

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н. Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н. Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ	«Информатика и системы управления»
КАФЕЛРА «I	Ірограммное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

ОТЧЕТ

по лабораторной работе № 5 по курсу «Операционные системы»

на тему: «Буферизованный и небуферизованный ввод-вывод»

Студент	<u>ИУ7-61Б</u> (Группа)	(Подпись, дата)	Мицевич М. Д. (И. О. Фамилия)
Преподава	атель	(Подпись, дата)	Рязанова Н. Ю. (И. О. Фамилия)

Задание

В лабораторной работе анализируется результат выполнения трех программ. Программы демонстрируют открытие одного и того же файла несколько раз. Реализация, когда файл открывается в одной программе несколько раз выбрана для простоты. Однако, как правило, такая ситуация возможна в системе, когда один и тот же файл несколько раз открывают разные процессы или потоки одного процесса. При выполнении асинхронных процессов такая ситуация является вероятной и ее надо учитывать, чтобы избежать потери данных, получения неверного результата при выводе данных в файл или чтения данных не в той последовательности, в какой предполагалось, и в результате при обработке этих данных получения неверного результата. Каждую из приведенных программ надо выполнить в многопоточном варианте: в программах создается дополнительный поток, а работа с открываемым файлом выполняется в потоках.

Проанализировать работу приведенных программ и объяснить результаты их работы.

$struct _IO_FILE$

```
struct _IO_FILE
                          /* High-order word is _IO_MAGIC; rest
int _flags;
  is flags. */
/* The following pointers correspond to the C++ streambuf
  protocol. */
char *_IO_read_ptr;
                          /* Current read pointer */
char *_IO_read_end;
                          /* End of get area. */
                          /* Start of putback+get area. */
char *_IO_read_base;
char *_IO_write_base;
                            /* Start of put area. */
                          /* Current put pointer. */
char *_IO_write_ptr;
                           /* End of put area. */
char *_IO_write_end;
                         /* Start of reserve area. */
char *_IO_buf_base;
char *_IO_buf_end;
                        /* End of reserve area. */
/* The following fields are used to support backing up and undo.
  */
```

```
char *_IO_save_base; /* Pointer to start of non-current get area.
char *_IO_backup_base; /* Pointer to first valid character of
  backup area */
char *_IO_save_end; /* Pointer to end of non-current get area. */
struct _IO_marker *_markers;
struct _IO_FILE *_chain;
int _fileno;
int _flags2;
__off_t _old_offset; /* This used to be _offset but it's too
  small. */
/* 1+column number of pbase(); 0 is unknown. */
unsigned short _cur_column;
signed char _vtable_offset;
char _shortbuf[1];
_{10\_lock\_t} *_{lock};
#ifdef _IO_USE_OLD_IO_FILE
};
```

Программа №1

Листинг 1 – Однопоточная версия

```
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>

int main() {
    int fd = open("alphabet.txt", O_RDONLY);

FILE *fs1 = fdopen(fd,"r");
    char buff1[20];
    setvbuf(fs1,buff1, _IOFBF, 20);

FILE *fs2 = fdopen(fd, "r");
    char buff2[20];
    setvbuf(fs2, buff2, _IOFBF, 20);
```

```
int flag1 = 1, flag2 = 2;

while (flag1 == 1 || flag2 == 1) {
    char c;
    flag1 = fscanf(fs1, "%c", &c);
    if (flag1 == 1) {
        fprintf(stdout, "%c", c);
    }
    flag2 = fscanf(fs2, "%c", &c);
    if (flag2 == 1) {
        fprintf(stdout, "%c", c);
    }
}
return 0;
}
```

```
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/01_one_thread (main)> gcc <u>main.c</u> -o app
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/01_one_thread (main)> ./app
Aubvcwdxeyfzghijklmnopqrst
```

