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)»

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

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и сист	темы управления»
-------------------------------	------------------

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

Лабораторная работа №5

По предмету: «Операционные системы»

Тема: Буферизованный и не буферизованный ввод-вывод

Студент: Лаврова А. А.,

Группа: ИУ7-65Б

Преподаватель: Рязанова Н. Ю.

```
Листинг программы:
#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;
}
```

Результат работы программы:

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:~/lab_5$ ./1
Aubvcwdxeyfzg
hijklmnopqrstparallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:~/lab_5$
```

Системный вызов open() создает дескриптор файла. Так как передается флаг O_RDONLY, файл открывается только на чтение, при этом указатель устанавливается на начало файла. Внутри системного вызова вызываются другие функции, в том числе get_unused_fd(), которая ищет пустой слот в таблице дескрипторов файлов процесса. Если пустого дескриптора нет, то возвращается ошибка, в ином случае возвращается наименьший файловый

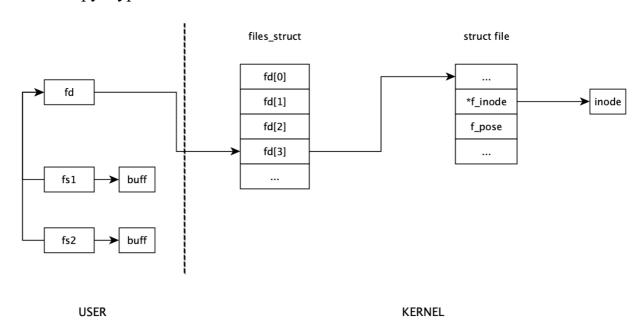
дескриптор из этой таблицы. Также вызывается функция filp_open(), заполняющая структуру struct file для данного открытого файла.

После создания дескриптора функция fdopen() создает два объекта типа FILE и связывает два потока для чтения с данным дескриптором.

Функция setvbuf() изменяет тип буферизации на блочную размеров в 20 байт.

В цикле при первом вызове fscanf() первый буфер файловой структуры заполняется 20 символами от «А» до «t», так как размер буфера установлен как 20 байт. Функция fscanf() напечатает первый символ из буфера файловой структуры fs1 — «А». Так как оба объекта связаны одним и тем же дескриптором, то позиция в файле для них будет определяться одним полем f_pose структуры struct file. Из-за этого при втором вызове fscanf() во другом буфере файловой структуры будут оставшиеся 6 символов от «u» до «z». Функция fscanf() напечатает первый символ из буфера файловой структуры fs2 — «u». Далее в результате поочередного вывода символов из каждого буфера потока stdout получим результат «Aubvcwdxeyfzghijklmnopqrst».

Связь структур:



```
Листинг программы:
```

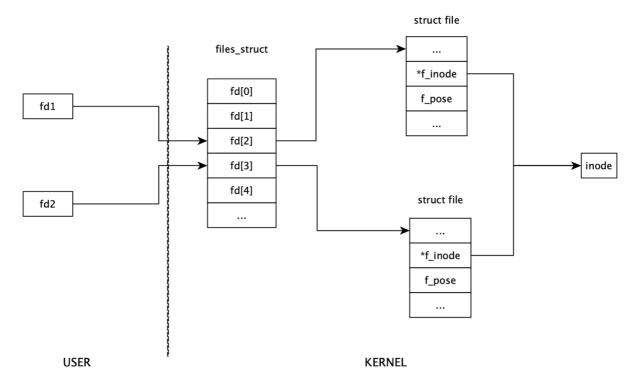
```
#include <fcntl.h>
int main()
  char c;
  int fd1 = open("alphabet.txt",O RDONLY);
  int fd2 = open("alphabet.txt",O_RDONLY);
  int flag = 1;
  while(flag)
     if (read(fd1,&c,1)!=1)
       flaq = 0;
     write(1,&c,1);
     if (read(fd2,&c,1)!=1)
       flag = 0;
     write(1,&c,1);
  }
  return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

Результат работы программы:

```
parallels@parallels-Parallels-Virtual-Platform:~/lab_5$ ./2
AAbbccddeeffgghhiijjkkllmmnnooppqqrrssttuuvvwwxxyyzz
```

С помощью системного вызова open() создается два файловых дескриптора одного и того же файла, открытого на чтение (флаг O_RDONLY). Следовательно, создаются две различные структуры struct file, и положения указателей в файле не зависят друг от друга. Поэтому в ходе выполнения цикла, с использованием системных вызовов read() и write(), из файла считывается и записывается в стандартный поток один и тот же символ два раза.

Связь структур:



№3

Листинг программы:

Результат работы программы:

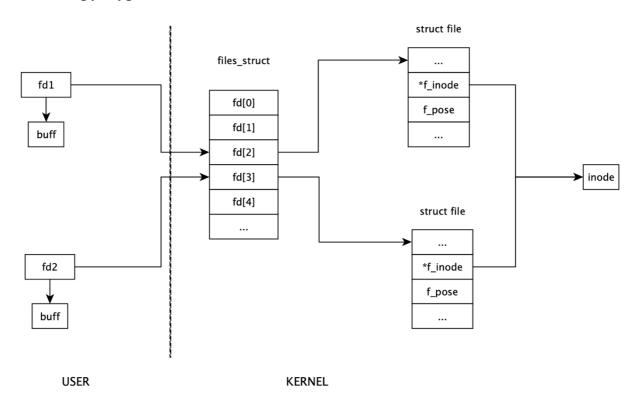
bdfhjlnprtvxz

Функция fopen() является стандартной функцией библиотеки stdio.h, которая выполняет ввод/вывод с буферизацией. С ее помощью создаем два независимых потока для ввода. Каждый из них имеет свой файловый дескриптор, и положение указателей в файле независимы.

Нечетные буквы алфавита (если нумерация ведется с 1, или четные, если нумерация ведется с 0) записываются в первый буфер, а четные — во второй буфер.

Однако запись непосредственно в файл происходит при вызове fclose() и fflush(). Сначала вызывается fclose(fd[0]) и в файл записываются все нечетные буквы алфавита («acegikmoqsuwy»), которые содержались в буфере файлового дескриптора fd[0]. Но так как у объектов FILE разные структуры struct file, то и значения полей f_pose независимы друг от друга. Следовательно, запись второго буфера после вызова fclose(fd[1]) будет выполнена с начала файла, и данные в alphabet.txt будут перезаписаны.

Связь структур:



```
Листинг структуры FILE:

struct FILE {

    ssize_t _cnt; // число байт в буфере _cnt

    unsigned char *_ptr; // указатель на следующий

    //символ, который подлежит чтению или записи _ptr

    unsigned char *_base; // указатель на буфер _base

    unsigned char _flag; // флаги состояния потока _flag

    unsigned char _file; // указатель на файловый дескриптор _file, с которым ассоциирован данный поток

    ...
};
```

Вывод

Исходя из вышеперечисленных примеров можно сделать выводы:

- 1) При небуферизированном вводе/выводе, что создается столько дескрипторов открытого файла, сколько раз был открыт файл (важно при одновременном открытии одного и того же файла). Каждый дескриптор имеет поле f_pose, которое указывает на позицию чтения или записи в логическом файле.
- 2) При буферизированном вводе/выводе необходимо учитывать факт записи/чтения данных из буфера, так как неосторожные действия с данными могут привести к неправильной последовательности данных или к даже к их потере.