

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)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Лабораторная работа по дисциплине «Операционные системы»

Тема Буферизованный и небуферизованный ввод-вывод

Студент Шахнович Дмитрий Сергеевич

Группа ИУ7-62Б

Преподаватель Рязанов Н.Ю.

1 Структура FILE

Листинг 1.1 — Описание FILE

```
// /usr/include/bits/types/FILE.h
typedef struct _IO_FILE FILE;
```

```
// /usr/include/bits/types/struct FILE.h
struct 10 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 * 10 write ptr; /* Current put pointer. */
 char * IO write end; /* End of put area. */
 char * 10 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 * 10 backup base; /* Pointer to first valid character of
     backup area */
 char * 10 save end; /* Pointer to end of non-current get area. */
  struct IO marker * markers;
  struct IO FILE * chain;
 int fileno;
 int _flags2:24;
 /* Fallback buffer to use when malloc fails to allocate one. */
 char short backupbuf[1];
  __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];
 _IO_lock_t *_lock;
 #ifdef _IO_USE_OLD_IO_FILE
};
struct _IO_FILE_complete
  struct _IO_FILE _ file;
 #endif
  __off64_t _offset;
  /* Wide character stream stuff. */
  struct _IO_codecvt * _codecvt;
  struct _IO_wide_data *_wide_data;
  struct _IO_FILE * _freeres_list;
  void * _ freeres _ buf;
  struct _IO_FILE ** _ prevchain;
  int _mode;
  /* Make sure we don't get into trouble again. */
  char \_unused2[15 * sizeof (int) - 5 * sizeof (void *)];
};
```

2 Программа №1

2.1 Код

Листинг 2.1 — Код первой программы

```
#include <stdio.h>
#include <fcntl.h>
int main()
{
    int fd = open("alphabet.txt",O RDONLY);
    FILE *fs1 = fdopen(fd, "r");
    char buff1[20];
    {\tt 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 \mid \mid 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;
```

2.2 Результат работы программы

● ./t1.out aubvcwdxeyfzghijklmnopqrst↩

Рисунок 2.1 — Результат работы программы 1

2.3 Анализ работы программы

Системный вызов open в программе 1 открывает файл «alphabet.txt» в режиме «только для чтения» (O_RDONLY), создаёт дескриптор открытого файла в таблице открытых процессом файлом (поле fdtab структуры files) и возвращает индекс в этой таблице. Первые 3 индекса заняты файлами стандартных потоков ввода/вывода (stdin, stdout, stderr), поэтому открытый файл кладётся по индексом 3, который и возвращает системный вызов.

Функция fdopen инициализирует структуру FILE со значением поля _fileno равным дескриптору открытого файла fd. Функция выполняется два раза, возвращая указатели на проинициализированные структуры (fs1, fs2).

Функция setvbuf устанавливает буфер и его размер в 20 байт в структуре FILE.

В цикле вызывается функция fscanf для fs1 и fs2, При этом на первой итерации цикла функция fscanf записывает первые 20 символов («а»—«t») из файла в буфер структуры fs1 и смещает указатель в структуре открытого файла file на 20. Далее функция запишет «а» в переменную с и сместит указатель в структуре fs на 1. Так как fs2 ссылается на тот же открытый файл, что и fs1, а его указатель уже был смещён на 20 байт, то первый вызов fscanf для структуры fs2 запишет оставшиеся символы («u» – «z») из файла в буфер структуры fs2. При этом в переменную с запишется символ «u».

Далее поочерёдно будут выводиться символы из буферов fs1 и fs2, при этом при достижении конца одного из буферов, будут выводится символы из оставшегося, до конца последнего.

2.4 Схема связи структур

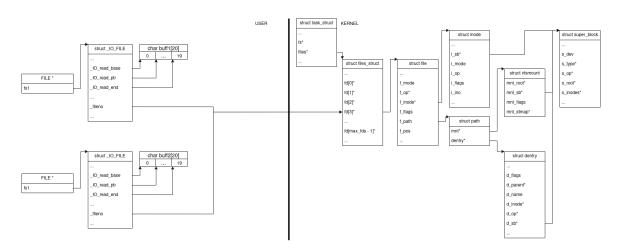


Рисунок 2.2 — Схема связи структур для программы 1

3 Программа №2, вариант 1

3.1 Однопоточная версия

3.1.1 Код

Листинг 3.1 — Код второй программы, вариант 1, однопоточная версия

```
#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 f|1 = 1, f|2 = 1;
  while(fl1 || fl2)
  {
    fl1 = read(fd1,\&c,1);
    if (fl1 == 1) write(1,&c,1);
    fl2 = read(fd2,&c,1);
    if (fl2 == 1) write(1,&c,1);
  }
  return 0;
}
```

