Московский Авиационный Институт (Национальный Исследовательский Университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №2 по курсу «Операционные системы» III Семестр

Вариант 17

Студент:	Короткевич Л. В.		
Группа:	М80-208Б-19		
Преподаватель:	Миронов Е.С		
Оценка:			
Дата:			

1. Постановка задачи

Составить и отладить программу на языке Си, осуществляющую работу с процессами и взаимодействие между ними в одной из двух операционных систем. В результате работы программа (основной процесс) должен создать для решение задачи один или несколько дочерних процессов. Взаимодействие между процессами осуществляется через системные сигналы/события и/или каналы (ріре). Необходимо обрабатывать системные ошибки, которые могут возникнуть в результате работы

Группа вариантов 5:

Родительский процесс создает два дочерних процесса. Первой строкой пользователь в консоль родительского процесса вводит имя файла, которое будет использовано для открытия File с таким именем на запись для child1. Аналогично для второй строки и процесса child2. Родительский и дочерний процесс должны быть представлены разными программами.

Вариант 17:

Правило фильтрации: строки длины больше 10 символов отправляются в pipe2, иначе в pipe1. Дочерние процессы удаляют все гласные из строк.

2. Метод решения

Используемые системные вызовы для выполнения работы:

int pipe(int filedes[3]);	ріре создает пару файловых описателей, указывающих на запись іnode именованного канала, и помещает их в массив, на который указывает filedes. filedes[0] предназначен для чтения, а filedes[1] предназначен для записи, filedes[2] – информации об ошибках.
void exit(int status);	Функция exit() приводит к обычному завершению программы, и величина status & 0377 (least significant byte of status) возвращается процессу-родителю.
pid_t fork(void);	fork создает процесс-потомок, который отличается от родительского только значениями PID (идентификатор процесса) и PPID (идентификатор родительского процесса), а также тем фактом, что счетчики использования ресурсов установлены в 0. Блокировки файлов и сигналы, ожидающие обработки, не наследуются.

close закрывает файловый дескриптор, который после этого не ссылается ни на один и файл и может быть использован повторно. Все int close(int fd); блокировки, находящиеся на соответствующем файле, снимаются (независимо от того, был ли использован для установки блокировки именно этот файловый дескриптор). Вызов open() используется, чтобы преобразовать путь к файлу в описатель файла. Если системный вызов завершается успешно, возвращенный файловый описатель является int open(const char *pathname, int flags, наименьшим описателем, который еще не mode_t mode); открыт процессом. Новый описатель файла будет оставаться открытым при выполнении функции exec(2). Указатель устанавливается в начале файла. int dup2(int oldfd, int newfd); dup и dup2 создают копию файлового int dup(int oldfd); дескриптора oldfd. Функция waitpid приостанавливает выполнение текущего процесса до тех пор, пока дочерний процесс, указанный в параметре pid, не pid_t waitpid(pid_t pid, int *status, int завершит выполнение, или пока не появится options); сигнал, который либо завершает текущий процесс либо требует вызвать функциюобработчик.

Предисловие: считывать названия файлов для записи первого, второго потомков, как мне кажется, будет удобней, лаконичней через аргументы при запуске программы.

```
if (argc < 3)
{
          printf("Usage: ./main filename1 filename2\n");
          exit(-1);
}

char *filename1, *filename2;
printf("Name of the 1st child-output file: %s\n", argv[1]);
printf("Name of the 2nd child-output file: %s\n", argv[2]);
filename1 = argv[1], filename2 = argv[2];</pre>
```

Основная же задача предельно проста: создать в основном процессе два потомка, перенаправить их вывод в соотвествующие файлы; считывать, в свою очередь, потомки будут из родительского пайпа. Коль скоро у нас два ребенка, создадим массив "два на два" для хранения файловых дескрипторов.

```
int fd[2][2];
for (int i = 0; i < 2; ++i)
{
    if (pipe(fd[i]) < 0)</pre>
```

```
{
    perror("Pipe error");
    exit(1);
}
```

Теперь необходимо создать первый и второй процесс-потомок поочередно. Для этого я создал функцию pid_t createchild(int *myfd, int *exfd, filename).

```
pid_t createchild(int *myfd, int *exfd, char *filename) {
```

