляющим терминалом разорвано, отправляется, в основном, системой при разрыве соединения с интернетом;
 - **SIGTERM** немедленно завершает процесс, но обрабатывается программой, поэтому позволяет ей завершить дочерние процессы и освободить все ресурсы;
 - **SIGKILL** тоже немедленно завершает процесс, но, в отличие от предыдущего варианта, он не передается самому процессу, а

обрабатывается ядром. Поэтому ресурсы и дочерние процессы остаются запущенными.

Необходимо знать айди процесса.

7) Перечислите базовые средства взаимодействия процессов в Linux.

Именованные каналы, общая память, семафоры.

8) Поясните особенности работы с каналами в Linux.

Каналы бывают именованные и неименованные (анонимные). Анонимные каналы мы использовали для перенаправления ввода-вывода. В отличие от анонимного программного канала, автоматически создаваемого шеллом, именованный канал обладает именем, и создается явно при помощи команд mknod или mkfifo.

9) Почему отложенные вызовы не обрабатываются непосредственно обработчиком прерывания таймера?

Функции отложенных вызовов выполняются в системном контексте, а не в контексте прерывания. Вызов этих функций выполняется не обработчиком прерывания таймера, а отдельным обработчиком отложенных вызовов, который запускается после завершения обработки прерывания таймера. При обработке прерывания таймера система проверяет необходимость запуска тех или иных функций отложенного вызова и устанавливает соответствующий флаг для них. В свою очередь обработчик отложенных вызовов проверяет флаги и запускает необходимые в системном контексте.