

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Отчет по лабораторной работе №4 по курсу "Операционные системы"

Тема Процессы. Системные вызовы fork и exec	
Студент Прянишников А. Н.	
Группа <u>ИУ7-55Б</u>	
Оценка (баллы)	
Преподаватели Рязанова Н.Ю.	

Процессы-сироты. В программе создаются не менее двух потомков. В потомках вызывается sleep(). Чтобы предок гарантированно завершился раньше своих потомков. Продемонстрировать с помощью соответствующего вывода информацию об идентификаторах процессов и их группе. Продемонстрировать «усыновление». Для этого надо в потомках вывести идентификаторы: собственный, предка, группы до блокировки и после блокировки.

На листинге 1 представлен код программы:

Листинг 1: Код задания 1

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#define SLEEP_TIME 3
int children_pids[2];
int main(void)
{
   printf("Parent process: PID=%d, GROUP=%d\n", getpid(), getpgrp());
   for (size_t i = 0; i < 2; i++)
        int pid;
        if ((pid = fork()) == -1)
           perror("Can't fork\n");
           return EXIT_FAILURE;
        else if (pid == 0)
           printf("\nChild process before kill : PID=%d, GROUP=%d, PPID=%d
               \n", getpid(), getpgrp(), getppid());
           sleep(SLEEP_TIME);
           printf("\nChild process after kill : PID=\%d, GROUP=\%d, PPID=\%d \norm{$\backslash$}
               n", getpid(), getpgrp(), getppid());
           return EXIT_SUCCESS;
        }
        else
        {
```

На рисунке 1 продемонстрирован вывод программы:

```
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$ ./1.exe
Parent process: PID=12611, GROUP=12611
Parent process have children with IDs: 12612, 12613

Child process before kill : PID=12613, GROUP=12611, PPID=12611
Child process before kill : PID=12612, GROUP=12611, PPID=12611
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$

Child process after kill : PID=12612, GROUP=12611, PPID=1024
Child process after kill : PID=12613, GROUP=12611, PPID=1024
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$
```

Рисунок 1: Демонстрация работы программы

Лабораторная выполнялась на Ubuntu. Как видно, идентификатор предка для потомков действительно сменился на идентификатора процессапосредника.

Предок ждет завершения своих потомком, используя системный вызов wait(). Вывод соответствующих сообщений на экран. В программе необходимо, чтобы предок выполнял анализ кодов завершения потомков.

На листинге 2 представлен код программы:

Листинг 2: Код задания 2

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#define SLEEP_TIME 3
int children_pids[2];
int main(void)
   printf("Parent process: PID=%d, GROUP=%d\n", getpid(), getpgrp());
   for (size_t i = 0; i < 2; i++)
        int pid;
        if ((pid = fork()) == -1)
           perror("Can't fork\n");
           return EXIT_FAILURE;
        else if (pid == 0)
           sleep(SLEEP_TIME);
           printf("\nChild process : PID=%d, GROUP=%d, PPID=%d\n", getpid
              (), getpgrp(), getppid());
           return EXIT_SUCCESS;
        }
        else
            children_pids[i] = pid;
        }
   }
   for (size_t i = 0; i < 2; i++)
        int status;
        pid_t childpid = wait(&status);
```

```
printf("\n\nChild process finished: PID = %d, status = %d\n",
           childpid, status);
        if (WIFEXITED(status))
        {
            printf("Дочерний процесс завершён корректно.\n");
            printf("Child process exited with code %d\n", WEXITSTATUS(
               status));
        }
        else if (WIFSIGNALED(status))
            printf("Дочерний процесс завершен неперехватываемым сигналом\n
            printf("Номер сигнала: \t%d\n\n", WTERMSIG(status));
        }
        else if (WIFSTOPPED(status))
            printf ("Дочерний процесс остановлен\n");
            printf ("Номер сигнала: \t%d\n\n", WSTOPSIG (status));
        }
   }
   return EXIT_SUCCESS;
}
```

На рисунке 2 продемонстрирован вывод программы:

```
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$ ./wait.exe
Parent process: PID=13585, GROUP=13585

Child process : PID=13586, GROUP=13585, PPID=13585

Child process : PID=13587, GROUP=13585, PPID=13585

Child process finished: PID = 13586, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0

Child process finished: PID = 13587, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$
```

Рисунок 2: Демонстрация работы программы

Видно, что сначала завершились все потомки, а только затем – предок.