3.1.2 Результат работы программы

```
./t21.out
aabbccddeeffgghhiijjkkllmmnnooppqqrrssttuuvvwwxxyyzz↩
```

Рисунок 3.1 — Результат работы однопоточной версии программы 2, вариант 1

3.1.3 Анализ работы программы

Во второй программе двумя системными вызовами open() будут созданы два дескриптора открытых файлов в режиме «только для чтения» (O_RDONLY), которые ссылаются на один файл «alphabet.txt», а значит на один и тот же inode. Однако в таблице открытых файлов

инициализируются две структуры struct file с индексами 3 и 4 (fd1 и fd2), которые имеют независимые поля f_p pos.

Далее программа считывает первый символ («а») из открытого файла с дескриптором fd1, смещая указатель f_pos в соответствующей структуре file на 1, и выводит его. Затем также считывается символ из открытого файла с дескриптором fd2, так как структура file с дескриптором fd2 не связан с структурой fike с дескриптором fd1, то значение её поля f_pos по прежнему равно нулю и соответственно также считывается первый символ.

Поочерёдное чтение и вывод символов продолжаются, пока об открытых файла не дойдут до конца, в результате чего каждая буква алфавита будет выведена на экран дважды.

3.2 Версия с одним detached потоком

3.2.1 Код

Листинг 3.2 — Код второй программы, вариант 1, версия с одним detached потоком

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void *thread_func(void *arg)
{
    int fd = *(int *)arg;
    char c;
    int fl = 1;
    while (fl)
        fl = read(fd,\&c,1);
        if (fl == 1) write(1,&c,1);
    }
    return NULL;
}
int main()
  int fd1 = open("alphabet.txt",O RDONLY);
  int fd2 = open("alphabet.txt",O RDONLY);
  pthread attr t attr;
  pthread _ attr_init(&attr);
```

```
pthread_attr_setdetachstate(&attr, PTHREAD_CREATE_DETACHED);

pthread_t t;
if (pthread_create(&t, &attr,thread_func,&fd1)) {
    perror("pthread_create");
    exit(1);
}

char c;
int fl = 1;
while(fl)
{
    fl = read(fd2,&c,1);
    if (fl == 1) write(1,&c,1);
}
return 0;
}
```

3.2.2 Результат работы программы

```
    ./t21main.out
        abcdefghijkalbmcndoepfqgrhsitjukvlwmxnyozpqr
        ~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
        ./t21main.out
        abcdefgahbicjdkelfmgnhoipjqkrlsmtnuovpwqxrysztuv
        ~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
        ./t21main.out
        abcdeafbgchdiejfkglhminjokplqmrnsotpuqvrwsxtyuzvwxy
```

Рисунок 3.2 — Результат работы версии с одним detached потоком программы 2, вариант 1

3.2.3 Анализ работы программы

В данной версии программы также инициализируются две структуры file системными вызовами open. Один из дескрипторов использует главный поток, а второй передаётся допол-

нительному потоку как аргумент.

Главный поток создаёт дополнительный в detached режиме и начинает посимвольно читать открытый файл с дескриптором fd1. Так как на создание потока требуется время, то главный поток успевает прочитать и вывести часть символов. Далее главный и дополнительный поток и поочерёдно читают и выводят символы, при этом когда главный поток заканчивает чтение, процесс завершается и дополнительный поток не успевает дочитать до конца файла.

3.3 Версия с двумя detached потоками

3.3.1 Код

Листинг 3.3 — Код второй программы, вариант 1, версия с двумя detached потоками

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void *thread func(void *arg)
{
    int fd = *(int *)arg;
    char c;
    int fl = 1;
    while (fl)
        fl = read(fd,\&c,1);
        if (fl == 1) write(1,&c,1);
    }
    return NULL;
}
int main()
  int fd1 = open("alphabet.txt",O RDONLY);
  int fd2 = open("alphabet.txt",O RDONLY);
  pthread attr t attr;
  pthread _ attr_init(& attr);
  pthread attr setdetachstate(&attr, PTHREAD CREATE DETACHED);
  pthread t t1, t2;
```

```
if (pthread_create(&t1, &attr,thread_func,&fd1)) {
    perror("pthread_create");
    exit(1);
}
if (pthread_create(&t2, &attr,thread_func,&fd2)) {
    perror("pthread_create");
    exit(1);
}
return 0;
}
```

