

CAOS 6 – low level IO

Manakov Danila

MIPT

12 октября 2022 г.

Представим себе ситуацию: вы пишете операционку и уже почти написали ядро.

Представим себе ситуацию: вы пишете операционку и уже почти написали ядро.

Теперь нужно как-то научить программы общаться между собой, обращаться к файловой системе, обращаться к модулям ядра, общаться по сети, ...

Представим себе ситуацию: вы пишете операционку и уже почти написали ядро.

Теперь нужно как-то научить программы общаться между собой, обращаться к файловой системе, обращаться к модулям ядра, общаться по сети, ...

Что делаем?

Представим себе ситуацию: вы пишете операционку и уже почти написали ядро.

Теперь нужно как-то научить программы общаться между собой, обращаться к файловой системе, обращаться к модулям ядра, общаться по сети, ...

Что делаем?

???

Windows на каждый вопрос дала свой ответ: реестр, WinAPI, драйвера, ещё фигня какая-то ...

Windows на каждый вопрос дала свой ответ: реестр, WinAPI, драйвера, ещё фигня какая-то ...

Если решите с этим разобраться, то сядьте...

Windows на каждый вопрос дала свой ответ: реестр, WinAPI, драйвера, ещё фигня какая-то ...

Если решите с этим разобраться, то сядьте... заварите себе чай...

Windows на каждый вопрос дала свой ответ: реестр, WinAPI, драйвера, ещё фигня какая-то ...

Если решите с этим разобраться, то сядьте... заварите себе чай... и подумайте, в какой момент вы приняли неверное решение...

Windows на каждый вопрос дала свой ответ: реестр, WinAPI, драйвера, ещё фигня какая-то ...

Если решите с этим разобраться, то сядьте... заварите себе чай... и подумайте, в какой момент вы приняли неверное решение...

UNIX дала на этот вопрос всего 1 ответ – ЧЕРЕЗ ФАЙЛЫ!!!

Ядро отвечает за распределение ресурсов компьютера (в том числе и за место на диске), ну и оно имеет встроенные функции для работы с файлами)

Ядро отвечает за распределение ресурсов компьютера (в том числе и за место на диске), ну и оно имеет встроенные функции для работы с файлами)
Внутренняя "штука" для работы с фалами называется *filedescriptor*(*fd*).

Ядро отвечает за распределение ресурсов компьютера (в том числе и за место на диске), ну и оно имеет встроенные функции для работы с файлами)

Внутренняя "штука" для работы с фалами называется *filedescriptor*(*fd*).

Их внутреннее устройство выходит за рамки курса, нам о них надо знать следующее:

- Каждый открытый файл связан с одним *fd*

Ядро отвечает за распределение ресурсов компьютера (в том числе и за место на диске), ну и оно имеет встроенные функции для работы с файлами)

Внутренняя "штука" для работы с фалами называется *filedescriptor* (*fd*).

Их внутреннее устройство выходит за рамки курса, нам о них надо знать следующее:

- Каждый открытый файл связан с одним fd
- fd обозначаются числами, начиная с 0

Ядро отвечает за распределение ресурсов компьютера (в том числе и за место на диске), ну и оно имеет встроенные функции для работы с файлами)

Внутренняя "штука" для работы с фалами называется *filedescriptor* (*fd*).

Их внутреннее устройство выходит за рамки курса, нам о них надо знать следующее:

- Каждый открытый файл связан с одним fd
- fd обозначаются числами, начиная с 0
- при открытии нового файла fd получает минимальный свободный номер
- их количество ограничено на каждый процесс

File types

```
1 $ ls -l a.out
2 -rwxrwxr-x 1 dmanakov dmanakov 16784 Oct 10 23:10 a.out
3
4 $ ls -l ../
5 drwxrwxr-x 2 dmanakov dmanakov 4096 Oct 11 00:57 01-enumerate
6
7 $ ls -l /dev/sda
8 brw----- 1 root root 8, 0 Sep 29 00:13 /dev/sda
9
10 $ ls -l a.out.link
11 lrwxrwxrwx 1 dmanakov dmanakov 5 Oct 11 00:56 a.out.link -> a.out
12
13 $ ls -l /dev/null
14 crw-rw-rw- 1 root root 1, 3 Sep 29 00:13 /dev/null
15
16 $ ls -l some.fifo
17 prw-rw-r-- 1 dmanakov dmanakov 0 Oct 11 00:57 some.fifo
```

File types

```
1 $ ls -l a.out
2 -rwxrwxr-x 1 dmanakov dmanakov 16784 Oct 10 23:10 a.out
3
4 $ ls -l ../
5 drwxrwxr-x 2 dmanakov dmanakov 4096 Oct 11 00:57 01-enumerate
6
7 $ ls -l /dev/sda
8 brw----- 1 root root 8, 0 Sep 29 00:13 /dev/sda
9
10 $ ls -l a.out.link
11 lrwxrwxrwx 1 dmanakov dmanakov 5 Oct 11 00:56 a.out.link -> a.out
12
13 $ ls -l /dev/null
14 crw-rw-rw- 1 root root 1, 3 Sep 29 00:13 /dev/null
15
16 $ ls -l some.fifo
17 prw-rw-r-- 1 dmanakov dmanakov 0 Oct 11 00:57 some.fifo
```