По мере создания потомков, инициализации переменных pid_t pid, необходимо проверить, все ли хорошо.

```
pid_t pid = fork();
if(pid < 0) {
        perror("Fork err");
        exit(1);
}</pre>
```

Наконец, нужно закрыть лишние каналы у дочернего проц-а.

```
if(pid == 0) {
    close(exfd[0]);
    close(exfd[1]);
    close(myfd[WR]);
```

После чего нехитрыми манипуляциями перенаправить stdout первого потомка в filename1, прежде создав его.

```
int file_out = open(filename, O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC, 0777);
if (file_out < 0)
{
        perror("File err");
        exit(1);
}
int new_out = dup2(file_out, STDOUT_FILENO);
close(file_out);
if (new_out < 0)
{
        perror("Duping child stdout err");
        exit(1);
}</pre>
```

И, конечно же, связать stdin с каналом родителя.

```
int new_in = dup2(myfd[RD], STDIN_FILENO);
close(myfd[RD]);
if (new_in < 0)</pre>
```

```
{
    perror("Duping child1 stdin err");
    exit(1);
}
```

В конце концов, запустим процесс и вернем PID.

```
if (execlp("./child", "child", NULL) < 0)
{
    perror("Execl err");
    exit(1);
}</pre>
```

return pid;

Мы успешно создали процесс-потомок, который элементарным образом будет считывать строки, что ему подают, с помощью обычных функций ввода; с помощью же стандартных функций вывода он будет выводить результирующие строки (полный листинг "детей" можно наблюдать двумя разделами ниже).

Аналогичным образом, перед тем как считать входные данные, закроем у родительского процесса ненужные каналы.

```
close(fd[0][RD]);
close(fd[1][RD]);
```

Просто и лаконично считаем входные данные, строки, а затем отправим их первому или второму процессу-потомку в зависимости от их длины (строк).

```
printf("Enter strings to process: \n");
char *msg;
while ( (msg = ufgets(stdin)) && msg[0] != '\0')
      msg[strlen(msg)] = '\n';
      if (strlen(msg) <= 10)</pre>
      {
            if (write(fd[0][WR], msg, strlen(msg)) < 0)</pre>
            perror("Write err");
            exit(1);
      }
      else
      {
            if (write(fd[1][WR], msg, strlen(msg)) < 0)</pre>
            perror("Write err");
            exit(1);
      }
}
```

Функция ufgets здесь отлична от обычной. Я написал ее сам. Она позволяет считывать строки неогр. Длины. Листинг оной находится разделами ниже.

Финальный штрихкод: закрытие оставшихся каналов, дожидание окончания работы процессов-потомков, проверка успешного завершения их работы.

```
close(fd[0][WR]);
close(fd[1][WR]);
int statusChild1, statusChild2;
waitpid(pid1, &statusChild1, 0);
if (WIFEXITED(statusChild1))
      printf("Child 1 exited, returned %d\n", WEXITSTATUS(statusChild1));
}
else
{
      fprintf(stderr, "Something is wrong with child process\n");
waitpid(pid2, &statusChild2, 0);
if (WIFEXITED(statusChild1))
{
      printf("Child 2 exited, returned %d\n", WEXITSTATUS(statusChild2));
}
else
{
      fprintf(stderr, "Something is wrong with 2nd child process\n");
}
free(msg);
                                3. Тестирование
[leo@pc simplified]$ gcc main.c -o main
[leo@pc simplified]$ gcc child.c -o child
[leo@pc simplified]$ cat test01.txt
"The unexamined life is not worth living" – Socrates
https://www.google.com/search?
q=philosophy+phrases&oq=philosophy+phrases&aqs=chrome..69i57j0l7.14207j0j9&sourceid=chr
ome&ie=UTF-8
123
...biba
boba...
"If God did not exist, it would be necessary to invent Him" – Voltaire
[leo@pc simplified]$ ./main out1 out2 <test01.txt
Name of the 1st child-output file: out1
Name of the 2nd child-output file: out2
Enter strings to process:
Child 1 exited, returned 0
Child 2 exited, returned 0
[leo@pc simplified]$ cat out1
Child 558364: Started!
```

Received line: 123

Processed line: 123
Received line: ...biba
Processed line: ...bb
Received line: boba...
Processed line: bb...
Child 558364: I'm Done!
[leo@pc simplified]\$ cat out2
Child 558365: Started!