3.3.2 Результат работы программы

```
./t21sub.out
abcdefghi@
~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
)
./t21sub.out
abcdefgh@
~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
)
./t21sub.out
abcdefgh@
~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
)
./t21sub.out
abcdefgh@
~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
)
./t21sub.out
a@
```

Рисунок 3.3 — Результат работы версии с двумя detached потоками программы 2, вариант 1

3.3.3 Анализ работы программы

В данной версии главный поток завершается как только создаёт два дополнительных потока, не дожидаясь их окончания, при этом один из дополнительных потоков или оба могут успеть прочитать часть символов из файла, в зависимости от порядка планирования и выполне-

3.4 Версия с двумя потоком с join

3.4.1 Код

Листинг 3.4 — Код второй программы, вариант 1, версия с двумя потоками с јоіп

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
void *thread func(void *arg)
    int fd = *(int *)arg;
    char c;
    int fl = 1;
    while (fl)
    {
        fl = read(fd,\&c,1);
        if (fl == 1) write(1,&c,1);
    }
    return NULL;
}
int main()
{
  int err;
  int fd1 = open("alphabet.txt",O RDONLY);
  int fd2 = open("alphabet.txt",O_RDONLY);
  pthread t t1, t2;
  if (pthread_create(&t1, NULL, thread_func, &fd1)) {
    perror("pthread_create");
    exit (1);
  }
  if (pthread create(&t2, NULL, thread func, &fd2)) {
    perror("pthread_create");
    exit(1);
  }
```

```
err = pthread_join(t1, NULL);
if (err != 0) {
    perror("pthread_join");
    exit(1);
}

err = pthread_join(t2, NULL);
if (err != 0) {
    perror("pthread_join");
    exit(1);
}

return 0;
}
```

3.4.2 Результат работы программы

```
~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
}
./t21join.out
abacbdcedfegfhgihjikjlkmlnmonpoqprqsrtsutvuwvxwyxzyz

~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
}
./t21join.out
abcdefghijkalmbncodpeqfrgshtiujvkwlxmynzopqrstuvwxyz

~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
}
./t21join.out
abcdefghijklmnopqrstaubvcwdxeyfzghijklmnopqrstuvwxyz
```

Рисунок 3.4 — Результат работы версии с двумя потоками с јоіп программы 2, вариант 1

3.4.3 Анализ работы программы

В данной версии программы также создаются два дополнительных потока но в состоянии attached и главный поток «подсоединяет» их к себе (pthread_join()), тем самым дожидаясь их окончания. Дополнительные потоки будут поочерёдно читать символы из файла и выводить их на экран, при этом порядок чтения зависит от порядка выполнения потоков в системе.

4 Программа №2, вариант 2

4.1 Однопоточная версия

4.1.1 Код

Листинг 4.1 — Код второй программы, вариант 2, однопоточная версия

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
int main()
  int fd1 = open("q.txt", O RDWR);
  int fd2 = open("q.txt", O RDWR);
  for(char c = 'a'; c \leftarrow 'z'; c++)
    if (c\%2){
    write(fd1, &c, 1);
  }
    else{
    write(fd2, &c, 1);
  }
  close (fd1);
  close (fd2);
  return 0;
}
```

4.1.2 Результат работы программы

```
● echo "" > q.txt && ./t22.out && cat q.txt
bdfhjlnprtvxzຝ
```

Рисунок 4.1 — Результат работы однопоточной версии программы 2, вариант 2

4.1.3 Анализ работы программы

В результате двух системных вызовов open() будут инициализированы две структуры file в таблице открытых файлов процесса с индексами 3 и 4 (fd1 и fd2), которые ссылаются на один и тот же inode (файла «q.txt»), имеют режим на чтение и запись (O_RDWR), но будут иметь независимые поля f_pos .

При первом вызове write в открытый файл с индексом fd2 (так как «а» = 97, 97 % 2 = 1) будет записан символ «а» и указатель f_pos будет смещён на 1. Вторым вызовом в открытый файл с индексом fd1 будет записан символ «b», но так как его указатель f_pos все ещё равен 0, то он перезапишет символ «а». Таким образом в файл будут записаны только символы, стоящие на чётных позициях в алфавите.

Чтобы избежать потерю данных, можно открыть файл с флагом O_APPEND (O_RDWR | O_APPEND), который указывает на то, что нужно всегда писать в конец файла. Таким образом «а» запишется позицию 0, «b» на последнюю позицию на тот момент, то есть 1 и так далее.