Рисунок 1 – Однопоточная версия 1-ой программы

Листинг 2 – Многопоточная версия

```
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <pthread.h>
void thread(int args[2])
{
    FILE *fs = fdopen(args[0], "r");
    char buff[20];
    setvbuf(fs, buff, _IOFBF, 20);

    char c;
    int flag = fscanf(fs, "%c", &c);
    while (flag == 1) {
        fprintf(stdout, "thread_\%d:\_%c\n", args[1], c);
        flag = fscanf(fs, "%c", &c);
    }
}
```

```
int main() {
   int fd = open("alphabet.txt", O_RDONLY);

pthread_t tid[2];
int data1[2] = {fd, 1};
int data2[2] = {fd, 2};
for (int i = 0; i < 2; i++) {
    int *data = i == 0 ? data1 : data2;
    if (pthread_create(&tid[i], NULL, thread, data)) {
        printf("Error:__can't__create_thread\n");
        return -1; }
}

pthread_join(tid[0], NULL);
pthread_join(tid[1], NULL);
return 0;
}</pre>
```

```
nax@pinguin ~/r/o/s/l/s/01_two_threads (main)> ./app
thread 1: A
thread 1: b
thread 1: c
thread 1: d
thread 1: e
thread 1: f
thread 1: g
thread 1: h
thread 1: i
thread 1: j
thread 1: k
thread 1: l
thread 1: m
thread 1: n
thread 1: o
thread 1: p
thread 1: q
thread 1: r
thread 1: s
thread 2: u
thread 2: v
thread 2: w
thread 1: t
thread 2: x
thread 2: y
thread 2: z
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/01_two_threads (main)>
```

Рисунок 2 – Многопоточная версия 1-ой программы

Объяснение результатов

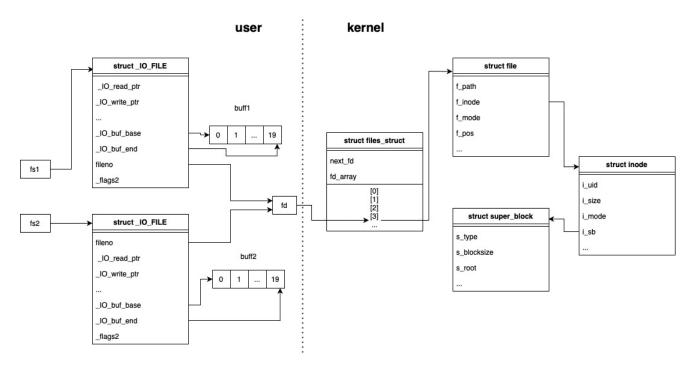


Рисунок 3 – Связь структур

Работа с содержимым файла происходит через целочисленный файловый дескриптор, который представляет из себя номер строки в таблице ссылок на открытые файлы процесса. При помощи системного вызова open() создается файловый дескриптор fd, файл открывается на чтение, указатель на текущую позицию в файле устанавливается на начало файла. Если системный вызов завершается успешно, возвращенный файловый дескриптор является самым маленьким дескриптором, который еще не открыт процессом. Возвращается -1 в случае ошибки. Функция fdopen связывает два потока на чтение с существующим файловым дескриптором fd. Функция setvbuf задает блочную буферизацию с размером буфера 20 байт. _IOFBF - полная буферизация, то есть данные будут буферизироваться, пока буфер не заполниться полностью. В цикле данные считываются из двух потоков fs1 и fs2 в стандартный поток вывода stdout. Так как открытые файлы, для которых используется ввод/вывод потоков, буферизуются и размер буфера 20 байт, то в поток fs1 будут считаны первые 20 символов и указатель на текущую позицию в файле будет смещён на 20. В поток fs2 будут считаны оставшиеся 6 символов и символ конца строки.

• в однопоточной версии вызовы fscanf(fs1, ...) и fscanf(fs2, ...) происходят

поочерёдно, поэтому символы в результате соответствуют поочерёдному чтению из первого и второго буферов;

• в многопоточной версии порядок вызовов fscanf(fs, ...) двух потоков не определён, поэтому символы в результате соответствуют чтению из буферов в произвольном порядке.

