

Преподаватель

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

«Московский государственный технический университет имени Н. Э. Баумана (национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н. Э. Баумана)

РАКУЛЬТЕТ <u>«</u> Информатика и системы у	правления»	
КАФЕДРА «Программное обеспечение Э	ВМ и информационные технологии»	
	ОТЧЕТ	
по Лабо	рраторной работе	
по дисциплине «	«Операционные системы»	
на тему: «Буферизованный	й и небуферизованный ввод–	вывод»
Студент группы ИУ7-63Б	<u>Фрол</u> (Подпись, дата) Фрол (Фам	ова Л. В. илия И.О.)

(Подпись, дата)

Рязанова Н. Ю. (Фамилия И.О.)

1 Структуры

Версия ядра: 6.5.0-32-generic.

Листинг 1 — Структура struct _IO_FILE

```
typedef struct _IO_FILE FILE;
2
3
   struct _IO_FILE
4
5
                  /* High-order word is _IO_MAGIC; rest is flags. */
     int _flags;
6
7
     /* The following pointers correspond to the C++ streambuf protocol. */
8
     char *_IO_read_ptr;
                           /* Current read pointer */
9
     char *_IO_read_end;
                           /* End of get area. */
     char *_IO_read_base; /* Start of putback+get area. */
10
     char *_IO_write_base; /* Start of put area. */
11
12
     char *_IO_write_ptr; /* Current put pointer. */
13
     char *_IO_write_end; /* End of put area. */
     char *_IO_buf_base; /* Start of reserve area. */
14
15
     char *_IO_buf_end;
                           /* End of reserve area. */
16
17
     /st The following fields are used to support backing up and undo. st/
     char *_IO_save_base; /* Pointer to start of non-current get area. */
18
     char *_IO_backup_base; /* Pointer to first valid character of backup
19
        area */
20
     char *_IO_save_end; /* Pointer to end of non-current get area. */
21
22
     struct _IO_marker *_markers;
23
24
     struct _IO_FILE *_chain;
25
     int _fileno;
26
27
     int _flags2;
     __off_t _old_offset; /* This used to be _offset but it's too small. */
28
29
30
     /* 1+column number of pbase(); 0 is unknown. */
     unsigned short _cur_column;
31
     signed char _vtable_offset;
32
33
     char _shortbuf[1];
34
35
     _IO_lock_t *_lock;
   #ifdef _IO_USE_OLD_IO_FILE
36
37
   };
```

Листинг 2 — Структура struct stat

```
struct stat {
     unsigned long st_dev;
                             /* Device. */
2
3
     unsigned long st_ino;
                              /* File serial number. */
                              /* File mode. */
4
     unsigned int st_mode;
5
     unsigned int st_nlink;
                             /* Link count. */
6
     unsigned int st_uid;
                              /* User ID of the file's owner. */
7
     unsigned int st_gid;
                              /* Group ID of the file's group. */
     unsigned long st_rdev;
                             /* Device number, if device. */
8
9
     unsigned long __pad1;
10
               st_size;
                         /* Size of file, in bytes. */
     int
               st_blksize; /* Optimal block size for I/O. */
11
12
     int
               __pad2;
13
     long
               st_blocks; /* Number 512-byte blocks allocated. */
14
     long
              st_atime; /* Time of last access. */
15
     unsigned long st_atime_nsec;
16
               st_mtime;
                          /* Time of last modification. */
     long
17
     unsigned long st_mtime_nsec;
18
                          /* Time of last status change. */
               st_ctime;
19
     unsigned long st_ctime_nsec;
20
     unsigned int __unused4;
21
     unsigned int __unused5;
22
  };
```

2 Программы

2.1 Первая программа

Листинг 3 — Первая программа

```
#include <stdio.h>
2
   #include <fcntl.h>
3
   int main()
4
5
   {
        int fd = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
6
7
       FILE *fs1 = fdopen(fd, "r");
8
        char buff1[20];
9
        setvbuf(fs1, buff1, _IOFBF, 20);
10
       FILE *fs2 = fdopen(fd, "r");
11
12
        char buff2[20];
        setvbuf(fs2, buff2, _IOFBF, 20);
13
14
        int flag1 = 1, flag2 = 1;
15
       while (flag1 == 1 || flag2 == 1)
16
17
18
            char c;
            flag1 = fscanf(fs1, "%c", &c);
19
20
            if (flag1 == 1)
                fprintf(stdout, "%c", c);
21
22
            flag2 = fscanf(fs2, "%c", &c);
            if (flag2 == 1)
23
                fprintf(stdout, "%c", c);
24
25
        }
26
27
       return 0;
   }
28
```

```
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ ./task1.out
Aubvcwdxeyfzg
hijklmnopqrstlus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$
```

