

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)

ФАКУЛЬТЕ′	Г «Информатика и системы управления»
КАФЕДРА	«Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

ОТЧЕТ

по лабораторной работе по курсу «Операционные системы»

на тему: «Буферизованный и не буферизованный ввод-вывод»

Студент <u>ИУ7-63Б</u> (Группа)	(Подпись, дата)	Лысцев Н. Д. (И. О. Фамилия)
Преподаватель	(Подпись, дата)	Рязанова Н. Ю. (И. О. Фамилия)

1 Структуры

Версия ядра: 6.5.0-32-generic.

Листинг 1.1 – Структура struct IO FILE (начало)

```
typedef struct _IO_FILE FILE;
struct _IO_FILE
 int _flags;
                  /* High-order word is _IO_MAGIC; rest 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. */
 char *_IO_read_base; /* Start of putback+get area. */
 char *_IO_write_base; /* Start of put area. */
 char *_IO_write_ptr; /* Current put pointer. */
 char *_IO_write_end; /* End of put area. */
 char *_IO_buf_base; /* Start of reserve area. */
 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. */
```

Листинг 1.2 – Структура struct IO FILE (конец)

```
/* 1+column number of pbase(); 0 is unknown. */
unsigned short _cur_column;
signed char _vtable_offset;
char _shortbuf[1];

_IO_lock_t *_lock;
#ifdef _IO_USE_OLD_IO_FILE
};
```

Листинг 1.3 – Структура struct stat

```
struct stat {
 unsigned long st_dev; /* Device. */
 unsigned long st_ino;
                         /* File serial number. */
                          /* File mode.
 unsigned int st_mode;
                          /* Link count. */
 unsigned int st_nlink;
 unsigned int st_uid;
                          /* User ID of the file's owner.
                          /* Group ID of the file's group. */
 unsigned int st_gid;
 unsigned long st_rdev;
                         /* Device number, if device. */
 unsigned long __pad1;
          st_size; /* Size of file, in bytes. */
 long
          st_blksize; /* Optimal block size for I/O. */
 int
           __pad2;
 int
           st_blocks; /* Number 512-byte blocks allocated. */
 long
           st_atime; /* Time of last access. */
 long
 unsigned long st_atime_nsec;
           st_mtime; /* Time of last modification. */
 unsigned long st_mtime_nsec;
           st_ctime; /* Time of last status change. */
 long
 unsigned long st_ctime_nsec;
 unsigned int __unused4;
 unsigned int __unused5;
};
```

2 Программы

2.1 Первая программа

Листинг 2.1 – Первая программа

```
#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 = 1;
 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;
}
```

```
^^/b/s/o/l/l/src >>> ./1.out
Aubvcwdxeyfzg
hijklmnopqrst←
```

Рисунок 2.1 — Результат выполнения программы

В первой программе файл открывается только для чтения (O_RDONLY) Системный вызов open() создает дескриптор открытого файла. Системный вызов open() возвращает индекс элемента в массиве fd_array структуры files_struct. Индекс равен 3, так как элементы массива fd_array с индексами 0, 1, 2 инициализированы стандартными потоками stdin, stdout, stderr. Библиотечная функция fdopen() возвращает указатели на структуры struct FILE (fs1, fs2), 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, buff2 с типом буферизации _IOFBF.

При первом вызове fscanf() для fs1 в буфер buff1 считываются первые 20 символов. Значение f_pos в структуре struct_file открытого файла увеличивается на 20. В переменную с записывается символ 'a', значение переменной с выводится на экран функцией fprintf(). При первом вызове fscanf() для fs2 в буфер buff2 считываются оставшиеся в файле символы. В переменную с записывается символ 'u', значение переменной с выводится на экран функцией fprintf().

В цикле символы из buff1, buff2 будут поочередно выводиться на экран, пока один из буферов не будет пуст. В этом случае оставшиеся символы из второго буфера будут последовательно выведены на экран.