Программа 2

Листинг 3 – Однопоточная версия

```
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
int main()
{
    char c;
    int fd1 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
    int fd2 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
    int flag = 1;
    while(flag)
    {
        if (read(fd1, &c, 1) == 1) {
            write(1, &c, 1);
            if (read(fd2, &c, 1) == 1) {
                write(1, &c, 1);
            } else {
                flag = 0;
            }
        } else {
            flag = 0;
        }
    }
    return 0;
}
```

```
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/02_one_thread (main)> gcc <u>main.c</u> -o app
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/02_one_thread (main)> ./app
AAbbccddeeffgghhiijjkkllmmnnooppqqrrssttuuvvwwxxyyzz⇔
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/02_one_thread (main)> ■
```

Рисунок 4 – Однопоточная версия 2-ой программы

Листинг 4 – Многопоточная версия

```
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
int main()
{
    char c;
    int fd1 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
    int fd2 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
    int flag = 1;
    while(flag)
    {
        if (read(fd1, &c, 1) == 1) {
            write(1, &c, 1);
            if (read(fd2, &c, 1) == 1) {
                 write(1, &c, 1);
            } else {
                flag = 0;
            }
        } else {
            flag = 0;
        }
    }
    return 0;
}
```

```
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/02_two_threads (main)> ./app
AbcdefghijklmAnbocpdqerfsgthuivjwkxlymznopqrstuvwxyz⇔
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/02_two_threads (main)> █
```

Рисунок 5 – Многопоточная версия 2-ой программы

Объяснение результатов

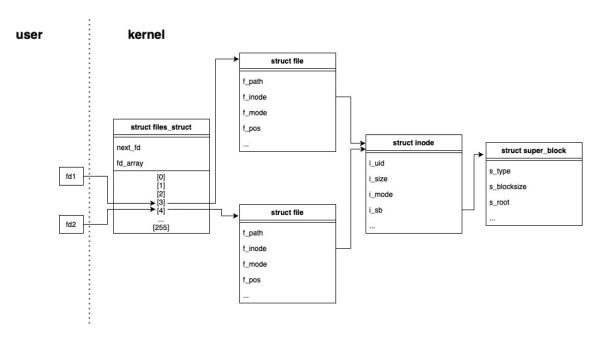


Рисунок 6 – Связь структур

Системный вызов open() создаёт 2 файловых дескриптора открытого файла (описанного структурами struct file) и возвращает индекс в массиве fd_array структуры files_struct. Таким образом, создаётся две структуры открытого файла, каждая из которых имеет собственное поле f_pos. Именно поэтому в результате будет получен приведённый результат:

- в однопоточной версии вызовы read происходят поочерёдно, поэтому символы в результате соответствуют двум поочерёдным независимым чтениям из файла;
- в многопоточной версии порядок вызовов read двух потоков не определён, поэтому символы в результате соответствуют двум независимым чтениям в произвольном порядке.

Программа 3

Листинг 5 – Программа 3

```
#include <stdio.h>
#include <sys/stat.h>
#include <pthread.h>
#define FMT_STR " \_ FS\%d : \_ inode \_ = \_ \%ld, \_ size \_ = \_ \%ld n"
void *thread(int data) {
    int fid = (int)data;
    struct stat statbuf;
    FILE *fs = fopen("out.txt", "w");
    stat("out.txt", &statbuf);
    printf("FOPEN<sub>□</sub>" FMT_STR, fid, statbuf.st_ino, statbuf.st_size
       );
    for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++) {
        if ((c \% 2) == (fid == 1))
             fprintf(fs, "%c", c);
    fclose(fs);
    stat("out.txt", &statbuf);
    printf("FCLOSE" FMT_STR, fid, statbuf.st_ino, statbuf.st_size
       );
}
int main() {
    pthread_t tid[2]; int fid[2] = {0, 1};
    for (int i = 0; i < 2; i++) {
        if (pthread_create(&tid[i], NULL, thread, fid[i])) {
             printf("Error: □ can't □ create □ thread \n");
            return -1; }
    pthread_join(tid[0], NULL);
    pthread_join(tid[1], NULL); return 0;
}
```

```
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/03_threads (main)> ./app
FOPEN FSO: inode = 1587937, size = 0
FOPEN FS1: inode = 1587937, size = 0
FCLOSE FSO: inode = 1587937, size = 13
FCLOSE FS1: inode = 1587937, size = 13
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/03_threads (main)> cat out.txt
acegikmoqsuwy
max@pinguin ~/r/o/s/l/s/03_threads (main)> ■
```