Received line: "The unexamined life is not worth living" – Socrates

Processed line: "Th nxmnd lf s nt wrth lvng" – Scrts Received line: https://www.google.com/search?

g=philosophy+phrases&og=philosophy+phrases&ags=chrome..69i57j0l7.14207j0j9&sourceid=chr

ome&ie=UTF-8

Processed line: https://www.ggl.cm/srch?

q=phlsph+phrss&q=phlsph+phrss&qs=chrm..6957j0l7.14207j0j9&srcd=chrm&=TF-8 Received line: "If God did not exist, it would be necessary to invent Him" – Voltaire

Processed line: "f Gd dd nt xst, t wld b ncssr t nvnt Hm" - Vltr

Child 558365: I'm Done!

[leo@pc simplified]\$ cat test02.txt

a b

AxAxAx322

15102001leonidvitalyevich

!@#\$%^&*()_+alabama

[leo@pc simplified]\$./main out1 out2 <test02.txt

Name of the child-output file: out1 Name of the 2nd child-output file: out2

Enter strings to process:
Child 1 exited, returned 0
Child 2 exited, returned 0
[leo@pc simplified]\$ cat out1
Child 558402: Started!

Received line: a Processed line: Received line: b Processed line: b

Received line: AxAxAx322 Processed line: xxx322 Child 558402: I'm Done! [leo@pc simplified]\$ cat out2

Child 558403: Started!

Received line: 15102001leonidvitalyevich Processed line: 15102001lndvtlvch Received line: !@#\$%^&*()_+alabama

Processed line: !@#\$%^&*()_+lbm

[leo@pc simplified]\$./main out1 out2 <test03.txt

Name of the child-output file: out1
Name of the 2nd child-output file: out2

Enter strings to process: Child 1 exited, returned 0 Child 2 exited, returned 0

Child 558403: I'm Done!

[leo@pc simplified]\$ cat out1

Child 558427: Started! Child 558427: I'm Done! [leo@pc simplified]\$ cat out2

Child 558428: Started!

Received line: aaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaaB

Processed line: B

Processed line: B

Received line: 1a2e3u4i5o6e Processed line: 123456

Received line: U lukomoria dub zeleniy

Processed line: lkmr db zln Child 558428: I'm Done!

Strace:

strace — это утилита, отслеживающая системные вызовы, которые представляют собой механизм трансляции, обеспечивающий интерфейс между процессом и операционной системой (ядром). Эти вызовы могут быть перехвачены и прочитаны, что позволяет лучше понять, какую задачу процесс пытается сделать в заданное время. Перехватывая эти вызовы, мы можем добиться лучшего понимания поведения процессов, особенно если что-то пошло не так. Функциональность операционной системы, позволяющая отслеживать системные вызовы, называется ptrace. Strace вызывает ptrace и читает данные о поведении процесса, возвращая отчет.