Рисунок 1 — Результат выполнения программы

Файл "alphabet.txt" открывается только для чтения (O_RDONLY) 1 раз системным вызовом open(), который создает дескриптор открытого файла и возвращает индекс элемента в массиве fd_array структуры files_struct. Индекс равен 3, поскольку элементы массива fd_array с индексами 0, 1, 2 инициализированы стандартными потоками stdin, stdout, stderr.

Библиотечная функция fdopen() возвращает указатели fs1 и fs2 на структуры struct FILE, поля которых указывают на дескриптор fd, созданный системным вызовом open(). Создаются буферы buff1, buff2 размером 20 байт. Функция setvbuf() для дескрипторов fs1, fs2 задает буферы buff1 и buff2 с типом буферизации _IOFBF (Fully Buffered – полная буферизация).

При первом вызове fscanf() для fs1 в буфер buff1 считываются первые 20 символов, то есть буфер buff1 становится заполненным. Значение f_pos в структуре struct_file открытого файла увеличивается на 20, в переменную с записывается символ 'a' и значение этой переменной выводится на экран функцией fprintf(). При первом вызове fscanf() для fs2 в буфер buff2 считываются оставшиеся в файле 6 символов, в переменную с записывается символ 'u' и значение переменной с выводится на экран функцией fprintf(). В цикле символы из buff1 и buff2 будут поочередно выводиться на экран до тех пор, пока один из буферов не станет пуст. В таком случае оставшиеся символы из второго буфера будут последовательно выведены на экран.