Ну и во все из них можно писать / читать

File descriptors amout

```
1  $ ulimit -a # текущие лимиты
2  ...
3  -m: resident set size (kbytes)      unlimited
4  -u: processes                       50288
5  -n: file descriptors                 1024
6  -l: locked-in-memory size (kbytes)  64
7  -v: address space (kbytes)          unlimited
8  -x: file locks                      unlimited
9  -i: pending signals                 50288
10 ...
11
12 $ ulimit -aH # hard limits (yes, but actually no)
13 ...
14 -m: resident set size (kbytes)      unlimited
15 -u: processes                       50288
16 -n: file descriptors                 4096
17 -l: locked-in-memory size (kbytes)  64
18 -v: address space (kbytes)          unlimited
19 -x: file locks                      unlimited
20 -i: pending signals                 50288
21 ...
```

File descriptors amout

```
1  $ ulimit -a # текущие лимиты
2  ...
3  -m: resident set size (kbytes)      unlimited
4  -u: processes                       50288
5  -n: file descriptors                1024
6  -l: locked-in-memory size (kbytes)  64
7  -v: address space (kbytes)         unlimited
8  -x: file locks                     unlimited
9  -i: pending signals                50288
10 ...
11
12 $ ulimit -aH # hard limits (yes, but actually no)
13 ...
14 -m: resident set size (kbytes)      unlimited
15 -u: processes                       50288
16 -n: file descriptors                4096
17 -l: locked-in-memory size (kbytes)  64
18 -v: address space (kbytes)         unlimited
19 -x: file locks                     unlimited
20 -i: pending signals                50288
21 ...
```

Какая из этого мораль?)

File descriptors amount

```
1  $ ulimit -a # текущие лимиты
2  ...
3  -m: resident set size (kbytes)      unlimited
4  -u: processes                       50288
5  -n: file descriptors                1024
6  -l: locked-in-memory size (kbytes)  64
7  -v: address space (kbytes)         unlimited
8  -x: file locks                     unlimited
9  -i: pending signals                50288
10 ...
11
12 $ ulimit -aH # hard limits (yes, but actually no)
13 ...
14 -m: resident set size (kbytes)      unlimited
15 -u: processes                       50288
16 -n: file descriptors                4096
17 -l: locked-in-memory size (kbytes)  64
18 -v: address space (kbytes)         unlimited
19 -x: file locks                     unlimited
20 -i: pending signals                50288
21 ...
```

Какая из этого мораль?) - Файлы надо закрывать))

Давайте что-нибудь напишем

```
1  #include <fcntl.h>
2  #include <unistd.h>
3  #include <stdio.h>
4
5  int main() {
6      int fd3 = open("/tmp/files/1.txt", O_RDONLY);
7      int fd4 = open("/tmp/files/2.txt", O_RDONLY);
8
9      printf("fd3: %d\n", fd3);
10     printf("fd4: %d\n", fd4);
11
12     close(fd3);
13
14     int fd5 = open("/tmp/files/3.txt", O_RDONLY);
15     printf("fd5: %d\n", fd5);
16     close(fd4);
17     close(fd5);
18     return 0;
19 }
```

Какой вывод?)

Давайте что-нибудь напишем

```
1  #include <fcntl.h>
2  #include <unistd.h>
3  #include <stdio.h>
4
5  int main() {
6      int fd3 = open("/tmp/files/1.txt", O_RDONLY);
7      int fd4 = open("/tmp/files/2.txt", O_RDONLY);
8
9      printf("fd3: %d\n", fd3);
10     printf("fd4: %d\n", fd4);
11
12     close(fd3);
13
14     int fd5 = open("/tmp/files/3.txt", O_RDONLY);
15     printf("fd5: %d\n", fd5);
16     close(fd4);
17     close(fd5);
18     return 0;
19 }
```

Какой вывод?)

```
1  $ gcc main.c
2  $ ./a.out
3  fd3: 3
4  fd4: 4
5  fd5: 3
```

Открываем fd при запуске

Прошу заметить! Внутри программы файл я НИГДЕ НЕ ОТКРЫВАЛ

```
1  #include <unistd.h>
2
3  int main() {
4      char str[] = "Hello!!!\n";
5      write(7, str, sizeof(str) - 1);
6      return 0;
7  }
```

```
1  $ make && make run
2  gcc main.c
3  ./a.out 7>my_output.txt
4
5  $ cat my_output.txt
6  Hello!!!
```

Структура - берем кучу данных, складываем их вместе.

```
1 struct {  
2     field_0  
3     field_1  
4     field_2  
5 }
```

Внимание вопрос!) Как посчитать размер структуры?