Потомки переходят на выполнение других программ, которые передаются системному вызову exec() в качестве параметра. Потомки должны выполнять разные программы. Предок ждет завершения своих потомков с анализом кодов завершения. На экран выводятся соответствующие сообщения.

На листинге 3 представлен код программы:

Листинг 3: Код задания 3

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#define OK O
#define EXEC_ERROR -1
#define ERROR -1
#define SLEEP_TIME 3
int children_pids[2];
int main(void)
    printf("Parent process: PID=%d, GROUP=%d\n", getpid(), getpgrp());
    int pid;
    if ((pid = fork()) == -1)
        perror("Can't fork\n");
        return EXIT_FAILURE;
    else if (pid == 0)
        printf("\nChild process : PID=%d, GROUP=%d, PPID=%d\n", getpid(),
           getpgrp(), getppid());
        if (execlp ("./qck/quicksort.exe", "quicksort.exe", NULL) ==
           EXEC_ERROR)
        {
            printf ("\nError : Child 1 can not execute exec ()\n");
            exit(ERROR);
        exit(OK);
    }
    else
```

```
{
    children_pids[0] = pid;
}
if ((pid = fork()) == -1)
    perror("Can't fork\n");
    return EXIT_FAILURE;
}
else if (pid == 0)
{
    printf("\nChild process : PID=\%d, GROUP=\%d, PPID=\%d\n'n", getpid()
       , getpgrp(), getppid());
    if (execlp ("./aa/app.exe", "app.exe", NULL) == EXEC_ERROR)
        printf ("\nError : Child 2 can not execute exec ()\n");
        exit(ERROR);
    }
    exit(OK);
}
else
{
    children_pids[1] = pid;
}
for (size_t i = 0; i < 2; i++)
    int status;
    pid_t childpid = wait(&status);
    printf("\n process finished: PID = %d, status = %d\n",
       childpid, status);
    if (WIFEXITED(status))
        printf("Child process exited with code %d\n\n'", WEXITSTATUS(
           status));
    else if (WIFSIGNALED(status))
        printf("Дочерний процесс завершен неперехватываемым сигналом\n
           ");
        printf("Номер сигнала: \t%d\n\n", WTERMSIG(status));
    else if (WIFSTOPPED(status))
        printf ("Дочерний процесс остановлен\n");
        printf ("Номер сигнала: \t%d\n\n", WSTOPSIG (status));
```

```
}
return EXIT_SUCCESS;
}
```

В качестве программ, которые вызываются программой ехес выбраны:

- 1. Быстрая сортировка массива;
- 2. Программа вычисления наиболее коррелирующих столбцов матрицы при помощи поточных вычислений (из курса "Анализ Алгоритмов")

На рисунке 3 продемонстрирован вывод программы:

```
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$ ./3.exe
Parent process: PID=19695, GROUP=19695
Child process : PID=19696, GROUP=19695, PPID=19695
Child process : PID=19697, GROUP=19695, PPID=19695
Исходный массив:
1 5 23 -4 6 3 0 -5 9 11
После быстрой сортировки:
-5 -4 0 1 3 5 6 9 11 23
Child process finished: PID = 19696, status = 0
Child process exited with code 0
Исходная матрица:
5 9 1 9 2
1 3 8 5 0
5 5 6 0 6
7 8 0 1 5
8 9 1 7 6
2 3 3 3 9
Результаты работы алгоритма с использованием потоков:
Индексы наиболее коррелирующих столбцов: 0, 1
Значение корреляции: 0.879347
Child process finished: PID = 19697, status = 0
Child process exited with code 0
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$
```

Рисунок 3: Демонстрация работы программы

Также в этом задании была смоделирована ситуация, когда дочерний процесс не был корректно завершён:

```
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$ ./3.exe
Parent process: PID=30185, GROUP=30185
Child process: PID=30186, GROUP=30185, PPID=30185
Child process: PID=30187, GROUP=30185, PPID=30185
Исходный массив:
1 5 23 -4 6 3 0 -5 9 11
После быстрой сортировки:
-5 -4 0 1 3 5 6 9 11 23
Child process finished: PID = 30186, status = 0
Child process exited with code 0
terminate called after throwing an instance of 'std::bad_alloc'
  what(): std::bad_alloc
Child process finished: PID = 30187, status = 134
Дочерний процесс завершен неперехватываемым сигналом
Номер сигнала: 6
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$
```

Рисунок 4: Демонстрация работы программы

Предок и потомки обмениваются сообщениями через неименованный программный канал. Причем оба потомка пишут свои сообщения в один программный канал, а предок их считывает из канала. Потомки должны посылать предку разные сообщения по содержанию и размеру. Предок считывает сообщения от потомков и выводит их на экран. Предок ждет завершения своих потомков и анализирует код их завершения. Вывод соответствующих сообщений на экран.

На листинге 4 представлен код программы:

Листинг 4: Код задания 4

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#define SLEEP_TIME 3
int children_pids[2];
const char volatile *messages[] = {"\n1. Первое сообщение\n", "2. SecMes"
   };
int main(void)
   int fd[2];
   char buf [50] = \{0\};
   printf("Parent process: PID=%d, GROUP=%d\n", getpid(), getpgrp());
   if (pipe(fd) == -1)
        perror("Can't pipe\n");
       return EXIT_FAILURE;
   }
   for (size_t i = 0; i < 2; i++)
        int pid;
        if ((pid = fork()) == -1)
           perror("Can't fork\n");
           return EXIT_FAILURE;
        }
```

```
else if (pid == 0)
        {
            printf("\nChild process : PID=%d, GROUP=%d, PPID=%d\n", getpid
               (), getpgrp(), getppid());
            close(fd[0]);
            write(fd[1], messages[i], strlen(messages[i]));
            printf("Message from child has been sent to parent\n");
            exit(EXIT_SUCCESS);
        }
        else
            children_pids[i] = pid;
   }
   for (size_t i = 0; i < 2; i++)
        int status;
        pid_t childpid = wait(&status);
        printf("\n process finished: PID = %d, status = %d\n",
           childpid, status);
        if (WIFEXITED(status))
        {
            printf("Дочерний процесс завершён корректно.\n");
            printf("Child process exited with code %d\n", WEXITSTATUS(
               status));
        }
        else if (WIFSIGNALED(status))
        {
            printf("Дочерний процесс завершен неперехватываемым сигналом\n
            printf("Номер сигнала: \t%d\n\n", WTERMSIG(status));
        }
        else if (WIFSTOPPED(status))
        {
            printf ("Дочерний процесс остановлен\n");
            printf ("Номер сигнала: \t%d\n\n", WSTOPSIG (status));
        }
   }
    close(fd[1]);
    read(fd[0], buf, sizeof(buf));
    printf("\nReceived messages: %s\n", buf);
   return EXIT_SUCCESS;
}
```

На рисунке 5 продемонстрирован вывод программы:

```
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$ ./4.exe
Parent process: PID=26481, GROUP=26481
Child process: PID=26482, GROUP=26481, PPID=26481
Message from child has been sent to parent
Child process: PID=26483, GROUP=26481, PPID=26481
Message from child has been sent to parent
Child process finished: PID = 26482, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0
Child process finished: PID = 26483, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0
Received messages:
1. Первое сообщение
SecMes
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$
```

Рисунок 5: Демонстрация работы программы

Предок и потомки аналогично п.4 обмениваются сообщениями через неименованный программный канал. В программу включается собственный обработчик сигнала. С помощью сигнала меняется ход выполнения программы. При получении сигнала потомки записывают сообщения в канал, если сигнал не поступает, то не записывают. Предок ждет завершения своих потомков и анализирует коды их завершений. Вывод соответствующих сообщений на экран.