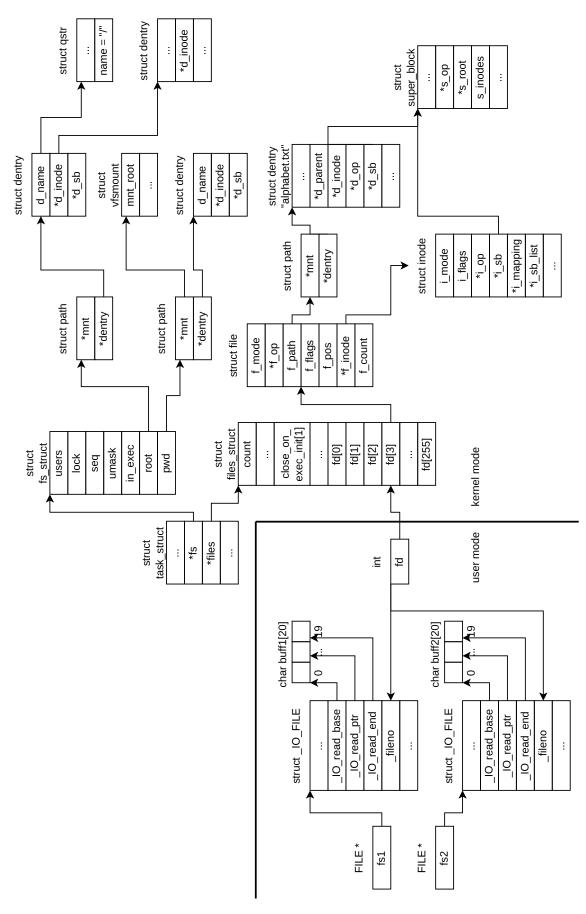


Рисунок 2.2 — Связи структур в первой программе

2.2 Вторая программа, первый вариант

2.2.1 Без использования потоков

Листинг 2.2 – Вторая программа, первый вариант

```
#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 flag1 = 1, flag2 = 1;
  while ((flag1 == 1) && (flag2 == 1))
    if (1 == (flag1 = read(fd1, &c, 1)))
      write(1, &c, 1);
      if (1 == (flag2 = read(fd2, &c, 1)))
        write(1, &c, 1);
    }
  }
  return 0;
}
```

```
^^/b/s/o/l/l/src >>> ./2.out
AAbbccddeeffgghhiijjkkllmmnnooppqqrrssttuuvvwwxxyyzz
```

Рисунок 2.3 — Результат выполнения программы

Во второй программе один и тот же файл открывается два раза только для чтения (O_RDONLY). Системный вызов open() 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. Таким образом, в данном случае чтение из файла является независимым: при поочередном вызове read() для каждого дескриптора соответствующие указатели f_pos проходят по всем позициям файла, каждый символ считывается и выводится по два раза.