Проведем викторинку)))

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     char c1;  
4     char c2;  
5 } ccc;  
6 printf("%ld\n", sizeof(ccc));
```

Размер структуры -

Проведем викторинку)))

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     char c1;  
4     char c2;  
5 } ccc;  
6 printf("%ld\n", sizeof(ccc));
```

Размер структуры - 3

Проведем викторинку)))

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     char c1;  
4     char c2;  
5 } ccc;  
6 printf("%ld\n", sizeof(ccc));
```

Размер структуры - 3

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     char c1;  
4     int16_t i16;  
5 } cci;  
6 printf("%ld\n", sizeof(cci));
```

Размер структуры -

Проведем викторинку)))

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     char c1;  
4     char c2;  
5 } ccc;  
6 printf("%ld\n", sizeof(ccc));
```

Размер структуры - 3

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     char c1;  
4     int16_t i16;  
5 } cci;  
6 printf("%ld\n", sizeof(cci));
```

Размер структуры - 4

Struct

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     int16_t i16;  
4     char c1;  
5 } cic;  
6 printf("%ld\n", sizeof(cic));
```

Размер структуры -

Struct

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     int16_t i16;  
4     char c1;  
5 } cic;  
6 printf("%ld\n", sizeof(cic));
```

Размер структуры - 6!!!

Правила размещения полей структуры в памяти

- порядок полей в памяти соответствует порядку полей в описании структуры
- размер структуры должен быть кратен размеру наибольшего поля структуры
- поля структуры располагаются в памяти так, чтобы быть прижатыми к её границам
- поля структуры располагаются по адресам, кратным их размерам

Правила размещения полей структуры в памяти

- порядок полей в памяти соответствует порядку полей в описании структуры
- размер структуры должен быть кратен размеру наибольшего поля структуры
- поля структуры располагаются в памяти так, чтобы быть прижатыми к её границам
- поля структуры располагаются по адресам, кратным их размерам

Пы.Сы. В ридингах это уже было

Правила размещения полей структуры в памяти

- порядок полей в памяти соответствует порядку полей в описании структуры
- размер структуры должен быть кратен размеру наибольшего поля структуры
- поля структуры располагаются в памяти так, чтобы быть прижатыми к её границам
- поля структуры располагаются по адресам, кратным их размерам

Пы.Сы. В ридингах это уже было
Читайте ридинги!)

Struct

```
1 struct {  
2     char c0;  
3     // unused byte  
4     int16_t i16;  
5     // one more unused byte  
6     char c1;  
7 } cic;  
8 printf("%ld\n", sizeof(cic));
```

Размер структуры - 6

The last one викторинка

```
1 struct {  
2     uint64_t u64;  
3     char c;  
4 } u64c;  
5 printf("%ld\n", sizeof(u64c));  
6 } cic;  
7 printf("%ld\n", sizeof(cic));
```

Размер структуры -

The last one викторинка

```
1 struct {  
2     uint64_t u64;  
3     char c;  
4 } u64c;  
5 printf("%ld\n", sizeof(u64c));  
6 } cic;  
7 printf("%ld\n", sizeof(cic));
```

Размер структуры - 16

The last one викторинка

```
1 struct {  
2     uint64_t u64;  
3     char c;  
4 } u64c;  
5 printf("%ld\n", sizeof(u64c));  
6 } cic;  
7 printf("%ld\n", sizeof(cic));
```

Размер структуры - 16

```
1 struct {  
2     uint64_t u64;  
3     char c;  
4 } __attribute__((packed)) u64cp;  
5 printf("%ld\n", sizeof(u64cp));
```

Размер структуры -

The last one викторинка

```
1 struct {  
2     uint64_t u64;  
3     char c;  
4 } u64c;  
5 printf("%ld\n", sizeof(u64c));  
6 } cic;  
7 printf("%ld\n", sizeof(cic));
```

Размер структуры - 16

```
1 struct {  
2     uint64_t u64;  
3     char c;  
4 } __attribute__((packed)) u64cp;  
5 printf("%ld\n", sizeof(u64cp));
```

Размер структуры - 9

Основные ф-ии для работы с файлами

- **open** - открывает / создает файл
- **write** - пишет в файл
- **read** - читает из файла
- **lseek** - reposition read/write file offset (двигаем курсор)
- **close** - закрывает fd

Программе в аргументах командной строки передаются три имени файла. Первый аргумент - входной файл, два остальных - выходные. Реализуйте программу, которая читает символы из первого файла, во второй файл записывает только цифры, а в третий - всё остальное. Разрешается использовать только низкоуровневый ввод-вывод POSIX.

Если входной файл не существует, то нужно завершить работу с кодом 1.

Если не возможно создать один из выходных файлов, то завершить работу с кодом 2.

При возникновении других ошибок ввода-вывода - завершить работу с кодом 3.

Программе в аргументах командной строки передаются три имени файла. Первый аргумент - входной файл, два остальных - выходные. Реализуйте программу, которая читает символы из первого файла, во второй файл записывает только цифры, а в третий - всё остальное. Разрешается использовать только низкоуровневый ввод-вывод POSIX.

Если входной файл не существует, то нужно завершить работу с кодом 1.

Если не возможно создать один из выходных файлов, то завершить работу с кодом 2.

При возникновении других ошибок ввода-вывода - завершить работу с кодом 3.

~~Растягиваем время семинара~~ Life-кодим нулевку))