Отображение всех вызовов:

```
[leo@pc src]$ strace ./main out1 out2 <test01.txt
execve("./main", ["./main", "out1", "out2"], 0x7fff8d5fa130 /* 58 vars */) = 0
                    = 0x560c870ba000
brk(NULL)
arch_prctl(0x3001 /* ARCH_??? */, 0x7ffd7edef110) = -1 EINVAL (Invalid argument)
access("/etc/ld.so.preload", R_OK)
                        = -1 ENOENT (No such file or directory)
openat(AT FDCWD, "/etc/ld.so.cache", O RDONLY|O CLOEXEC) = 3
fstat(3, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=208114, ...}) = 0
mmap(NULL, 208114, PROT READ, MAP PRIVATE, 3, 0) = 0x7f77afd07000
                  = 0
close(3)
openat(AT_FDCWD, "/usr/lib/libc.so.6", O_RDONLY|O_CLOEXEC) = 3
pread64(3, "\4\0\0\0\24\0\0\0\3\0\0\GNU\0\364[g\253(\257\25\201\313\250\344q>\17\323\262"...,
68,880) = 68
fstat(3, {st mode=S IFREG|0755, st size=2159552, ...}) = 0
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0)
= 0x7f77afd05000
mmap(NULL, 1868448, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_DENYWRITE, 3, 0) =
0x7f77afb3c000
```

```
mmap(0x7f77afb62000, 1363968, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP DENYWRITE, 3, 0x26000) = 0x7f77afb62000
mmap(0x7f77afcaf000, 311296, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP DENYWRITE, 3, 0x173000) = 0x7f77afcaf000
mmap(0x7f77afcfb000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP_DENYWRITE, 3, 0x1be000) = 0x7f77afcfb000
mmap(0x7f77afd01000, 12960, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f77afd01000
close(3)
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0)
= 0x7f77afb3a000
arch prctl(ARCH SET FS, 0x7f77afd06580) = 0
mprotect(0x7f77afcfb000, 12288, PROT READ) = 0
mprotect(0x560c85307000, 4096, PROT READ) = 0
mprotect(0x7f77afd66000, 4096, PROT_READ) = 0
munmap(0x7f77afd07000, 208114)
                                    = 0
fstat(1, {st mode=S IFCHR|0600, st rdev=makedev(0x88, 0x2), ...}) = 0
                           = 0x560c870ba000
brk(NULL)
brk(0x560c870db000)
                               = 0x560c870db000
write(1, "Name of the 1st child-output fil"..., 40Name of the 1st child-output file: out1
write(1, "Name of the 2nd child-output fil"..., 40Name of the 2nd child-output file: out2
) = 40
                         = 0
pipe([3, 4])
                         = 0
pipe([5, 6])
clone(child stack=NULL, flags=CLONE CHILD CLEARTID|CLONE CHILD SETTID|
SIGCHLD, child tidptr=0x7f77afd06850) = 13037
clone(child_stack=NULL, flags=CLONE_CHILD_CLEARTID|CLONE_CHILD_SETTID|
SIGCHLD, child tidptr=0x7f77afd06850) = 13038
                        = 0
close(3)
                         = 0
close(5)
write(1, "Enter strings to process: \n", 27Enter strings to process:
fstat(0, {st_mode=S_IFREG|0644, st_size=286, ...}) = 0
read(0, "\342\200\234The unexamined life is not wo"..., 4096) = 286
write(6, "342\200\234The unexamined life is not wo"..., 59) = 59
write(6, "https://www.google.com/search?q="..., 130) = 130
write(4, "123\n", 4)
                            =4
write(4, "...biba\n", 8)
                            = 8
                            = 8
write(4, "boba...\n", 8)
write(6, "\342\200\234If God did not exist, it woul"..., 77) = 77
read(0, "", 4096)
                           = 0
                        = 0
close(4)
close(6)
                        = 0
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=13037, si_uid=1000,
si status=0, si utime=0, si stime=0} ----
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=13038, si_uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
wait4(13037, [{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 13037
write(1, "Child 1 exited, returned 0\n", 28Child 1 exited, returned 0
wait4(13038, [{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 13038
```

```
write(1, "Child 2 exited, returned 0\n", 28Child 2 exited, returned 0
) = 28
                              = ?
exit_group(0)
+++ exited with 0 +++
```

Очень «многословно» и не очень познавательно. Слишком много не интересующих нас вызовов. Исправим это.

Отображение определенных вызовов:

Опция -е служит для отображения лишь определенных вызовов.

Например — отобразить только вызовы close():

```
[leo@pc src]$ strace -e close ./main out1 out2 <test01.txt
close(3)
                           = 0
close(3)
                           = 0
Name of the 1st child-output file: out1
Name of the 2nd child-output file: out2
                           = 0
close(3)
close(5)
                           = 0
Enter strings to process:
close(4)
                           = 0
                           = 0
close(6)
--- SIGCHLD {si signo=SIGCHLD, si code=CLD EXITED, si pid=13590, si uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=13589, si_uid=1000,
si status=0, si utime=0, si stime=0} ---
Child 1 exited, returned 0
Child 2 exited, returned 0
+++ exited with 0 +++
```