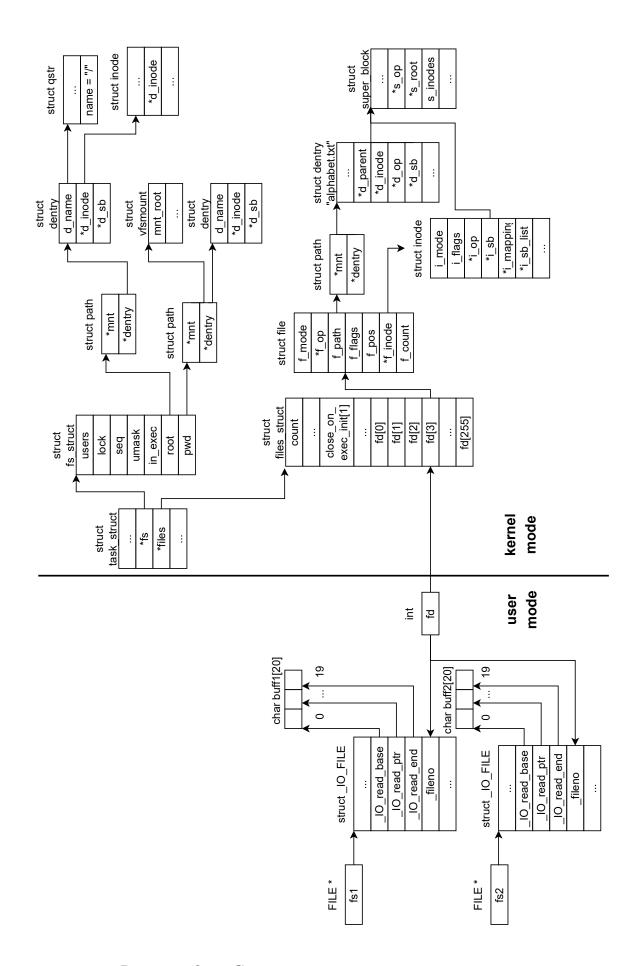


Рисунок 2 — Связи структур в первой программе

2.2 Вторая программа - первый вариант

2.2.1 Без использования дополнительных потоков

Листинг 4 — Вторая программа, первый вариант

```
#include <fcntl.h>
2
   #include <unistd.h>
3
4
   int main()
5
   {
6
       char c;
7
       int fd1 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
8
       int fd2 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
9
       int flag1 = 1, flag2 = 1;
       while ((flag1 == 1) && (flag2 == 1))
10
11
12
            if (1 == (flag1 = read(fd1, &c, 1)))
13
            {
                write(1, &c, 1);
15
                if (1 == (flag2 = read(fd2, &c, 1)))
                    write(1, &c, 1);
16
17
            }
18
19
       return 0;
20
```

```
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ ./task2.out
AAbbccddeeffgghhiijjkkllmmnnooppqqrrssttuuvvwwxxyyzz
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ []
```

Рисунок 3 — Результат выполнения программы

Один и тот же файл "alphabet.txt"открывается два раза только для чтения (O_RDONLY) системным вызовом open(), который создает дескриптор открытого файла в таблице открытых файлов процесса и запись в системной таблице открытых файлов. Поскольку файл был открыт дважды, в системной таблице создается два дескриптора struct file, каждый из которых имеет собственный указатель f_pos. В данной программе чтение из файла является независимым, то есть при поочередном вызове read() для каждого из дескрипторов соответствующие указатели f_pos проходят по всем позициям файла, каждый символ

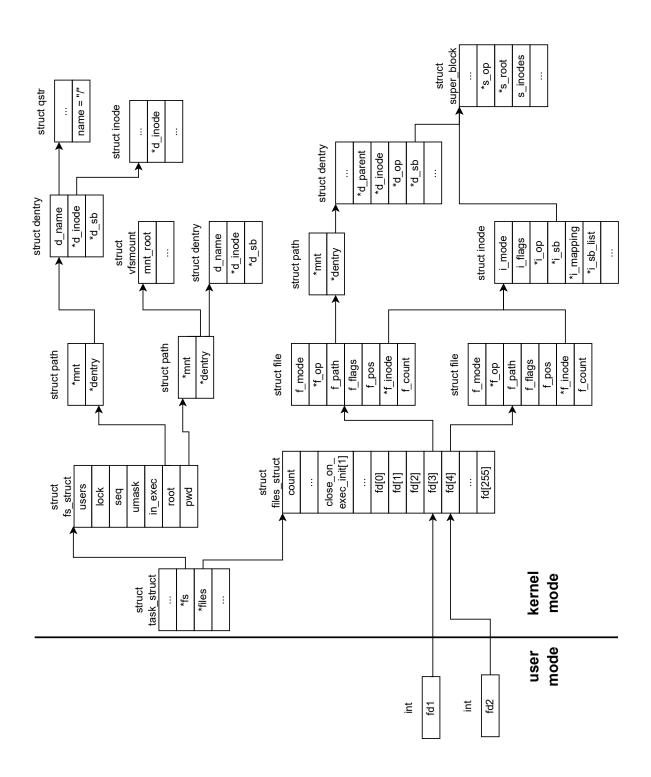


Рисунок 4 — Связи структур во второй программе

2.2.2 С использованием двух дополнительных потоков

Листинг 5 — Вторая программа, первый вариант(два дополнительных потока)

```
#include <stdio.h>
   #include <pthread.h>
   #include <fcntl.h>
   #include <unistd.h>
   void *func_thread(void *arg)
6
7
8
       int *fd = arg;
9
       char c;
10
       while (read(*fd, &c, 1))
11
            write(1, &c, 1);
12
       return NULL;
13
14
15
   int main()
16
   {
       int fd[2] = {open("alphabet.txt", 0_RDONLY),
17
                      open("alphabet.txt", O_RDONLY)};
18
19
       pthread_t thr[2];
20
       for (int i = 0; i < 2; i++)</pre>
21
            if (pthread_create(&thr[i], NULL, func_thread, &fd[i]))
22
23
            {
                perror("pthread_create");
24
25
                return 1;
26
            }
27
       }
28
       for (int i = 0; i < 2; i++)</pre>
29
30
            if (pthread_join(thr[i], NULL))
31
32
                perror("pthread_join");
33
                return 1;
34
            }
35
36
        close(fd[0]);
37
        close(fd[1]);
38
39
       return 0;
40
```

```
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ ./task2_thread.out
AbcdefghijAkblcmdneofpgqhrisjtkulvmwxyz
nopqrstuvwxyz
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$
```

Рисунок 5 — Результат выполнения программы

Порядок вывода символов в многопоточной версии программы не определен, поскольку потоки выполняются асинхронно.

