

Московский Авиационный Институт  
(Национальный Исследовательский Университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики  
Кафедра вычислительной математики и программирования

**Курсовой проект по курсу  
«Операционные системы»**

Студент: Армишев Кирилл Константинович

Группа: М8О–208Б–21

Преподаватель: Соколов Андрей Алексеевич

Оценка: \_\_\_\_\_

Дата: \_\_\_\_\_

Подпись: \_\_\_\_\_

Москва, 2023

## Постановка задачи

### Задание

Необходимо написать 3-и программы. Далее будем обозначать эти программы А, В, С. Программа А принимает из стандартного потока ввода строки, а далее их отправляет программе С. Отправка строк должна производиться построчно. Программа С печатает в стандартный вывод, полученную строку от программы А. После получения программа С отправляет программе А сообщение о том, что строка получена. До тех пор пока программа А не примет «сообщение о получение строки» от программы С, она не может отправлять следующую строку программе С. Программа В пишет в стандартный вывод количество отправленных символов программой А и количество принятых символов программой С. Данную информацию программа В получает от программ А и С соответственно. Способ организация межпроцессорного взаимодействия выбирает студент.

### Общие сведения о программе

Программа состоит из трех файлов: a.c, b.c, c.c, используются заголовочные файлы: stdio.h, stdlib.h, unistd.h, sys/wait.h, fcntl.h, string.h. В ходе работы были применены следующие системные вызовы:

1. **write ()** - переписывает count байт из буфера в файл. Возвращает количество записанных байт или -1;
2. **read ()** - считывает count байт из файла в буфер. Возвращает количество считанных байт (оно может быть меньше count) или -1;
3. **pipe ()** - создаёт канал между двумя процессами. Создаёт и помещает в массив 2 файловых дескриптора для чтения и для записи. Возвращает 0 или -1;
4. **close()** - закрывает файловый дескриптор, который больше не ссылается ни на один файл, возвращает 0 или -1;

5. **fork ()** - порождается процесс-потомок. Весь код после **fork()** выполняется дважды, как в процессе-потомке, так и в процессе-родителе. Процесс-потомок и процесс-родитель получают разные коды возврата после вызова **fork()**. Процесс-родители возвращает идентификатор **pid** потомка или -1. Процесс-потомок возвращает 0 или -1;
6. **execv ()** - заменяет текущий образ процесса новым образом процесса. Новая программа наследует от вызывавшего процесса идентификатор и открытые файловые дескрипторы;

### Общий метод и алгоритм решения

С помощью двух вызовов **fork()**, создаются два дочерних процесса В и С. А получает от пользователя строку, длина которой ограничивается 100 символами, и передает ее в С через **pipe**. С получает строку и выводит ее в стандартный поток вывода, после этого отправляет программе А через канал длину строки (т.к. по условию, пока программа А не примет «сообщение о получение строки» от программы С, она не может отправлять следующую строку программе С). А и С отправляют через каналы в программу В размеры строк и В выводит их. Программа прекращает свою работу в случае введения пустой строки.

### Основные файлы программы

===== a.c =====

```
#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <string.h>

int main() {
    int A_C[2];
    if (pipe(A_C)==-1) {
        perror("error pipe1");
    }
    int A_B[2];
    if (pipe(A_B)==-1) {
        perror("error pipe2");
    }
    int C_B[2];
    if (pipe(C_B)==-1) {
        perror("error pipe3");
    }
}
```

```

int C_A[2];
if (pipe(C_A)==-1) {
    perror("error pipe3");
}
int id = fork();
if (id == -1)
{
    perror("fork error");
    return 0;
}
else if(id == 0) {
    close(A_C[1]); close(A_C[0]); close(C_B[1]); close(A_B[1]);
close(C_A[1]); close(C_A[0]);
    char A_read[10];
    char C_read[10];
    sprintf(A_read, "%d", A_B[0]);
    sprintf(C_read, "%d", C_B[0]);
    char *B_argv[] = {"b", A_read, C_read, NULL};
    execv("b", B_argv);
}
int id2;
if(id > 0) {
    id2 = fork();
    if (id2 == -1)
    {
        perror("fork2 error");
        return 0;
    }
    else if(id2 == 0) {
        close(A_C[1]); close(C_B[0]); close(A_B[1]); close(C_A[0]);
close(A_B[0]);
        char A_read[10];
        char A_write[10];
        char B_write[10];
        sprintf(A_read, "%d", A_C[0]);
        sprintf(A_write, "%d", C_A[1]);
        sprintf(B_write, "%d", C_B[1]);

        char *C_argv[] = {"c", A_read, A_write, B_write, NULL};

        execv("c", C_argv);
    }
}
if(id != 0 && id2 != 0) {
    close(A_C[0]); close(A_B[0]); close(C_B[0]); close(C_B[1]);
close(C_A[1]);
    char string[100];
    while (1) {
        if(gets(string) == NULL) {
            perror("gets error");
            return 0;
        }
        int length = strlen(string);

        if(length == 0) {
            if(write(A_C[1], &length, sizeof(length)) == -1) {
                perror("Write in A_C error");
                return 0;
            }

            if(write(A_B[1], &length, sizeof(length)) == -1) {
                perror("Write in A_B error");
                return 0;
            }
            break;
        }
    }
}