4.2 Версия с одним detached потоком

4.2.1 Код

Листинг 4.2 — Код второй программы, вариант 2, версия с одним detached потоком

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
struct thread arg {
    int fd;
    int i;
};
void *thread func(void *arg)
    struct thread_arg *args = (struct thread_arg *)arg;
    int fd = args \rightarrow fd;
    int i = args \rightarrow i;
    for(char c = 'a'; c <= 'z'; c++)
       if (c \% 2 == i) {
           write(fd, &c, 1);
```

```
}
    }
    return NULL;
}
int main()
  int fd1 = open("q.txt",O_RDWR);
  int fd2 = open("q.txt",O_RDWR);
  pthread_attr_t attr;
  pthread attr init(&attr);
  pthread\_attr\_setdetachstate(\&attr, PTHREAD\_CREATE\_DETACHED);\\
  struct thread_arg args;
  args.fd = fd1;
  args.i = 0;
  pthread_t t1;
  if (pthread_create(&t1, &attr,thread_func,&args)) {
    perror("pthread create");
    exit (1);
  }
  for (char c = 'a'; c \leftarrow 'z'; c++)
    if (c\%2 = 1){
      write (fd2, &c, 1);
    }
  }
  close (fd1);
  close (fd2);
  return 0;
}
```

4.2.2 Результат работы программы

Рисунок 4.2 — Результат работы версии с одним detached потоком программы 2, вариант 2

4.2.3 Анализ работы программы

В данной версии программы также инициализируются две структуры file системными вызовами open() с режимом для чтения и записи. Один из дескрипторов использует главный поток, а второй передаётся дополнительному как аргумент.

Главный поток создаёт дополнительный в режиме detached, после чего начинает посимвольно записывать символы алфавита, стоящие на чётных позициях. Так как на создание потока требуется время, то главный поток успевает записать часть символов в файл. Далее потоки поочерёдно записывают символы в файл, при этом так как потоки используют разные индексы открытых файлов, то дополнительный поток перезаписывает символы главного потока. Как только главный поток завершает цикл, процесс завершается, из-за чего дополнительный поток может не закончить записывать свои символы и в итоге в файле будут часть символов на чётных позициях алфавита, а часть – нечётных.

4.3 Версия с двумя detached потоками

4.3.1 Код

Листинг 4.3 — Код второй программы, вариант 2, версия с двумя detached потоками

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
struct thread arg {
    int fd;
    int i;
};
void *thread func(void *arg)
{
    struct thread_arg *args = (struct thread_arg *)arg;
    int fd = args \rightarrow fd;
    int i = args -> i;
    for (char c = 'a'; c \leftarrow 'z'; c++)
      if (c \% 2 == i) {
          write (fd, &c, 1);
      }
    }
    return NULL;
}
int main()
{
  int fd1 = open("q.txt", O RDWR);
  int fd2 = open("q.txt", O RDWR);
  pthread_attr_t attr;
  pthread _ attr_init(& attr);
  pthread _ attr_ setdetachstate(& attr, PTHREAD_CREATE_DETACHED);
  struct thread_arg args1;
  args1.fd = fd1;
  args1.i = 0;
  pthread_t t1, t2;
  if (pthread_create(&t1, &attr,thread_func,&args1)) {
```

```
perror("pthread_create");
  exit(1);
}

struct thread_arg args2;
args2.fd = fd2;
args2.i = 1;
if (pthread_create(&t2, &attr,thread_func,&args2)) {
  perror("pthread_create");
  exit(1);
}

close(fd1);
close(fd2);
return 0;
}
```

4.3.2 Результат работы программы

Рисунок 4.3 — Результат работы версии с двумя detached потоками программы 2, вариант 2

4.3.3 Анализ работы программы

В данной версии главный поток создаёт два дополнительных потока в detached режиме, то есть не дожидаясь их завершения. Поэтому оба потока могут успеть что-то записать в файл или не успеть, до завершения главного потока.

4.4 Версия с двумя потоком с join

4.4.1 Код

Листинг 4.4 — Код второй программы, вариант 2, версия с двумя потоками с join

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <pthread.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
struct thread_arg {
    int fd;
    int i;
};
void *thread func(void *arg)
{
    struct thread arg *args = (struct thread arg *)arg;
    int fd = args \rightarrow fd;
    int i = args -> i;
    for (char c = 'a'; c \leftarrow 'z'; c++)
      if (c \% 2 == i) {
          write(fd, &c, 1);
      }
    }
    return NULL;
}
int main()
  int fd1 = open("q.txt",O_RDWR);
  int fd2 = open("q.txt", O RDWR);
```