Можно и несколько вызовов сразу: -e trace= и через запятую — список вызовов.

```
[leo@pc src]$ strace -e trace=mmap,close ./main out1 out2 <test01.txt
mmap(NULL, 208114, PROT_READ, MAP_PRIVATE, 3, 0) = 0x7f5573d47000
close(3)
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0)
= 0x7f5573d45000
mmap(NULL, 1868448, PROT READ, MAP PRIVATE|MAP DENYWRITE, 3, 0) =
0x7f5573b7c000
mmap(0x7f5573ba2000, 1363968, PROT_READ|PROT_EXEC, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP DENYWRITE, 3, 0x26000) = 0x7f5573ba2000
mmap(0x7f5573cef000, 311296, PROT_READ, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP DENYWRITE, 3, 0x173000) = 0x7f5573cef000
mmap(0x7f5573d3b000, 24576, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP DENYWRITE, 3, 0x1be000) = 0x7f5573d3b000
mmap(0x7f5573d41000, 12960, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_FIXED|
MAP_ANONYMOUS, -1, 0) = 0x7f5573d41000
close(3)
                      = 0
```

```
mmap(NULL, 8192, PROT_READ|PROT_WRITE, MAP_PRIVATE|MAP_ANONYMOUS, -1, 0)
= 0x7f5573b7a000
Name of the 1st child-output file: out1
Name of the 2nd child-output file: out2
close(3)
                         = 0
                         = 0
close(5)
Enter strings to process:
close(4)
                         = 0
close(6)
                         = 0
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=16380, si_uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
--- SIGCHLD {si signo=SIGCHLD, si code=CLD EXITED, si pid=16379, si uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
Child 1 exited, returned 0
Child 2 exited, returned 0
+++ exited with 0 +++
```

Но на вызовы дочерних процессов взглянуть без определенного ключа не удастся.

Отслеживание дочерних процессов:

Отслеживать дерево процессов целиком помогает флаг -f, с которым strace отслеживает системные вызовы в процессах-потомках. К каждой строке вывода при этом добавляется pid процесса, делающего системный вывод:

```
[leo@pc src]$ strace -f -e trace=write,read ./main out1 out2 <test01.txt
write(1, "Name of the 1st child-output fil"..., 40Name of the 1st child-output file: out1
) = 40
write(1, "Name of the 2nd child-output fil"..., 40Name of the 2nd child-output file: out2
) = 40
strace: Process 24231 attached
strace: Process 24232 attached
[pid 24230] write(1, "Enter strings to process: \n", 27Enter strings to process:
) = 27
[pid 24230] read(0, <unfinished ...>
832
832
[pid 24230] <... read resumed>"\342\200\234The unexamined life is not wo"..., 4096) = 286
[pid 24230] write(6, "\342\200\234The unexamined life is not wo"..., 59) = 59
[pid 24230] write(6, "https://www.google.com/search?q="..., 130) = 130
[pid 24230] write(4, "123\n", 4)
                            =4
[pid 24230] write(4, "...biba\n", 8) = 8
[pid 24230] write(4, "boba...\n", 8) = 8
[pid 24230] write(6, "\342\200\234If God did not exist, it woul"..., 77) = 77
[pid 24230] read(0, "", 4096)
                            = 0
[pid 24231] read(0, "123\n...biba\nboba...\n", 4096) = 20
[pid 24231] read(0, "", 4096)
```

```
[pid 24231] write(1, "1st Child 24231: Started!\nReceiv"..., 182 <unfinished ...>
[pid 24232] read(0, "342\200\234The unexamined life is not wo"..., 4096) = 266
[pid 24231] <... write resumed>)
                                   = 182
[pid 24232] read(0, "", 4096)
                                 = 0
[pid 24232] write(1, "2nd Child 24232: Started!\nReceiv"..., 608) = 608
[pid 24232] +++ exited with 0 +++
[pid 24230] --- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=24232,
si_uid=1000, si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
[pid 24231] +++ exited with 0 +++
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=24231, si_uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
write(1, "Child 1 exited, returned 0\n", 28Child 1 exited, returned 0
) = 28
write(1, "Child 2 exited, returned 0\n", 28Child 2 exited, returned 0
) = 28
+++ exited with 0 +++
В данном случае будет полезной фильтрация по группам вызовов:
[leo@pc src]$ strace -f -e trace=%process ./main out1 out2 <test01.txt
execve("./main", ["./main", "out1", "out2"], 0x7ffea199a518 /* 60 \text{ vars }*/) = 0
Name of the 1st child-output file: out1
Name of the 2nd child-output file: out2
clone(child stack=NULL, flags=CLONE CHILD CLEARTID|CLONE CHILD SETTID|
SIGCHLD, child_tidptr=0x7f871c760850) = 17210
strace: Process 17210 attached
[pid 17209] clone(child stack=NULL, flags=CLONE CHILD CLEARTID|
CLONE_CHILD_SETTID|SIGCHLD, child_tidptr=0x7f871c760850) = 17211
strace: Process 17211 attached
Enter strings to process:
[pid 17211] execve("./child2", ["child2"], 0x7ffda96841a8 /* 60 vars */) = 0
[pid 17210] execve("./child1", ["child1"], 0x7ffda96841a8 /* 60 vars */) = 0
[pid 17209] wait4(17210, <unfinished ...>
[pid 17211] exit group(0)
[pid 17211] +++ exited with 0 +++
[pid 17209] <... wait4 resumed>0x7ffda9683e34, 0, NULL) = ? ERESTARTSYS (To be restarted if
SA_RESTART is set)
[pid 17209] --- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=17211,
si_uid=1000, si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
[pid 17209] wait4(17210, <unfinished ...>
[pid 17210] exit_group(0)
[pid 17210] +++ exited with 0 +++
<... wait4 resumed>[{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 17210
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=17210, si_uid=1000,
si status=0, si utime=0, si stime=0} ---
Child 1 exited, returned 0
wait4(17211, [{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 17211
Child 2 exited, returned 0
                            = ?
exit group(0)
```

