

Московский Авиационный Институт  
(Национальный Исследовательский Университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики  
Кафедра вычислительной математики и программирования

**Лабораторная работа №4 по курсу  
«Операционные системы»**

**ОТОБРАЖАЕМЫЕ ФАЙЛЫ**

Студент: Лукманова Аэлига  
Группа: М8О–201Б–19  
Вариант: 21  
Преподаватель: Миронов Е. С.  
Оценка: \_\_\_\_\_  
Дата: \_\_\_\_\_  
Подпись: \_\_\_\_\_

Москва, 2021.

## Постановка задачи

### Цель работы

Приобретение практических навыков в:

- Освоение принципов работы с файловыми системами
- Обеспечение обмена данных между процессами посредством технологии «File mapping»

### Задание

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 через отображаемые файлы (memory-mapped files).

Необходимо обрабатывать системные ошибки, которые могут возникнуть в результате работы.

Вариант 21:

Родительский процесс создает дочерний процесс. Первой строчкой пользователь в консоль родительского процесса пишет имя файла, которое будет передано при создании дочернего процесса. Родительский и дочерний процесс должны быть представлены разными программами.

Родительский процесс принимает от пользователя строки произвольной длины и пересылает их в `pipe1` или в `pipe2` в зависимости от фильтрации. Дочерние процессы производят работу над строками и пишут результат в стандартный вывод.

Правило фильтрации: нечетные строки в `pipe1`, четные в `pipe2`. Дочерние процессы инвертируют строки

### Общие сведения о программе

Программа компилируется из файла `main.c` вместе с файлами `io.c`. Также используется заголовочные файлы: `stdio.h`, `unistd.h`, `stdlib.h`, `stdbool.h`, `sys/types.h`, `sys/stat.h`, `fcntl.h`, `sys/mman.h`. В программе используются следующие системные вызовы:

1. **mmap** — отражает *length* байтов, начиная со смещения *offset* файла (или другого объекта), определенного файловым дескриптором *fd*, в память, начиная с адреса *start*. При удачном выполнении `mmap` возвращает указатель на область с отраженными данными. При ошибке возвращается значение `MAP_FAILED` (-1), а переменная *errno* приобретает соответствующее значение.
2. **munmap** — удаляет все отражения из заданной области памяти, после чего все ссылки на данную область будут вызывать ошибку

"неправильное обращение к памяти". При удачном выполнении `munmap` возвращаемое значение равно нулю. При ошибке возвращается -1, а переменная `errno` приобретает соответствующее значение.

3. **fork** — создает новый процесс, который является копией родительского процесса, за исключением разных `process ID` и `parent process ID`. В случае успеха `fork()` возвращает 0 для ребенка, число больше 0 для родителя – `child ID`, в случае ошибки возвращает -1.
4. **read** — предназначена для чтения какого-то числа байт из файла, принимает в качестве аргументов файловый дескриптор, буфер, в который будут записаны данные и число байт. В случае успеха вернет число прочитанных байт, иначе -1.
5. **write** — предназначена для записи какого-то числа байт в файл, принимает в качестве аргументов файловый дескриптор, буфер, из которого будут считаны данные для записи и число байт. В случае успеха вернет число записанных байт, иначе -1.

## Общий метод и алгоритм решения.

Для реализации поставленной задачи необходимо:

1. Изучить принципы работы mmap.
2. Написать парсер для типа float, который бы превращал строковое представление числа в естественное (учитывая не валидные данные).
3. Организовать считывание названия файла и строки произвольной длины.
4. Разработать архитектуру проекта так, чтобы избежать *race condition* при обращении к общей разделяемой памяти.
5. Реализовать функции для процесса-родителя и процесса-ребенка.
6. Реализовать сообщение между процессами при помощи отраженных данных.
7. Реализовать обработку системных ошибок согласно заданию.