2.3 Вторая программа – второй вариант

2.3.1 Без использования дополнительных потоков

Листинг 6 — Вторая программа, второй вариант

```
#include <stdio.h>
   #include <fcntl.h>
   #include <unistd.h>
3
   #include <sys/stat.h>
   void print_stat(const char *action) {
6
7
       struct stat statbuf;
       if (stat("q.txt", &statbuf) == 0)
8
9
10
            fprintf(stdout, "%s: inode = %ld, size = %ld bytesn",
11
                    action, statbuf.st_ino, statbuf.st_size);
       }
12
13
       else
14
           perror("stat");
15
   }
16
   int main()
17
18
     int fd1 = open("q.txt", O_RDWR);
19
     print_stat("open fd1 ");
20
     int fd2 = open("q.txt", O_RDWR);
21
     print_stat("open fd2 ");
22
23
     for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
24
25
       if (c % 2)
26
         write(fd1, &c, 1);
27
       else
28
         write(fd2, &c, 1);
29
       print_stat("write
                           ");
```

```
30    }
31    close(fd1);
32    print_stat("close fd1");
33    close(fd2);
34    print_stat("close fd2");
35    return 0;
36    }
```

```
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ ./task2_1.out
open fd1 : inode = 10748321, size = 0 bytes
open fd2 : inode = 10748321, size = 0 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 1 bytes
         : inode = 10748321, size = 1 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 2 bytes
write
write
         : inode = 10748321, size = 2 bytes
         : inode = 10748321, size = 3 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 3 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 4 bytes
write
write
         : inode = 10748321, size = 4 bytes
         : inode = 10748321, size = 5
write
                                       bytes
         : inode = 10748321, size = 5
write
         : inode = 10748321, size = 6 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 6 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 7 bytes
write
write
         : inode = 10748321, size = 7 bytes
         : inode = 10748321, size = 8 bytes
write
write
         : inode = 10748321, size = 8 bytes
         : inode = 10748321, size = 9 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 9 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 10 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 10 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 11 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 11 bytes
         : inode = 10748321, size = 12 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 12 bytes
write
         : inode = 10748321, size = 13 bytes
: inode = 10748321, size = 13 bytes
write
write
close fd1: inode = 10748321, size = 13 bytes
close fd2: inode = 10748321, size = 13 bytes
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ cat q.txt
bdfhjlnprtvxzlus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$
```

Рисунок 6 — Результат выполнения программы

В данной программе один и тот же файл "q.txt"открывается дважды для чтения и записи (O_RDWR) системным вызовом open(), который создает дескриптор открытого файла в таблице открытых файлов процесса и запись в системной таблице открытых файлов. Так как файл открывается дважды, то в системной таблице создается два дескриптора struct file, каждый из которых имеет собственный указатель f_pos. При первом вызове write() для fd1 символ 'a' записывается в файл на нулевую позицию и соответствующий указатель

f_pos инкрементируется. При первом вызове write() для fd2 символ 'b' также записывается в файл на нулевую позицию и соответствующий указатель f_pos инкрементируется.

В результате, при поочередной записи символов в файл он будет содержать только символы, которые записывались через fd2, а данные, записанные через fd1, будут потеряны.

Избежать потери данных можно дважды открыв файл "q.txt"с использованием флагов O_RDWR | O_APPEND (открыть для чтения, записи, добавления записи в конец файла). В таком случае, при первом вызове write() для fd1 символ 'a' записывается в файл на последнюю позицию (0), при первом вызове write() для fd2 символ 'b' также записывается в файл на последнюю позицию (1). Таким образом, при поочередной записи символов в файл он будет содержать все символы алфавита.