Пути к файлам вместо дескрипторов:

+++ exited with 0 +++

Ключ -у позволяет взглянуть на название файлов, с которыми работает процесс, вместо файловых дескрипторов:

```
[leo@pc src]$ strace -y -e read ./main out1 out2 <test01.txt
read(3</usr/lib/libc-2.32.so>, "\177ELF\2\1\1\3\0\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\
0\1\0\0\220\20\2\0\0\0\0\0\0..., 832) = 832
Name of the 1st child-output file: out1
Name of the 2nd child-output file: out2
Enter strings to process:
read(0</home/leo/programming/OS/Lab1/src/test01.txt>, "\342\200\234The unexamined life is not
wo"..., 4096) = 286
read(0</home/leo/programming/OS/Lab1/src/test01.txt>, "", 4096) = 0
--- SIGCHLD {si signo=SIGCHLD, si code=CLD EXITED, si pid=17353, si uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
--- SIGCHLD {si signo=SIGCHLD, si code=CLD EXITED, si pid=17352, si uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
Child 1 exited, returned 0
Child 2 exited, returned 0
+++ exited with 0 +++
```

Отображение времени выполнения вызова:

Посмотреть время выполнения того или иного вызова позволяет ключ -t:

```
[leo@pc src]$ strace -y -t -e read ./main out1 out2 <test01.txt
18:05:03 read(3</usr/lib/libc-2.32.so>, "\177ELF\2\1\1\3\0\0\0\0\0\0\0\0\0\3\0>\
0\1\0\0\220\20\2\0\0\0\0\0\0\ = 832
Name of the 1st child-output file: out1
Name of the 2nd child-output file: out2
Enter strings to process:
18:05:03 read(0</home/leo/programming/OS/Lab1/src/test01.txt>, "\342\200\234The unexamined
life is not wo"..., 4096) = 286
18:05:03 read(0</home/leo/programming/OS/Lab1/src/test01.txt>, "", 4096) = 0
18:05:03 --- SIGCHLD {si signo=SIGCHLD, si code=CLD EXITED, si pid=17476,
si_uid=1000, si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
Child 1 exited, returned 0
18:05:03 --- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=17477,
si_uid=1000, si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
Child 2 exited, returned 0
18:05:03 +++ exited with 0 +++
```

Печать "относительной" времени вызова системных процессов:

```
[leo@pc src]$ strace -r -e close ./main out1 out2 <test01.txt 0.000000 close(3) = 0 0.001310 close(3) = 0 Name of the 1st child-output file: out1 Name of the 2nd child-output file: out2 0.002243 close(3) = 0 0.000141 close(5) = 0
```

```
Enter strings to process:

0.000794 close(4) = 0
0.000087 close(6) = 0
0.000901 --- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=27360, si_uid=1000, si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
Child 1 exited, returned 0
0.002228 --- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=27361, si_uid=1000, si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
Child 2 exited, returned 0
0.000541 +++ exited with 0 +++
```

Сохранение вывода утилиты strace в файл

Ключ -о {filename} позволяет вывести лог в файл.