## Основные файлы программы

### child.h:

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <errno.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/mman.h>

int main(int argc, char* argv[]) {
    char * file_name = argv[1];

    int fd = open(file_name, O_RDWR | O_CREAT);
    if (fd < 0) {
        printf("can't open %s", file_name);
        return 0;
    }

    struct stat st;
    fstat(fd, &st);
    char *contents = mmap(NULL, st.st_size, PROT_READ | PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd,
0);

    printf("\nHello, I'm %s\nI've recieved this contents of size %lld :\n%s", argv[0],
st.st_size, contents);

    int currentIndex = 0;
    char *enter = "\n";

    while (currentIndex < (int)st.st_size) {
        char tmpString[100] = {""};
```

```

        int ind = 0;
        while (contents[currentIndex] != *enter) {
            //printf("contents[%d]: %c\n", currentIndex, contents[currentIndex]);
            tmpString[ind] = contents[currentIndex];
            currentIndex++;
            ind++;
        }

        for (size_t i = currentIndex-ind; i < currentIndex; i++) {
            contents[i] = tmpString[currentIndex - i - 1];
        }

        currentIndex++;
    }

    printf("Then I reversed each string and rewrite them. This is result: \n%s\n",
contents);
    munmap(contents, st.st_size);
    close(fd);

    printf("%s say goodbye\n", argv[0]);
    return 0;
}

```

## main.c:

```

#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/wait.h>
#include <errno.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/mman.h>
#include <signal.h>

#define NUMBER_OF_STRING 25
#define MAX_STRING_SIZE 200

//Вариант 21

int main(int argc, char* argv[]) {

    //MARK: -названия файлов на запись
    char firstChildFile[200];
    char secChildFile[200];
    printf("Введите имя файла на запись для первого дочернего процесса: ");
    fgets(firstChildFile, 200, stdin);
    firstChildFile[strlen(firstChildFile) - 1] = '\0';

    printf("Спасибо, введите имя файла на запись для второго дочернего процесса: ");
    fgets(secChildFile, 200, stdin);
    secChildFile[strlen(secChildFile) - 1] = '\0';

    //MARK: -инициализация
    int fd[2];
    int fd2[2];
    if (pipe(fd) == -1) {
        return 1;
    }
}

```

```

}
if (pipe(fd2) == -1) {
    return 1;
}

pid_t pid_ch1 = fork();
if (pid_ch1 == -1) {
    return 2;
}

if (pid_ch1 == 0) { //child1
    printf("child1");

    char *argv[10];

    argv[0] = "./child1";
    argv[1] = firstChildFile;
    argv[2] = NULL;
    wait(NULL);
    execv("./child", argv);
}

if (pid_ch1 > 0) { //parent
    pid_t pid_ch2 = fork();

    if (pid_ch2 == 0) { //child2
        printf("child2");

        char *argv[10];

        argv[0] = "./child2";
        argv[1] = secChildFile;
        argv[2] = NULL;
        wait(NULL);
        execv("./child", argv);
    } else {

        //MARK: -работа с pid
        printf("Hello, I'm a parent\n");

        //отсылаем детям сигналы стоп
        kill(pid_ch1, SIGSTOP);
        kill(pid_ch2, SIGSTOP);

        //заполняем два массива четными и нечетными строками
        char arrayOfString[50][200];
        printf("Input strings: \n");
        int arrayCount = 0;
        char line[200];
        while(fgets(line, 200, stdin)){
            strcpy(arrayOfString[arrayCount], line);
            arrayCount++;
        }

        char arrayOfString1[NUMBER_OF_STRING][MAX_STRING_SIZE];
        char arrayOfString2[NUMBER_OF_STRING][MAX_STRING_SIZE];
        char currentStr[200];

        int arrayCount1 = 0;
        int arrayCount2 = 0;
        for (int i = 0; i < arrayCount; i++) {
            strcpy(currentStr, arrayOfString[i]);
            if (i%2 == 0) {
                strcpy(arrayOfString1[arrayCount1], currentStr);
                arrayCount1++;
            } else {
                strcpy(arrayOfString2[arrayCount2], currentStr);
                arrayCount2++;
            }
        }
    }
}

```

```

}

//создадим отображение файлов детей в виртуальной памяти
char * file_name_ch1 = firstChildFile;
char * file_name_ch2 = secChildFile;

//      O_RDWR нужно писать даже если просто записываем, потому что
int fd_ch1 = open(file_name_ch1, O_RDWR | O_CREAT | O_TRUNC);
int fd_ch2 = open(file_name_ch2, O_RDWR | O_CREAT | O_TRUNC);
if (fd_ch1 < 0) {
    printf("can't open %s for reading", file_name_ch1);
    return 0;
}
if (fd_ch2 < 0) {
    printf("can't open %s for reading", file_name_ch2);
    return 0;
}

//зададим размеры каждому отображению:
size_t page_size_ch1 = sizeof(arrayOfString1);
size_t page_size_ch2 = sizeof(arrayOfString2);