```
struct thread arg args1;
  args1.fd = fd1;
  args1.i = 0;
  pthread_t t1, t2;
  if \ (pthread\_create(\&t1\ ,\ NULL\ , thread\_func\ ,\&args1))\ \{
    perror("pthread_create");
    exit (1);
  }
  struct thread_arg args2;
  args2.fd = fd2;
  args2.i = 1;
  if (pthread_create(&t2, NULL,thread_func,&args2)) {
    perror("pthread_create");
    exit (1);
  }
  pthread_join(t1, NULL);
  pthread_join(t2, NULL);
  close (fd1);
  close (fd2);
  return 0;
}
```

4.4.2 Результат работы программы

```
• echo "" > q.txt && ./t22join.out && cat q.txt
acegikmoqsuwy

~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
}
• echo "" > q.txt && ./t22join.out && cat q.txt
acegikmoqsuxz

~/Projects/Operating-System/6thsem/lab7 main*
}
• echo "" > q.txt && ./t22join.out && cat q.txt
acegikmoqsuwy

• echo "" > q.txt && ./t22join.out && cat q.txt
acegikmoqsuwy
```

Рисунок 4.4 — Результат работы версии с двумя потоками с јоіп программы 2, вариант 2

4.4.3 Анализ работы программы

В данной версии программы два потока создаются в attached режиме, то есть главный поток дожидается их завершения «подсоединив» (pthread_join) к себе. Оба потока поочерёдно пишут в файл, при этом они перезаписывают друг друга и в файле остаётся то значение, который записал последний дошедший до этой позиции поток. Порядок записи определяется порядком выполнения потоков системой.

4.5 Схема связи структур

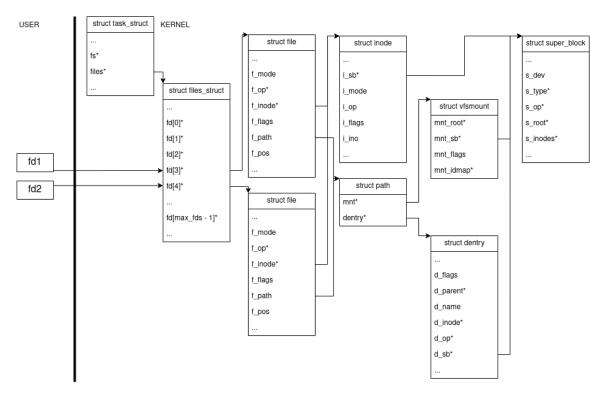


Рисунок 4.5 — Схема связи структур для программы 2

5 Программа №3

5.1 Код

Листинг 5.1 — Код третьей программы

```
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
int main()
  FILE *f1 = fopen("t.txt", "w");
  FILE *f2 = fopen("t.txt", "w");
  for(char c = 'a'; c \le 'z'; c++)
    if (c%2){
      fprintf(f1, "%c", c);
    }
    else{
      fprintf(f2, "%c", c);
    }
  }
  fclose(f1);
  fclose(f2);
  return 0;
}
```

5.2 Результат работы программы

```
• rm <u>t.txt</u> && ./t3.out && cat <u>t.txt</u>
bdfhjlnprtvxz↩
```

Рисунок 5.1 — Результат работы программы 3

5.3 Анализ работы программы

Файл t.txt дважды открывается функцией fopen, которая инициализирует две структуры file в таблице открытых файлов процесса, при этом обе этих структуры ссылаются на один и тот же inode, а также инициализирует две структуры FILE (f1 и f2) с буферами символов для записи.

Так как используется буферизация, то содержимое, записанное в одну из структур FILE будет записано в файл либо при переполнении буфера, либо при вызове fflush(), либо при вызове fclose().

В данном случае буферов по умолчанию (размеров в страницу – 4096 байт), хватает для записи в обе структуры FILE без переполнения. Поэтому содержимое файла определяется порядком вызова fclose(). Если первым вызвать fclose для f1, то при вызове fclose() для f2 содержимое файла будет перезаписано содержимым буфера f2 и наоборот, так как структуры file открытых файлов отличны для f1 и f2.

Использование режима открытия файла «а», позволяет избежать потери данных, так как в таком случае запись каждый раз будет производиться в реальный конец файла.

5.4 Схема связи структур

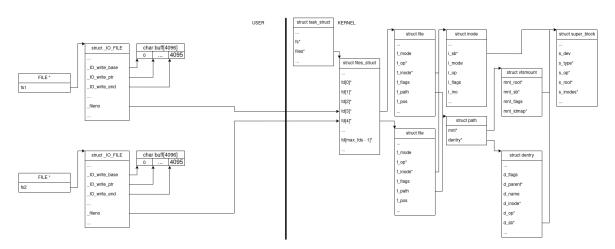


Рисунок 5.2 — Схема связи структур для программы 3