Трассировка вызовов запущенного процесса:

Для подключения к уже работающему процессу — используется опция -р.

Запустим main и оставим его ожидать входные данные. Узнаем его PID и подключимся к нему в другой консоли.

```
27295 pts/4 00:00:00 child2
 27296 pts/2 00:00:00 ps
[pc src]# strace -f -p 27293
strace: Process 27293 attached
read(0, "good evening\n", 1024)
                                    = 13
write(6, "good evening\n", 13)
                                  = 13
read(0, "how are you\n", 1024)
                                   = 12
write(6, "how are you\n", 12)
                                  = 12
read(0, "ewe ty dremliw drug prilesny?\n", 1024) = 30
write(6, "ewe ty dremliw drug prilesny?\n", 30) = 30
read(0, "one\n", 1024)
                               = 4
write(4, "one\n", 4)
                              = 4
read(0, "two\n", 1024)
                                =4
write(4, "two\n", 4)
                              = 4
read(0, "\n", 1024)
                              = 1
write(4, "\n", 1)
                            = 1
read(0, "three\n", 1024)
                                =6
write(4, "three\n", 6)
                              = 6
read(0, "bye!\n", 1024)
                                = 5
write(4, "bye!\n", 5)
                              =5
read(0, "", 1024)
                             = 0
close(4)
                          = 0
close(6)
                          = 0
wait4(27294, 0x7ffe27d78c74, 0, NULL) = ? ERESTARTSYS (To be restarted if SA RESTART
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=27295, si_uid=1000,
si status=0, si utime=0, si stime=0} ---
wait4(27294, [{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 27294
--- SIGCHLD {si_signo=SIGCHLD, si_code=CLD_EXITED, si_pid=27294, si_uid=1000,
si_status=0, si_utime=0, si_stime=0} ---
write(1, "Child 1 exited, returned 0 \le 0", 28) = 28
wait4(27295, [{WIFEXITED(s) && WEXITSTATUS(s) == 0}], 0, NULL) = 27295
write(1, "Child 2 exited, returned 0 \le 0", 28) = 28
exit_group(0)
+++ exited with 0 +++
[pc src]#
```

Статистика системных вызовов:

С помощью опции -с — можно получить наглядную статистику выполнения программы:

9.26	0.000276	138	2	clone
6.84	0.000204	18	11	write
2.65	0.000079	26	3	brk
1.85	0.000055	18	3	mprotect
1.61	0.000048	8	6	close
1.51	0.000045	45	1	munmap
1.51	0.000045	22	2	pipe
1.07	0.000032	8	4	fstat
1.01	0.000030	10	3	read
0.00	0.000000	0	8	mmap
0.00	0.000000	0	4	pread64
0.00	0.000000	0	1	1 access
0.00	0.000000	0	1	execve
0.00	0.000000	0	2	1 arch_prctl
0.00	0.000000	0	2	openat

100.00 0.002981

54 55 2 total

4. Листинг программы

main.c:

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <fcntl.h>
#include <string.h>
#include <sys/wait.h>
#define MAX_FNAME_LENGTH 100
#define MAX_STR_LENGTH 300
#define RD 0 // Read end of pipe
#define WR 1 // Write end of pipe
pid_t createchild(int *myfd, int *exfd, char *filename)
  pid_t pid = fork();
if (pid < 0)</pre>
    perror("Fork err");
    exit(1);
  if (pid == 0)
    close(exfd[0]);
    close(exfd[1]);
    close(myfd[WR]);
    int file_out = open(filename, O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC, 0777);
    if (file_out < 0)
       perror("File err");
       exit(1);
    int new_out = dup2(file_out, STDOUT_FILENO);
    close(file_out);
    if (new_out < 0)
       perror("Duping child stdout err");
       exit(1);
    int new_in = dup2(myfd[RD], STDIN_FILENO);
    close(myfd[RD]);
    if (new_in < 0)
```