2.3.2 С использованием двух дополнительных потоков

Листинг 7 — Вторая программа, второй вариант (два дополнительных потока)

```
#include <fcntl.h>
   #include <unistd.h>
2
   #include <pthread.h>
   #include <stdio.h>
5
   #include <sys/stat.h>
6
   struct stat statbuf;
8
   void print_stat(const char* action, int i)
9
       stat("q.txt", &statbuf);
10
       fprintf(stdout, "%s %d: inode = %ld, size = %ld bytes\n",
11
12
                action, i, statbuf.st_ino, statbuf.st_size);
13
14
   struct thread_arg {
15
     int fd;
16
     int i;
17
   };
   void *func_thread(void *arg)
19
20
     struct thread_arg *targ = arg;
     for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
21
22
       if (c % 2 == targ->i)
       {
23
```

```
24
          write(targ->fd, &c, 1);
25
          print_stat("write", targ->i);
       }
26
27
     return NULL;
   }
28
29
30
   int main()
31
32
     int fd[2] = {open("q.txt", O_RDWR),
                    open("q.txt", O_RDWR));
33
34
     pthread_t thr[2];
     struct thread_arg targ[2];
35
     for (int i = 0; i < 2; i++)</pre>
36
37
38
        targ[i].fd = fd[i];
39
       targ[i].i = i;
        if (pthread_create(&thr[i], NULL, func_thread, &targ[i]))
40
41
          perror("pthread_create");
42
43
          return 1;
       }
44
45
     }
        for (int i = 0; i < 2; i++)</pre>
46
            if (pthread_join(thr[i], NULL))
47
48
49
                perror("pthread_join");
                return 1;
50
51
            }
52
     close(fd[0]);
53
     close(fd[1]);
54
     return 0;
55
```

```
lus@lusix:~/05 6sem/lab open result/lst$ ./task2 1 thread.out
write 0: inode = 10753659, size = 1 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 2 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 1 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 3 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 3 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 4 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 5 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 5 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 6 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 6 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 7
write 0: inode = 10753659, size = 7
write 1: inode = 10753659, size = 8 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 8
write 1: inode = 10753659, size = 8
write 0: inode = 10753659, size = 9
                                    bytes
write 1: inode = 10753659, size = 9 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 10 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 10 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 11 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 11 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 12 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 13 bytes
write 0: inode = 10753659, size = 13 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 13 bytes
write 1: inode = 10753659, size = 13 bytes
```

Рисунок 7 — Результат выполнения программы

Порядок записи символов в многопоточной версии программы не определен, поскольку потоки выполняются асинхронно. При первом вызове write() для fd[0] (первый поток) символ 'a' записывается в файл на нулевую позицию и соответствующий указатель f_pos инкрементируется. При первом вызове write() для fd[1] (второй поток) символ 'b' также записывается в файл на нулевую позицию и соответствующий указатель f_pos инкрементируется.

В результате, при поочередной записи символов в файл он будет содержать только символы, которые записывались вторым потоком.

Избежать потери данных можно дважды открыв файл "q.txt"с использованием флагов O_RDWR | O_APPEND (открыть для чтения, записи, добавления записи в конец файла). В таком случае для каждого из потоков символ будет записываться на последнюю позицию в файле, поэтому в конце работы программы файл будет содержать все символы алфавита.

2.4 Третья программа

Листинг 8 — Третья программа

```
#include <stdio.h>
   #include <fcntl.h>
   #include <sys/stat.h>
3
5
   struct stat statbuf;
   void print_stat(const char *action)
6
7
       struct stat statbuf;
8
       if (stat("q.txt", &statbuf) == 0)
9
10
11
            fprintf(stdout, "%s: inode = %ld, size = %ld bytes\n",
12
                    action, statbuf.st_ino, statbuf.st_size);
13
       }
14
       else
          perror("stat");
15
16
17
   int main()
18
19
       FILE *fs1 = fopen("q.txt", "w");
20
       print_stat("fopen fs1 ");
       FILE *fs2 = fopen("q.txt", "w");
21
       print_stat("fopen fs2
22
23
       for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
24
       {
25
           if (c % 2)
26
                fprintf(fs1, "%c", c);
27
           else
                fprintf(fs2, "%c", c);
28
29
           print_stat("fprintf");
30
31
       fclose(fs1);
32
       print_stat("fclose fs1");
33
       fclose(fs2);
34
       print_stat("fclose fs2");
       return 0;
35
36
   }
```

```
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ ./task3.out
fopen fs1
           : inode = 10748321, size = 0 bytes
fopen fs2
           : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
          : inode = 10748321, size = 0 bytes
          : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0
          : inode = 10748321, size =
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0
fprintf
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0
fprintf
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0
          : inode = 10748321, size =
fprintf
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0
fprintf
          : inode = 10748321, size = 0 bytes
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
         : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 10748321, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 10748321, size = 0 bytes
fclose fs1: inode = 10748321, size = 13 bytes
fclose fs2: inode = 10748321, size = 13 bytes
lus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$ cat q.txt
bdfhjlnprtvxzlus@lusix:~/OS_6sem/lab_open$
```