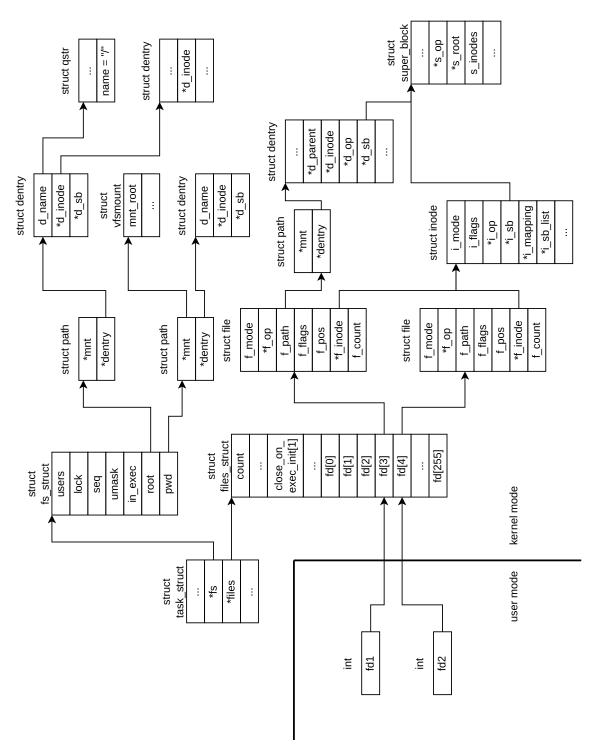


Рисунок 2.4 — Связи структур во второй программе

2.2.2 С использованием двух дополнительных

потоков

Листинг 2.3 — Вторая программа, первый вариант (два дополнительных потока)

```
#include <stdio.h>
#include <pthread.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
void *thread_start(void *arg)
  int *fd = arg;
  char c;
  while (read(*fd, &c, 1))
    write(1, &c, 1);
  return NULL;
}
int main()
{
  int fd[2] = {open("alphabet.txt", O_RDONLY),
               open("alphabet.txt", O_RDONLY)};
  pthread_t thr[2];
  for (int i = 0; i < 2; i++)
    if (pthread_create(&thr[i], NULL, thread_start, &fd[i]))
    {
      perror("pthread_create");
      return 1;
  close(fd[0]);
  close(fd[1]);
  return 0;
}
```

^^/b/s/o/l/l/src >>> ./2_thread.out
AAbbcdefghcidjekflgmhniojpkqlrmstnuovpwqxryszt
uvwxyz

Рисунок 2.5 — Результат выполнения программы

В многопоточной версии программы порядок вывода символов не определен, так как потоки выполняются параллельно (асинхронно). В случае с главным и дополнительным потоками дополнительный поток начинает выполнение позже главного, так как на его создание затрачивается время.

2.3 Вторая программа, второй вариант

2.3.1 Без использования потоков

Листинг 2.4 – Вторая программа, второй вариант

```
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <sys/stat.h>
struct stat statbuf;
#define PRINT_STAT(action) \
  do { \
    stat("q.txt", &statbuf); \
    fprintf(stdout, action ": inode = %ld, size = %ld bytes\n", \
      statbuf.st_ino, statbuf.st_size); \
  } while (0);
int main()
{
  int fd1 = open("q.txt", O_RDWR);
  PRINT_STAT("open fd1 ");
  int fd2 = open("q.txt", O_RDWR);
  PRINT_STAT("open fd2 ");
  for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
  {
    if (c % 2)
      write(fd1, &c, 1);
    else
      write(fd2, &c, 1);
    PRINT_STAT("write ");
  close(fd1);
  PRINT_STAT("close fd1");
  close(fd2);
  PRINT_STAT("close fd2");
  return 0;
}
```

```
^/b/s/o/l/l/src >>> ./2 1.out
open fd1 : inode = 796009, size = 1 bytes
open fd2 : inode = 796009, size = 1 bytes
         : inode = 796009, size = 1 bytes
write
         : inode = 796009, size = 1 bytes
write
         : inode = 796009, size = 2 bytes
write
write
         : inode = 796009, size = 2 bytes
         : inode = 796009, size = 3 bytes
write
         : inode = 796009, size = 3 bytes
write
         : inode = 796009, size = 4 bytes
write
         : inode = 796009, size = 4 bytes
write
         : inode = 796009, size = 5 bytes
         : inode = 796009, size = 5 bytes
write
write
         : inode = 796009, size = 6 bytes
write
         : inode = 796009, size = 6 bytes
         : inode = 796009, size = 7 bytes
write
write
         : inode = 796009, size = 7 bytes
write
         : inode = 796009, size = 8 bytes
write
         : inode = 796009, size = 8 bytes
         : inode = 796009, size = 9 bytes
write
write
         : inode = 796009, size = 9 bytes
         : inode = 796009, size = 10 bytes
write
         : inode = 796009, size = 10 bytes
write
         : inode = 796009, size = 11 bytes
write
         : inode = 796009, size = 11 bytes
write
write
         : inode = 796009, size = 12 bytes
          inode = 796009, size = 12 bytes
write
         : inode = 796009, size = 13 bytes
write
         : inode = 796009, size = 13 bytes
close fd1: inode = 796009, size = 13 bytes
close fd2: inode = 796009, size = 13 bytes
 ^/b/s/o/l/l/src >>> cat q.txt
bdfhjlnprtvxz⊄
```