```
{
       perror("Duping child stdin err");
       exit(1);
    if (execlp("/home/leo/programming/OS/Lab2/src/child", "child", NULL) < 0)
       perror("Execl err");
       exit(1);
  }
  return pid;
char *ufgets(FILE *stream)
  unsigned int maxlen = 128, size = 128;
  char *buffer = (char *)malloc(maxlen);
  if (buffer != NULL) /* NULL if malloc() fails */
    int ch = EOF;
    int pos = 0;
    /* Read input one character at a time, resizing the buffer as necessary */
    while ((ch = fgetc(stream)) != "\n' && ch != EOF && !feof(stream))
       buffer[pos++] = ch;
       if (pos == size) /* Next character to be inserted needs more memory */
          size = pos + maxlen;
         buffer = (char *)realloc(buffer, size);
    buffer[pos] = '\0'; /* Null-terminate the completed string */
  }
  return buffer;
int main(int argc, char *argv[])
  if (argc < 3)
    printf("Usage: ./main filename1 filename2\n");
    exit(-1);
  char *filename1, *filename2;
  printf("Name of the 1st child-output file: %s\n", argv[1]);
  printf("Name of the 2nd child-output file: %s\n", argv[2]);
  filename1 = argv[1], filename2 = argv[2];
  int fd[2][2];
  for (int i = 0; i < 2; ++i)
     if (pipe(fd[i]) < 0)
       perror("Pipe error");
       exit(1);
  pid_t pid1, pid2;
  pid1 = createchild(fd[0], fd[1], filename1);
  pid2 = createchild(fd[1], fd[0], filename2);
  close(fd[0][RD]);
  close(fd[1][RD]);
  printf("Enter strings to process: \n");\\
  char *msg;
  while ( (msg = ufgets(stdin)) \&\& msg[0] != '\0')
    msg[strlen(msg)] = \n';
```

```
if (strlen(msg) \le 10)
        if (write(fd[0][WR], msg, strlen(msg)) < 0)
          perror("Write err");
           exit(1);
     else
        if (write(fd[1][WR], msg, strlen(msg)) < 0)
          perror("Write err");
           exit(1);
     }
   close(fd[0][WR]);
   close(fd[1][WR]);
   int statusChild1, statusChild2;
  waitpid(pid1, &statusChild1, 0); if (WIFEXITED(statusChild1))
     printf("Child\ 1\ exited,\ returned\ \ \%d\ 'n",\ WEXITSTATUS(statusChild\ 1));
   else
     fprintf(stderr, "Something is wrong with 1st child process\n");
   waitpid(pid2, &statusChild2, 0);
   if (WIFEXITED(statusChild1))
     printf("Child 2 exited, returned %d\n", WEXITSTATUS(statusChild2));
   else
     fprintf(stderr, "Something is wrong with 2nd child process\n");
   free(msg);
   return 0;
child.c:
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <ctype.h>
#define INBUFSIZE 300 // Buffer size
int isVowel(char t)
   t = tolower(t);
   if (t == 'a' \parallel t == 'e' \parallel t == 'i' \parallel t == 'o' \parallel t == 'u' \parallel t == 'y')
     return 1;
   return 0;
int main(void)
   char *buff = NULL, res[INBUFSIZE];
   while (getline(&buff, &len, stdin) != -1)
     buff[strlen(buff) - 1] = '\0';
     int d = 0;
     for (int i = 0; i < strlen(buff); ++i)
        if (!isVowel(buff[i]))
```

```
{
        res[d++] = buff[i];
        }
        res[d] = '\0';
        printf("%s\n", res);
    }
    return 0;
```

Вывод

По мере выполнения данной лабораторной работы я закрепил знания о работе с файловыми дескрипторами, улучшил навыки создания новых процессов внутри основной программы, познал суть их коммуникации по неименованным каналам. Также я научился замещать образ процессов с помощью функций семейства ехес и разобрался с тем, как ожидать завершения работы процессовпотомков.

Многопроцессорность — сила: благодаря ей ОС выполняет разделение памяти и прочих ресурсов между ними и, как следствие:

- а) внезапно упавший процесс не уронит остальные;
- б) если в процессе начал выполняться чужеродный код (например, из-за RCE уязвимости), то он не получит доступ к содержимому памяти в других процессах.

Многопроцессорность сегодня можно увидеть, например, в браузерах, когда отдельные вкладки выполняются в разных процессах, и упавшая вкладка (из-за јѕ или из-за кривого плагина) тянет за собой не весь браузер, а только себя или еще пару вкладок.

Еще важно заметить, что многопроцессорные программы часто потребляют большое количество памяти, что не есть хорошо. IPC (межпроцессное взаимодействие) - довольно сложный с большими накладными расходами процесс.