Московский Авиационный Институт (Национальный Исследовательский Университет)

Факультет: "Информационные технологии и прикладная математика" Кафедра: 806 "Вычислительная математика и программирование"

Лабораторная работа №4 по курсу "Операционные системы"

Студент	Полей-Добронравова А.В.
Группа	М8О-207Б-18
Вариант	7
Преподаватель	Миронов Е.С.
Дата	15.03.2020
Оценка	

1. 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.

7. На вход программе подается название 2-ух файлов. Необходимо отсортировать оба файла (каждый в отдельном процессе) произвольной сортировкой (на усмотрение студента). Содержимое обоих файлов вывести в стандартный поток вывода родительским процессом.

2. Решение задачи

Используемые системные вызовы:

- ssize_t write(int fd, const void* buf, size_t count) пишет в файл, на который ссылается файловый дескриптор fd, count байт из буфера buf.
- ssize_t read(int fd, void* buf, size_t count) считывает из файла, на который ссылается файловый дескриптор fd, count байт в буфер, начинающийся по адресу buf. Для файлов, поддерживающих смещения, операция чтения начнется с текущего смещения, потом сдвинется на count байт. Если текущее смещение за концом файла,

считывание не произойдет, и read() вернет 0. Если count = 0, read() вернет 0.

- pid_t fork(void) Создаёт новый процесс копированием вызывающего процесса. Новый процесс называется дочерним, вызывающий процесс родительский. Находятся в разных пространствах памяти, но имеют одинаковое содержимое сразу после вызова.
- int close(int fd) закрывает файловый дескриптор.
- void * mmap(void *start, size_t length, int prot , int flags, int fd, off_t offset) отражает length байтов, начиная со смещения offset файла (или другого объекта), определенного файловым описателем fd, в память, начиная с адреса start. Последний параметр (адрес) необязателен, и обычно бывает равен 0. Настоящее местоположение отраженных данных возвращается самой функцией mmap, и никогда не бывает равным 0. Аргумент prot описывает желаемый режим защиты памяти (он не должен конфликтовать с режимом открытия файла). Оно является либо PROT_NONE либо побитовым ИЛИ одного или нескольких флагов PROT_*.

PROT_EXEC (данные в страницах могут исполняться);

PROT_READ(данные можно читать);

PROT_WRITE(в эту область можно записывать информацию);

PROT_NONE(доступ к этой области памяти запрещен).

Параметр *flags* задает тип отражаемого объекта, опции отражения и указывает, принадлежат ли отраженные данные только этому процессу или их могут читать другие. Он состоит из комбинации следующих битов:

MAP_FIXED

Не использовать другой адрес, если адрес задан в параметрах функции. Если заданный адрес не может быть использован, то функция**тар** вернет сообщение об ошибке. Если используется

MAP_FIXED, то *start* должен быть пропорционален размеру страницы. Использование этой опции не рекомендуется.

MAP_SHARED

Разделить использование этого отражения с другими процессами, отражающими тот же объект. Запись информации в эту область памяти будет эквивалентна записи в файл. Файл может не обновляться до вызова функций **msync**(2) или **munmap**(2).

MAP PRIVATE

Создать неразделяемое отражение с механизмом copy-on-write. Запись в эту область памяти не влияет на файл. Не определено, являются или нет изменения в файле после вызова **mmap** видимыми в отраженном диапазоне.

fd должно быть корректным описателем файла, если только не установлено MAP_ANONYMOUS, так как в этом случае аргумент игнорируется.

offset должен быть пропорционален размеру страницы.

При удачном выполнении **mmap** возвращает указатель на область с ошибке отраженными данными. При возвращается значение MAP FAILED (-1),a переменная errno приобретает соответствующее значение. При удачном выполнении **munmap** возвращаемое значение равно нулю. При ошибке возвращается -1, а приобретает переменная errno соответствующее (Вероятнее всего, это будет EINVAL).

• int munmap(void *start, size_t length) - освобождение за собой ресурсов.

Демонстрация работы программы:

MacBook-Pro-Amelia:Documents amelia\$ gcc -o 14 lab4.c
MacBook-Pro-Amelia:Documents amelia\$./14 lab2os.txt lab2os1.txt buf1.txt buf2.txt
in parent process
child process 1

ended child process 1:0

pleaf aa

end of file1

ended child process 2: 0

```
pleaf
aa
end of file2
```

3. Листинг программы

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <sys/wait.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/mman.h>
#include <sys/stat.h>
#include <stdlib.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#include <fcntl.h>
#include <string.h>
#include <signal.h>
struct FileMapping {
  int fl;
  size t fsize;
  char* dataPtr;
```

```
int Sort(const char* argv, const char* name, char* dataPtr) // сортировка
вставкой
{
  int fp, n = 100;
  if ((fp=open(argv, O_RDONLY)) < 0) {
    printf("Cannot open file.\n");
    printf("%d \n", fp);
    exit(-1);
    return -1;
  }
  char mass[n][6];
  char newElement[6], s[6], ss[6];
  int i = -1;
  while(read(fp,&newElement,(sizeof(char)* 5)) > 0) {
    if (i \ge n) {
       printf("above limit \n");
       break;
    }
    i++;
    for (int f = 0; f < 6; f++) {
```

};