Рисунок 2.6 — Результат выполнения программы

В программе один и тот же файл ("q.txt") открывается дважды для чтения и записи (O_RDWR). Системный вызов open() 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 0 позицию и соответствующий указатель f_pos увеличивается на 1. При первом вызове write() для fd2 символ 'b' также записывается в файл на 0 позицию и соответствующий указатель f_pos увеличивается на 1. Таким образом, при поочередной записи символов в файл он будет содержать только символы, которые записывались через fd2. Произошла потеря данных.

Чтобы избежать потерю данных, файл можно дважды открыть для чтения, записи и добавления записи в конец (O_RDWR | O_APPEND). 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 2.5 — Вторая программа, второй вариант (два дополнительных потока) (начало)

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <sys/stat.h>
struct stat statbuf;
#define PRINT_STAT(action, i) \
  do { \
    stat("q.txt", &statbuf); \
    fprintf(stdout, action " %d: inode number = %ld, size = %ld
      bytes\n", \
      i, statbuf.st_ino, statbuf.st_size); \
  } while (0);
struct thread_arg {
  int fd;
  int i;
};
void *thread_start(void *arg)
  struct thread_arg *targ = arg;
  for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
    if (c \% 2 == targ->i)
    {
      write(targ->fd, &c, 1);
      PRINT_STAT("write", targ->i);
    }
  return NULL;
}
int main()
  int fd[2] = {open("q.txt", O_RDWR),
               open("q.txt", O_RDWR));
  pthread_t thr[2];
  struct thread_arg targ[2];
```

Листинг 2.6 – Вторая программа, второй вариант (два дополнительных потока) (конец)

```
for (int i = 0; i < 2; i++)
{
    targ[i].fd = fd[i];
    targ[i].i = i;
    if (pthread_create(&thr[i], NULL, thread_start, &targ[i]))
    {
        perror("pthread_create");
        return 1;
    }
}
close(fd[0]);
close(fd[1]);
return 0;
}</pre>
```

```
^^/b/s/o/l/l/src >>> ./2_1_thread.out
write 0: inode number = 796009, size = 1 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 1 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 2 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 3 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 4 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 5 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 6 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 7 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 8 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 9 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 10 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 11 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 12 bytes
write 0: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
write 1: inode number = 796009, size = 13 bytes
 ^/b/s/o/l/l/src >>> cat q.txt
acegikmoqsuwy⇔
```

Рисунок 2.7 — Результат выполнения программы

В многопоточной версии программы потоки выполняются параллельно (асинхронно). Однако потеря данных полностью аналогична той, что однопоточной версии программы: при первом вызове write() для fd[0] (первый поток) символ 'a' записывается в файл на 0 позицию и соответствующий указатель f_pos увеличивается на 1; при первом вызове write() для fd[1] (второй поток) символ 'b' также записывается в файл на 0 позицию и соответствующий указатель f_pos увеличивается на 1. Таким образом, при поочередной записи символов в файл он будет содержать только символы, которые записывались вторым потоком.

Чтобы избежать потерю данных, файл можно дважды открыть для чтения, записи и записи в конец (O_RDWR | O_APPEND). При первом вызове write() для fd[0] (первый поток) символ 'a' записывается в файл на последнюю позицию (0). При первом вызове write() для fd[1] (второй поток) символ 'b' также записывается в файл на последнюю позицию (1). Таким образом, при поочередной записи символов в файл он будет содержать все символы алфавита. Порядок символов не определен, так как потоки выполняются параллельно (асинхронно).

2.4 Третья программа

Листинг 2.7 – Третья программа