```

```

        if(write(A_C[1], &length, sizeof(length)) == -1) {
            perror("Write in A_C error");
            return 0;
        }
        if(write(A_C[1], &string, sizeof(char) * length) == -1) {
            perror("Write in A_C error");
            return 0;
        }

        if(write(A_B[1], &length, sizeof(length)) == -1) {
            perror("Write in A_B error");
            return 0;
        }

        int check = 0;
        if(read(C_A[0], &check, sizeof(check)) == -1) {
            perror("Read from C_A error");
            return 1;
        }
    }
}
return 0;
}

```

===== b.c =====

```

#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>

int main(int argc, const char *argv[]) {
    int length;
    int file_descriptors[2];
    file_descriptors[0] = atoi(argv[1]); //read from A
    file_descriptors[1] = atoi(argv[2]); //read from C

    while (1){
        if (read(file_descriptors[0], &length, sizeof(int)) == -1) {
            perror("Read from A error");
        }

        if(length == 0) {
            break;
        }

        printf("from A = %d\n", length);

        if(read(file_descriptors[1], &length, sizeof(int)) == -1) {
            perror("Read from C error");
            return 1;
        }
        printf("from C = %d\n", length);
    }

    return 0;
}

```

===== c.c =====

```

#include <stdio.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

```

```

int main(int argc, const char *argv[]) {
    int file_descriptors[3];
    file_descriptors[0] = atoi(argv[1]); //read from A
    file_descriptors[1] = atoi(argv[2]); //write to A
    file_descriptors[2] = atoi(argv[3]); //write to B

    int length;
    char string[100];
    memset(string, 0, 100);

    while (1) {
        if(read(file_descriptors[0], &length, sizeof(int)) == -1) {
            perror("Read from A error");
        }

        if(length == 0) {
            break;
        }

        if(read(file_descriptors[0], &string, sizeof(char) * length) == -1) {
            perror("Read from A error");
        }

        printf("C: %s\n", string);

        if(write(file_descriptors[1], &length, sizeof(int)) == -1) {
            perror("Write to A error");
        }

        if(write(file_descriptors[2], &length, sizeof(int)) == -1) {
            perror("Write to B error");
        }

        memset(string, 0, 100);
        length = 0;
    }
    return 0;
}

```

## Пример работы

```

kirillarmishev@2 untitled20 % ./a.out
warning: this program uses gets(), which is unsafe.
cdsoc
from A = 5
C: cdsoc
from C = 5
eoirgjowrphito
from A = 14
C: eoirgjowrphito
from C = 14

```

## **Вывод**

В ходе данного курсового проекта я попрактиковался в управлении процессами при помощи системных вызовов и обеспечении обмена данными между процессами при помощи неименованных каналов.

Системные вызовы необходимы для управления процессами, файлами и каталогами, а также каналами ввода и вывода данных. Одним из способов создания дочернего процесса является системный вызов `fork()`, он создает точную копию исходного процесса, включая все дескрипторы файлов, регистры и т. п. После выполнения вызова `fork()` исходный процесс и его копия (родительский и дочерний процессы) выполняются независимо друг от друга. Благодаря системе вызову `pipe` можно создать канал между двумя процессами, в которой один процесс сможет писать поток байтов, а другой процесс сможет его читать, так мы переопределяем потоки ввода-вывода.

Благодаря системным вызовам можно упростить программу или выполнить действия, запрещенные в пользовательском режиме.

При написании курсового проекта я закрепил свои знания и навыки, полученные во время прохождения курса операционных систем.