```
mass[i][f] = newElement[f];
  }
}
for (int k = 0; k < i; k++)
{
  for (int d = 0; d < 6; d++) {
     printf("%c", mass[k][d]);
  }
}
printf(" \n");
for (int j = 0; j \le i; j++)
{
  for (int k = (i - 1); k > j; k--) // для всех элементов после i-ого
   {
     for (int f = 0; f < 6; f++) {
        s[f] = mass[k][f];
        ss[f] = mass[k - 1][f];
     }
     /* printf(" \n");
      printf("%s \n", s);
      printf("%s \n", ss);
      printf(" \n");
```

```
*/
     if (strcmp(ss,s) < 0) // если текущий элемент меньше предыдущего
     {
       strcpy(newElement,ss); // меняем их местами
       for (int f = 0; f < 6; f++) {
         mass[k - 1][f] = mass[k][f];
       }
       for (int f = 0; f < 6; f++) {
         mass[k][f] = newElement[f];
       }
printf(" \n");
close(fp);
int fl = open(name, O_WRONLY, 0); //Открытие для записи
if(fl < 0) {
  printf("FileMappingOpen - open failed, fname = %s \n", name);
  return(-1);
}
printf(" \n");
int k = 0;
```

```
for(int j = 0; j \le i; j++) {
    for (int y = 0; y < 6; y++) {
      dataPtr[k] = mass[j][y];
      k++;
    }
  }
  close(fl);
  return 0;
}
int main(int argc, const char * argv[]) {
  pid t pid1, pid2;
  int status1, status2;
  struct FileMapping g1, g2;
   g1.fl = open(argv[3], O_CREAT | O_APPEND | O_RDWR, S_IWUSR |
S IRUSR);
  // O RDWR открытие для записи и чтения
   g2.fl = open(argv[4], O CREAT | O APPEND | O RDWR, S IWUSR |
S_IRUSR);
  // O_RDWR открытие для записи и чтения
  g1.fsize = 200;
  g2.fsize = 200;
```

```
ftruncate(g1.fl, g1.fsize); // усечение файла до размера 100
  ftruncate(g2.fl, g2.fsize);
  g1.dataPtr = (char*)mmap(NULL, g1.fsize, PROT_READ | PROT_WRITE,
MAP SHARED, g1.fl, 0); //Создаем отображение файла в память
  // PROT READ страницы могут быть прочитаны
  // PROT WRITE стр могут быть описаны
  // MAP SHARED стр могут сипользоваться совместно с др процессами,
которые также проектируют этот объект в память
  if (g1.dataPtr == MAP FAILED)
    // при ошибке возвращается значение MAP FAILED
  {
    perror("Map");
    printf("FileMappingCreate - open failed 2, fname = %s \n", argv[3]);
    close(g1.fl);
    exit(-1);
  }
  g2.dataPtr = (char*)mmap(NULL, g2.fsize, PROT_READ | PROT_WRITE,
MAP SHARED, g2.fl, 0); //Создаем отображение файла в память
  // PROT READ страницы могут быть прочитаны
  // PROT WRITE стр могут быть описаны
  // MAP SHARED стр могут сипользоваться совместно с др процессами,
которые также проектируют этот объект в память
  if(g2.dataPtr == MAP FAILED)
```

```
// при ошибке возвращается значение MAP FAILED
{
  perror("Map");
  printf("FileMappingCreate - open failed 2, fname = %s \n", argv[4]);
  close(g2.fl);
  exit(-1);
}
pid1 = fork();
if (pid1 == 0) \{ // child process 1 \}
  printf(" child process 1 \n");
  exit(Sort(argv[1], argv[3],g1.dataPtr));
\} else if (pid1 < 0) \{
  perror("fork");
} else {
  printf("in parent process \n");
  pid2 = fork();
  if (pid2 == 0) { // child process 2
     printf(" child process 2 \n");
     exit(Sort(argv[2], argv[4],g2.dataPtr));
  }
  else if (pid2 < 0) {
```

```
perror("fork");
}
if (waitpid(pid1, &status1, 0) == -1) {
  perror("waitpid");
}
else {
  printf("\n ended child process 1: %d \n", status1);
  printf("\n begining of file1 \n");
  for(int k = 0; k \le g1.fsize; k++){
     printf("%c", g1.dataPtr[k]);
  }
  printf("\n end of file1 \n");
}
if (waitpid(pid2, &status2, 0) == -1) \{
  perror("waitpid");
}
else {
  printf("\n ended child process 2: %d \n", status2);
  printf("\n begining of file2 \n");
  for(int k = 0; k \le g2.fsize; k++){
     printf("%c", g2.dataPtr[k]);
  }
```

```
printf("\n end of file2 \n");
}

munmap(g1.dataPtr,g1.fsize);
munmap(g2.dataPtr,g2.fsize);
close(g1.fl);
close(g2.fl);
return 0;
}
```

6. Вывод

Существует несколько способов передачи данных между процессами, в этой лабораторной использован способ mmap.

Когда мы обращаемся к памяти, в которую отображен файл, данные загружаются с диска в кэш(если их там ещё нет), затем делается отображение кэша в адресное пространство нашей программы. Если эти данные удаляются — отображение отменяется. Таким образом, мы избавляемся от операции копирования из кэша в буфер. Кроме того, нам не нужно париться по поводу оптимизации работы с диском — всю грязную работу берёт на себя ядро ОС.