Рисунок 7 – 3-я программа

Объяснение результатов

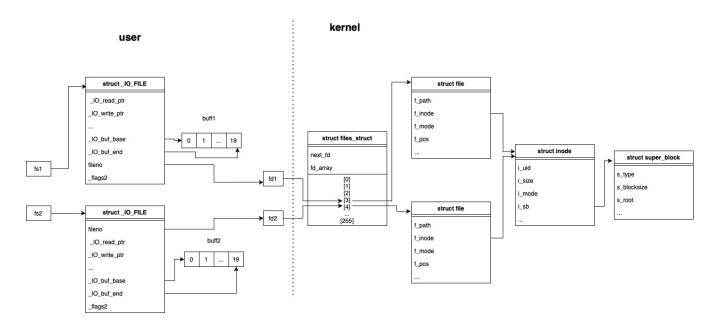


Рисунок 8 – Связь структур

С помощью fopen() открываются два потока на запись, которые имеют разные файловые дескрипторы. Нечётные буквы алфавита записываются в первый поток, чётные - во второй. Так как функция fopen() выполняет ввод-вывод с буферизацией, окончательная запись в файл осуществляется либо при полном заполнении буфера, либо при вызове функций fclose() или функции fflush().

Так как запись производится с помощью функции fprintf, использующий буферизованный ввод-вывод, то запись в двух потоках будет осуществляться в буфер. Существуют 3 условия записи из буфера в файл:

• переполнение буфера;

- fflush;
- закрытие файла.

Так как буфер не переполняется и не вызывается fflush, то запись в файл в приведённой программе осуществится лишь при вызове fclose. Так как потоки работают с одним и тем же файлом, причём ссылаются на разные структуры struct file (то есть поле f_pos для каждого потока своё), то результат записи будет зависеть от того, какой поток вызвал fclose позже. При этом данные, записанные в файл ранее, будут утеряны.

Решение проблемы

Причина: каждый дескриптор открытого файла имеет своё поле f_pos.

Решение №1: необходимо использовать режим O_APPEND. В данном режиме перемещение позиции в конец файла и добавление символа происходят атомарно, поэтому данные не будут утеряны.

Решение №2: необходимо использовать мьютекс для перемещения позиции в конец файла и записи символа. Код:

Листинг 6 – Решение с мьютексом

```
#include <stdio.h>
#include <sys/stat.h>
#include <pthread.h>
#include <unistd.h>
#define FMT_STR "_FS%d:_inode_=_%ld,_size_=_%ld\n"
pthread_mutex_t lock;
void *thread(int data) {
    int fid = (int)data;
    struct stat statbuf;
    FILE *fs = fopen("out.txt", "w");
    stat("out.txt", &statbuf);
    printf("FOPEN<sub>□</sub>" FMT_STR, fid, statbuf.st_ino, statbuf.st_size
       );
    for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++) {
        if ((c \% 2) == (fid == 1)) {
            pthread_mutex_lock(&lock);
            lseek(fileno(fs), NULL, SEEK_END);
```

```
fprintf(fs, "%c", c);
            pthread_mutex_unlock(&lock);
        }
    }
    fclose(fs);
    stat("out.txt", &statbuf);
    printf("FCLOSE" FMT_STR, fid, statbuf.st_ino, statbuf.st_size
      );
int main() {
    if (pthread_mutex_init(&lock, NULL) != 0)
        printf("\numutexuinitufailed\n");
        return 1;
    pthread_t tid[2]; int fid[2] = {0, 1};
    for (int i = 0; i < 2; i++) {
        if (pthread_create(&tid[i], NULL, thread, fid[i])) {
            printf("Error: can't create thread \n");
            return -1; }
    }
    pthread_join(tid[0], NULL);
    pthread_join(tid[1], NULL); return 0;
}
```