На листинге 5 представлен код программы:

Листинг 5: Код задания 5

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>
#include <signal.h>
#define SLEEP_TIME 3
#define TRUE 1
#define FALSE 0
int children_pids[2];
const char volatile *messages[] = {"\n1. Первое сообщение\n", "2. SecMes"
int flag = FALSE;
void catch_signal(int signal)
{
    printf("\nCatched signal: \dd\n", signal);
    flag = TRUE;
}
int main(void)
    int fd[2];
    char buf [50] = \{0\};
    printf("Parent process: PID=%d, GROUP=%d\n", getpid(), getpgrp());
    signal(SIGINT, catch_signal);
    sleep(SLEEP_TIME);
    if (pipe(fd) == -1)
```

```
{
    perror("Can't pipe\n");
    return EXIT_FAILURE;
}
for (size_t i = 0; i < 2; i++)
    int pid;
    if ((pid = fork()) == -1)
       perror("Can't fork\n");
       return EXIT_FAILURE;
    }
    else if (pid == 0)
    {
        printf("\nChild process : PID=%d, GROUP=%d, PPID=%d\n", getpid
           (), getpgrp(), getppid());
        if (flag == TRUE)
            close(fd[0]);
            write(fd[1], messages[i], strlen(messages[i]));
            printf("Message from child has been sent to parent\n");
        exit(EXIT_SUCCESS);
    }
    else
    {
        children_pids[i] = pid;
    }
}
for (size_t i = 0; i < 2; i++)
{
    int status;
    pid_t childpid = wait(&status);
    printf("\n process finished: PID = %d, status = %d\n",
       childpid, status);
    if (WIFEXITED(status))
    {
        printf("Дочерний процесс завершён корректно.\n");
        printf("Child process exited with code %d\n", WEXITSTATUS(
           status));
    else if (WIFSIGNALED(status))
        printf("Дочерний процесс завершен неперехватываемым сигналом\n
           ");
```

```
printf("Homep сигнала: \t%d\n\n", WTERMSIG(status));
}
else if (WIFSTOPPED(status))
{
    printf ("Дочерний процесс остановлен\n");
    printf ("Homep сигнала: \t%d\n\n", WSTOPSIG (status));
}
}
close(fd[1]);
read(fd[0], buf, sizeof(buf));
printf("\nReceived messages: %s\n", buf);

return EXIT_SUCCESS;
}
```

На рисунке 6 продемонстрирован вывод программы в случае получения сигнала:

```
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$ ./5.exe
Parent process: PID=27324, GROUP=27324
^C
Catched signal: 2
Child process : PID=27325, GROUP=27324, PPID=27324
Message from child has been sent to parent
Child process : PID=27326, GROUP=27324, PPID=27324
Message from child has been sent to parent
Child process finished: PID = 27325, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0
Child process finished: PID = 27326, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0
Received messages:
1. Первое сообщение
2. SecMes
```

Рисунок 6: Демонстрация работы программы

На рисунке 7 продемонстрирован вывод программы в случае не получения сигнала:

```
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$ ./5.exe
Parent process: PID=27344, GROUP=27344
Child process : PID=27346, GROUP=27344, PPID=27344
Child process : PID=27347, GROUP=27344, PPID=27344
Child process finished: PID = 27346, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0

Child process finished: PID = 27347, status = 0
Дочерний процесс завершён корректно.
Child process exited with code 0