//      MAP_PRIVATE – изменения видны только моему процессу, то есть даже не
попадут в файл, не то что в дети. хотя главное в файл, это как раз то, что нам нужно
char *contents_ch1 = mmap(NULL, page_size_ch1, PROT_READ | PROT_WRITE,
MAP_SHARED, fd_ch1, 0);
char *contents_ch2 = mmap(NULL, page_size_ch2, PROT_READ | PROT_WRITE,
MAP_SHARED, fd_ch2, 0);

if (contents_ch1 == MAP_FAILED){
    close(fd_ch1);
    perror("Error mmapping the file");
    exit(EXIT_FAILURE);
}
if (contents_ch2 == MAP_FAILED){
    close(fd_ch2);
    perror("Error mmapping the file");
    exit(EXIT_FAILURE);
}

//заполним отображения одного файла нечетными строками, другого файла --
четными
for (int i = 0; i < arrayCount1; i++) {
    write(fd_ch1, arrayOfString1[i], strlen(arrayOfString1[i]));
}
for (int i = 0; i < arrayCount2; i++) {
    write(fd_ch2, arrayOfString2[i], strlen(arrayOfString2[i]));
}

//покажем результат
printf("File contents_ch1:\n%s\n", contents_ch1);
printf("File contents_ch2:\n%s\n", contents_ch2);

// Write it now to disk
if (msync(contents_ch1, page_size_ch1, MS_SYNC) == -1) {
    perror("Could not sync the file to disk");
}
if (msync(contents_ch2, page_size_ch2, MS_SYNC) == -1) {
    perror("Could not sync the file to disk");
}

//удалим отображения
munmap(contents_ch1, page_size_ch1);
munmap(contents_ch2, page_size_ch2);

//закроем файлы
close(fd_ch1);
close(fd_ch2);

//отсылаем детям сигнал продолжать выполнение их процессов

```

```

        kill(pid_ch1, SIGCONT);
        kill(pid_ch2, SIGCONT);

        waitpid(pid_ch2, NULL, 0);
        waitpid(pid_ch1, NULL, 0);

        printf("\nparent say goodbye\n");
    }
}

```

## Пример работы

aelitalukmanova@MacBook-Pro-Aelita os-4 % ./main

Введите имя файла на запись для первого дочернего процесса: 1.txt

Спасибо, введите имя файла на запись для второго дочернего процесса: 2.txt

Hello, I'm a parent

Input strings:

This is 1st string

And this is 2nd one

3d

4th

fifth

This string will be 6th

File contents\_ch1:

This is 1st string

3d

fifth

File contents\_ch2:

And this is 2nd one

4th

This string will be 6th

Hello, I'm ./child1

I've recieved this contents of size 36 :

This is 1st string

3d

fifth

Then I reversed each string and rewrite them. This is result:

gnirts ts1 si sihT

d3

htfif

./child1 say goodbye

parent say goodbye

aelitalukmanova@MacBook-Pro-Aelita os-4 % ls

1.txt 2.txt child child.c main main.c

aelitalukmanova@MacBook-Pro-Aelita os-4 % cat 1.txt

gnirts ts1 si sihT



```
d3
htfif
aelitalukmanova@MacBook-Pro-Aelita os-4 % cat 2.txt
And this is 2nd one
4th
This string will be 6th
aelitalukmanova@MacBook-Pro-Aelita os-4 %
```

## Вывод

File mapping позволяет отобразить данные из файла в какой-то участок памяти, так, что при работе с данным участком памяти производится работа с файлом. Данная технология может прилично увеличить время работы с большими файлами, так как уменьшается число системных вызовов для работы с файлом, не будет происходить лишнего копирования данных в буфер.

Также при помощи «File mapping» можно разделить использование некоего участка памяти между процессами, что позволит обмениваться данными между ними. Однако общий участок памяти может быть опасен возможными *race condition*'ами, так как обращение к этой области памяти не является блокирующим, что заставляет программиста пользоваться семафорами и т.п.

Суммируя полученный опыт из ЛР2 и ЛР4, я думаю, что *каналы* лучше подходят для общения “один на один”, они более просты в использовании, чем разделяемая память, они лучше подходят для синхронизации процессов, так как они блокирующие; когда как *разделяемая память* больше подходит для асинхронной работы с данными, она лучше подходит для общения между множеством процессов.