```
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
#include <sys/stat.h>
#define PRINT_STAT(action) \
  do { \
    stat("q.txt", &statbuf); \
    fprintf(stdout, action ": inode = %ld, size = %ld bytes\n", \
      statbuf.st_ino, statbuf.st_size); \
  } while (0);
struct stat statbuf;
int main()
{
 FILE *fs1 = fopen("q.txt", "w");
 PRINT_STAT("open fs1
 FILE *fs2 = fopen("q.txt", "w");
 PRINT_STAT("open fs2
  for (char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
    if (c % 2)
      fprintf(fs1, "%c", c);
    else
      fprintf(fs2, "%c", c);
   PRINT_STAT("fprintf ");
 }
 fclose(fs1);
 PRINT_STAT("fclose fs1");
  fclose(fs2);
  PRINT_STAT("fclose fs2");
  return 0;
}
```

В третьей программе файл дважды открывается на чтение и запись функцией fopen() из библиотеки буферизованного ввода—вывода stdio.h. В результате выполнения 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

```
^/b/s/o/l/l/src >>> ./3.out
open fs1
          : inode = 796009, size = 0 bytes
           : inode = 796009, size = 0 bytes
open fs2
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
          : inode = 796009, size = 0 bytes
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
.
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fprintf
fprintf
          : inode = 796009, size = 0 bytes
fclose fs1: inode = 796009, size = 13 bytes
fclose fs2: inode = 796009, size = 13 bytes
^{\prime\prime}/b/s/o/l/l/src >>> cat q.txt
bdfhjlnprtvxz<sup>←</sup>
```

Рисунок 2.8 — Результат выполнения программы

буфер создается неявно. Данные из буфера записываются в файл по трем причинам:

- 1) буфер заполнен,
- 2) вызвана функция flush() (принудительная запись),
- 3) вызвана функция close() / fclose().

В данном случае 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 все содержимое файла очищается и буфер для fs2 записывается в файл. Таким образом, произошла потеря данных, так как в файле находится только содержимое буфера для fs2.

Чтобы избежать потерю данных, при втором открытии файла можно указать режим записи в конец файла ("a"). В таком случае содержимое при вызове fclose() для fs2 содержимое файла не будет очищаться, а содержимое буфера для fs2 будет добавлено в конец файла.

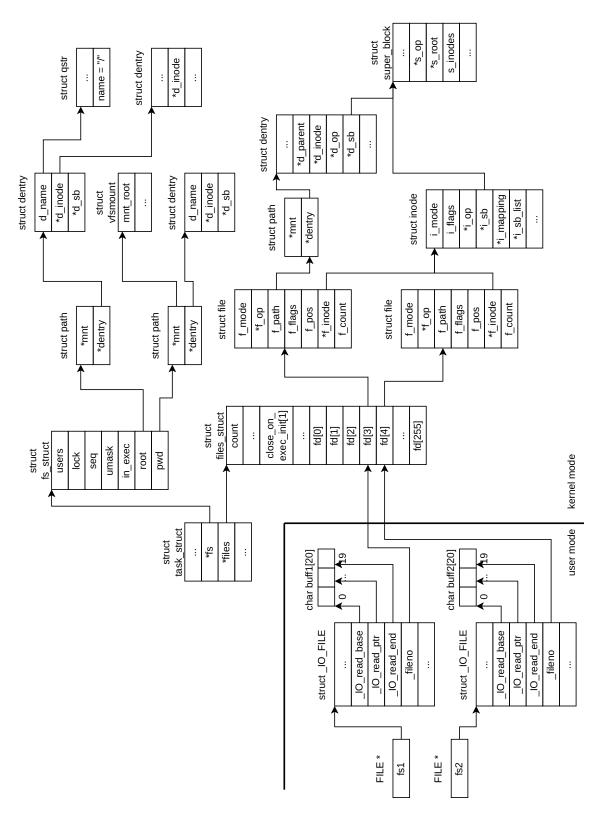


Рисунок 2.9 — Связи структур в третьей программе