Received messages:
prianechka@prianechka-HP-Pavilion-Laptop-14-dv0xxx:~/os$
```

Рисунок 7: Демонстрация работы программы

Конспект

· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
to spougoque spu bossobe fork():
The up of the court is
1) Резервируется пространство свопинга для данных и
and a Near Office IVO
2) Нознагается инсклирикатор проуческа РІД и спруктура ргос потонко
2) Manuage at All Digital CTOUCTUPE DIOC POLITICAL POLITICAL
TOUR CONVENCY CONVENCE OF DOUBLES A MARINE MARINE
MONEZOBOTERS U ZEMANO, MACHU CUTHANDIS U TPUMA APOYECOB. MACME
Money muyunupyiona O. Yaans none auguanuzupyara aneguqueallanu
для поточна значеняни: РГР поточна его родителя указатель на ргос рода.
y) Cozgana Reprix Transmin agreeos and noverea - normale
5) Bigensera acracia u naronna u b naé hongrana acraca u nogra-magna
6) Вриманотой ссыпили одласти и на навые киры адресации и престраново ватинга
7) POTEMOK GODANARICS & Hadop Apoyercel, Kotopie pozgrator
odno so koga nporpantul, bunonissenci npoyecion-pogutenem
8) Постранично дублируются Области данных си стема родилемя и пиодичици-
DYNOTES KARDI danelayyy Motonika
а) Потомом полугает ссылки на розделяение ресурсы, историе он насле-
go: origansie granni (noronok Hacrogyes georpinnopi) u renyunia palikariano
12) MHUYUANUZUPYETE AMARDOTHUM MOMERICA METANIA NIJEM MENGYEBONUS PERLEYED MUGKE
29 MAY MANY Supposed Mindfuller Montack Montack Mindfuller Constitution of Many Control of Man
11) PONECINTO APOYECC-NOTOMON & OTEREGE ZETORIX ApoyECTOR
13 Bozopaniance PID 6 moral bozopara uz cuaremnoro buzera 6
родительском прожесе и 0-в промесе-потоние

Рисунок 8: Конспект по fork

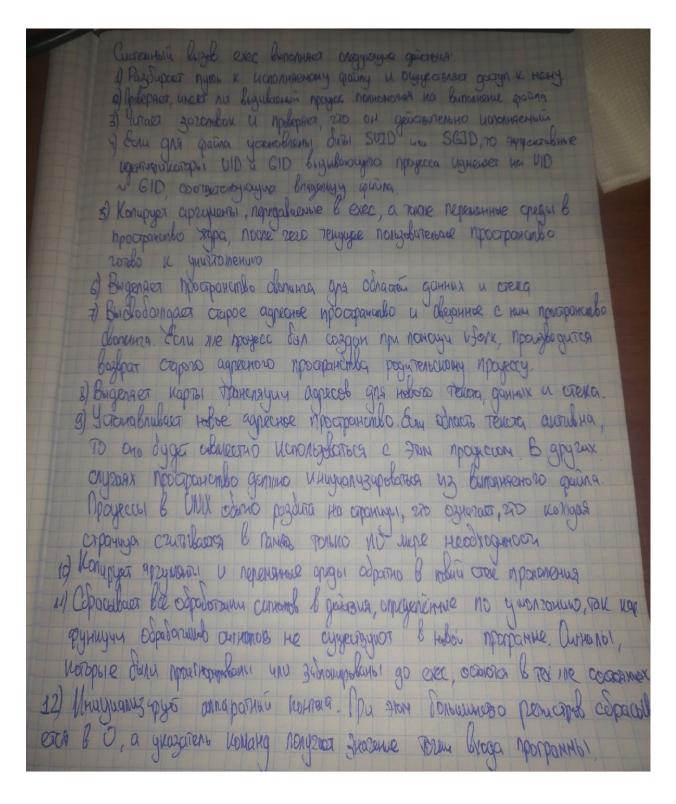


Рисунок 9: Конспект по ехес