

Московский Авиационный Институт
(Национальный Исследовательский Университет)
Факультет информационных технологий и прикладной математики
Кафедра вычислительной математики и программирования

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

Отображение файлов в память

Студент: Симонов Сергей Яковлевич

Группа: М80 – 206Б-18

Вариант: 16

Преподаватель: Миронов Евгений Сергеевич

Оценка: _____

Дата: _____

Подпись: _____

Москва, 2019

Содержание

1. Постановка задачи
2. Общие сведения о программе
3. Общий метод и алгоритм решения
4. Основные файлы программы
5. Демонстрация работы программы
6. Вывод

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 решения задачи один или несколько дочерних процессов. Взаимодействие между процессами происходит через системные сигналы\события\или через отображаемые файлы.

Вариант 16: На вход программе подается команда интерпретатора команд и имя файла. Программа должна перенаправить стандартный ввод команды с этого файла и вывести результат команды в стандартный выходной поток.

Использование операций `write` и `printf` запрещено.

Общие сведения о программе

Программа состоит из одного файла `main.c`.

В программе используются следующие заголовочные файлы: `#include <ctype.h>`, `#include <errno.h>`, `#include <fcntl.h>`, `#include <malloc.h>`, `#include <semaphore.h>`, `#include <signal.h>`, `#include <stdio.h>`, `#include <stdlib.h>`, `#include <string.h>`, `#include <sys/mman.h>`, `#include <sys/stat.h>`, `#include <sys/types.h>`, `#include <sys/wait.h>`, `#include <unistd.h>`

Используются следующие системные вызовы.

- `shm_open()` – используется для выделения разделяемой памяти.
- `ftruncate` – устанавливают длину обычного файла с именем *path* или файловым дескриптором *fd* в *length* байт.
- `mmap` – позволяет выполнить отображение файла или устройства в память.
- `fork` – создает дочерний процесс.
- `execvp` – дублируют действия оболочки, относящиеся к поиску исполняемого файла, если указанное имя файла не содержит символ черты.
- `waitpid` – приостанавливает выполнение текущего процесса до тех пор, пока дочерний процесс не завершится, или до появления сигнала, который либо завершает текущий процесс, либо требует вызвать функцию-обработчик.
- `munmap` – отражает *length* байтов, начиная со смещения *offset* файла (или другого объекта), определенного файловым дескриптором *fd*, в память, начиная с адреса *start*.

Общий метод и алгоритм решения

Собственно, цель программы вызвать с помощью `exec*` некую программу и перенаправить ввод с указанного файла. Отличие от второй лабораторной лишь в том, что нужно использовать `mmap` для отображения виртуальной памяти. Логично создавать для вызова `exec` отдельный процесс, так как эта функция является системным вызовом и замещает собой породивший её процесс.

Основные файлы программы

main.c

```
#include <ctype.h>
#include <errno.h>
#include <fcntl.h>
#include <malloc.h>
#include <semaphore.h>
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/wait.h>
#include <unistd.h>

const int ARG_MAX = 2097152 + 1;

int main()
{
    pid_t pid;
    int rv, fd;
    char* memory;
    // создаем разделяемую память
    if ((fd = shm_open("shared_file", O_RDWR | O_CREAT | O_TRUNC, S_IRUSR |
S_IWUSR)) == -1) {
        perror("shm::open_fail");
        exit(-1);
    }

    // задаем ей нужный размер
    if (ftruncate(fd, ARG_MAX * 2) == -1) {
        perror("truncate::fail");
        exit(-1);
    }

    memory = mmap(NULL, ARG_MAX * 2, PROT_READ | PROT_WRITE,
MAP_SHARED, fd, 0); // отображаем на вирт. память

    if (memory == MAP_FAILED) {
        perror("mmap::mapping_fail");
    }
}
```

```

    fprintf(stderr, "%p", memory);
    exit(-1);
}
close(fd);

char* command = memory;
char* filename = memory + ARG_MAX;

*command = *filename = '\0';

switch (pid = fork()) {
    case -1: {
        perror("fork");
        exit(1);
    }

    case 0: {
        // ПОТОМОК
        while (*command == '\0' || *filename == '\0')
            sleep(1);
        FILE* my = freopen(filename, "r", stdin);
        if (!my) {
            perror("File ERROR");
            exit(errno);
        }
        rv = execlp(command, command, NULL);
        if (rv)
            perror("Exec ERROR");
        fclose(my);
        _exit(rv);
    }

    default: {
        // РОДИТЕЛЬ
        scanf("%s %s", command, filename);
        waitpid(pid, &rv, 0);
        exit(WEXITSTATUS(rv));
    }
}

if (munmap(memory, ARG_MAX * 2)) {
    perror("munmap");
    exit(-1);
}
}

```

Демонстрация работы программы

```
sergey@sergey-RedmiBook-14:~/labs/OS/lab4/l4$ gcc main.c  
-lrt -lpthread  
sergey@sergey-RedmiBook-14:~/labs/OS/lab4/l4$ ./a.out  
wc file  
1 4 15
```

Вывод

В результате выполнения данной лабораторной работы мной был изучен механизм отображения файлов в виртуальное адресное пространство. Были приобретены навыки отладки программ, имеющих больше одного процесса с помощью GDB. Также я научился синхронизировать работу процессов, используя семафоры.