ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ "МОСКОВСКИЙ АВИАЦИОННЫЙ ИНСТИТУТ (НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ)"

Факультет: «Информационные технологии и прикладная математика»

Кафедра: 806 «Вычислительная математика и программирование»

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

Группа: М8о-207Б-18

Студент:

Тояков Артем Олегович

Преподаватель:

Миронов Евгений Сергеевич

Оценка:

Дата:

Оглавление:

ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ	2
СТРУКТУРА ПРОГРАММЫ	
ОПИСАНИЕ ПРОГРАММЫ	
ЛИСТИНГ ПРОГРАММЫ	
РЕЗУЛЬТАТ РАБОТЫ	
ВЫВОД	
DDIDU4	0

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 через отображаемые файлы (memory-mapped files). Необходимо обрабатывать системные ошибки, которые могут возникнуть в результате работы. Вариант № 15:

Родительский процесс считывает стандартной входной поток, отдает его дочернему процессу, который удаляет "задвоенные" пробелы и выводит его в файл (имя файла также передается от родительского процесса).

СТРУКТУРА ПРОГРАММЫ

В данной работе в моя программа состоит из трёх файлов:

- 1. main.c
- 2. child.c
- 3. Makefile

ОПИСАНИЕ ПРОГРАММЫ

Моя программа работает следующим образом. Вначале запускается файл main.c, в котором из командной строки считывается имя файла, в который в дальнейшем будет записан результат. Затем из стандартного потока ввода мы получаем наш текст и записываем его в массив. Далее с помощью системного вызова execl мы заменяем образ родительского процесса образом дочернего child. В параметрах этой функции мы передаём полное имя файла, который необходимо исполнить и 2 указателя на строки (входные данные и имя файла). Признак окончания списка параметров – NULL.

В дочернем процессае мы принимаем данные из родительского и с помощью простого алгоритма затираем двойные пробелы. Затем исполняется несколько системных вызовов. Первый из них это open. Она открывает file с указанными параметрами. После выполняется вызов lseek, который устанавливает указатель положения в файле, указанном дексриптором, в положение, указанное аргументами offset и origin (в нашем случае это SEEK_SET, то есть начало файла). Затем выполняется вызов mmap, который отражает в память соunt символов из файла, описанного дескриптором, с определёнными параметрами (например MAP_SHARED разделяет использование этого отражения с другими процессами, отражающими тот же объект. Запись в эту область памяти эквивалентна записи в файл). Мтар возвращает настоящее местоположение отражённых данных. Последней же выполняется функция тетсру(), которая копирует соunt символов из массива, на который указывает out, в массив, на который указывает dst.

ЛИСТИНГ ПРОГРАММЫ

//main.c

#include <sys/wait.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>

```
#include <sys/mman.h>
#include <stdbool.h>
#include <fcntl.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char* argv[]) {
       char sym;
    int cap = 4;
       char* in = (char*) malloc(sizeof(char) * cap);
    char* out = argv[1];
    if (argc != 2) {
        perror("Use like: ./a.out <tofile>");
        exit(1);
    int i = 0;
       while ((sym = getchar()) != EOF) {
        if (i > cap) {
            cap = cap * 4 / 3;
            in = (char*)realloc(in, sizeof(char) * cap);
        }
               in[i] = sym;
        i++;
       }
    in = (char*) realloc(in, sizeof(char) * i);
       execl("child", in, out, NULL);
       return 0;
//child.c
#include <sys/wait.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#include <sys/mman.h>
#include <stdbool.h>
#include <fcntl.h>
#include <string.h>
int main(int argc, char* argv[]) {
    int fdout;
    char c;
    void *dst;
    int cap = 4;
       char* out = (char*) malloc(sizeof(char) * cap);
    char* in = argv[0];
    char* output = argv[1];
    int count = 0;
       bool lspace = false;
    for (int i = 0; (c = in[i]) != '\0'; ++i) {
        //printf("%d\n", i);
        if (c == ' ' && lspace) continue;
        if (i > cap) {
            cap = cap * 4 / 3;
            out = (char*)realloc(out, sizeof(char) * cap);
        out[count] = c;
        count++;
        if (c == ' ') {
           lspace = true;
        } else {
               lspace = false;
```

```
}
    out[count] = ' \setminus 0';
    if ((fdout = open(output, O CREAT | O RDWR | O TRUNC, 0666)) < 0 ){
        perror("Невозможно создать файл для записи");
        exit(1);
    /*установить размер выходного файла*/
    if (lseek(fdout, count, SEEK SET) == -1 ){
        perror("Ошибка вызова функции lseek");
        exit(1);
    if (write(fdout, "", 1) != 1 ){
        perror("Ошибка вызова функции write");
        exit(1);
    if ((dst = mmap(0, count, PROT READ | PROT WRITE, MAP SHARED, fdout, 0)) ==
MAP FAILED ) {
        perror("Ошибка вызова функции mmap для выходного файла");
        exit(1);
    memcpy(dst, out, count);
//Makefile
FLAGS=-pedantic -Wall -Werror -Wno-sign-compare -Wno-long-long -lm
COMPILLER=gcc
all: start child
start: main.o
       $(COMPILLER) $(FLAGS) -o lab4 main.o
main.o: main.c
        $(COMPILLER) -c $(FLAGS) main.c
child: child.c
       $(COMPILLER) $(FLAGS) -o child child.c
clear:
       -rm -f *.o *.qch child lab
```

РЕЗУЛЬТАТ РАБОТЫ

```
artoy@artoy:~/Desktop/Labs/3 sem/OS/Lab4$ make
gcc -c -pedantic -Wall -Werror -Wno-sign-compare -Wno-long-long -lm main.c
gcc -pedantic -Wall -Werror -Wno-sign-compare -Wno-long-long -lm -o lab4 main.o
gcc -pedantic -Wall -Werror -Wno-sign-compare -Wno-long-long -lm -o child child.c
artoy@artoy:~/Desktop/Labs/3 sem/OS/Lab4$ ./lab4 file_name
I want to delete
all spaces
Its interesting) .
file_name:
I want to delete
all spaces
Its interesting) .
```

вывод

Отображение файла в память (на память) - это способ работы с файлами в некоторых операционных системах, при котором всему файлу или некоторой непрерывной его части ставится в соответствие определённый участок памяти (диапазон адресов оперативной памяти). При этом чтение данных из этих адресов фактически приводит к чтению данных из отображенного файла, а запись данных по этим адресам приводит к записи этих данных в файл. Также данный файл может использоваться несколькими процессами, для записи или чтения. Ключевым является системный вызов mmap(void *start, size_t length, int prot, int flags, int fd, off_t offset) с помощью которого можно отобразить файл с необходимыми параметрами.