Рисунок 8 — Результат выполнения программы

Третья программа отличается от второй программы тем, что в ней файл "q.txt"дважды открывается на чтение и запись функцией fopen() из библиотеки буферизованного ввода—вывода stdio.h. В результате выполнения вызова функции fopen() в системной таблице открытых файлов создаются два дескриптора struct file, каждый из которых имеет собственный указатель f_pos, при этом оба дескриптора ссылаются на один и тот же inode. Библиотечная функция fprintf() выполняет буферизованный вывод. При этом буфер создается неявно. Данные из буфера записываются в файл по трем причинам:

- 1. буфер заполнен;
- 2. вызвана функция fflush() (принудительная запись данных в файл);
- 3. вызвана функция close() / fclose() (закрытие файла).

В третьей программе запись в файл происходит в результате вызова функции fclose(). При вызове fclose() для fs1 буфер для fs1 записывается в файл. При

вызове fclose() для fs2 содержимое файла очищается и буфер для fs2 записывается в файл. В итоге, происходит потеря данных, поскольку в файле будет находиться только содержимое буфера для fs2.

Избежать потери данных можно указав при втором открытии файла режим записи в конец файла ("a"). Таким образом, при вызове fclose() для fs2 содержимое файла не будет очищено, а содержимое буфера для fs2 будет добавлено в конец файла.

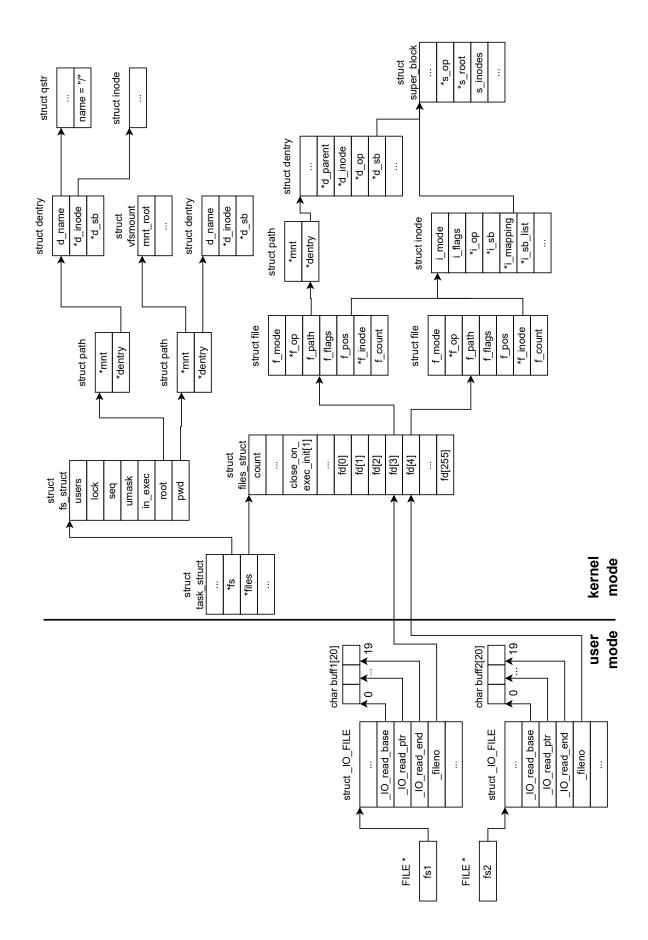


Рисунок 9 — Связи структур во третьей программе