

## Задание 1.

Проанализировать работу приведенных программ и объяснить результаты их работы.

### Программа 1

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

/*
On my machine, a buffer size of 20 bytes
translated into a 12-character buffer.
Apparently 8 bytes were used up by the
stdio library for bookkeeping.
*/

int main()
{
    // have kernel open connection to file alphabet.txt
    int fd = open("alphabet.txt", O_RDONLY);

    // create two a C I/O buffered streams using the above connection
    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);

    // read a char & write it alternatingly from fs1 and fs2
    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 выполнения:

Aubvcwdxkeyfzghijklmnopqrst

#### Описание работы программы:

В результате использования системного вызова `open()` создается новый файловый дескриптор в системной таблице открытых файлов и запись в таблице открытых файлов процесса. Далее `fs1` и `fs2` присваивают указатель на структуру `FILE` для одного файла, то есть ссылаются на одну и ту же запись в системной таблице открытых файлов. Функция `setvbuf` задает принудительную буферизацию при чтении файла и устанавливает размер буфера равный 20. Вызовы функции `fscanf` приведут к тому, что при первом вызове из файла будет считана первые 20 символов и значение текущей позиции файла будет смещено на 20. Так как значение текущей позиции файла для `fs1` и `fs2` одинаковы второй вызов `fscanf` считает последние 6 символов. Через 7 итераций цикла `while` выводиться будут только символы из первого буфера, так как второй опустеет. Результатом будет являться строка, где поочередно символы будут печататься то из первого буфера, то из второго.

### Программа 2

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

```

int main()
{
    // have kernel open two connection to file alphabet.txt
    int fd1 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);
    int fd2 = open("alphabet.txt", O_RDONLY);

    // read a char & write it alternatingly from connections fd1 & fd2
    while(1)
    {
        char c;
        if(read(fd1, &c, 1) != 1) break;
        write(STDOUT_FILENO, &c, 1);
        if(read(fd2, &c, 1) != 1) break;
        write(STDOUT_FILENO, &c, 1);
    }
    return 0;
}

```

### Результат выполнения:

AAbbccddeeffghiijjklmmnnnooppqrrssttuuvvwwxxyzz

### Описание работы программы:

Системные вызовы `open()` создадут 2 разные записи в таблице файлов процесса и 2 разные записи в таблице открытых файлов. У каждой из записей будет своя текущая позиция в файле, поэтому чтение с использованием одной записи не приводит к изменению значения текущей позиции в другой записи.

## Задание 2.

Написать программу, которая открывает один и тот же файл два раза с использованием библиотечной функции `foren()`. Для этого объявляются два файловых дескриптора. В цикле

записать в файл буквы латинского алфавита поочередно передавая функции `fprintf()` то первый дескриптор, то – второй.

### Программа 3

```
#include <stdio.h>

int main()
{
    FILE* fs[2];
    char c;
    int curr=0;

    fs[0]=fopen("alphabet.txt", "w");
    fs[1]=fopen("alphabet.txt", "w");

    for(c = 'a'; c <= 'z'; ++c)
    {
        fprintf(fs[curr], "%c", c);
        curr=(curr==0)?1:0;
    }

    fclose(fs[1]);
    fclose(fs[0]);
    return 0;
}
```

#### Результат выполнения:

acegikmoqsuwy

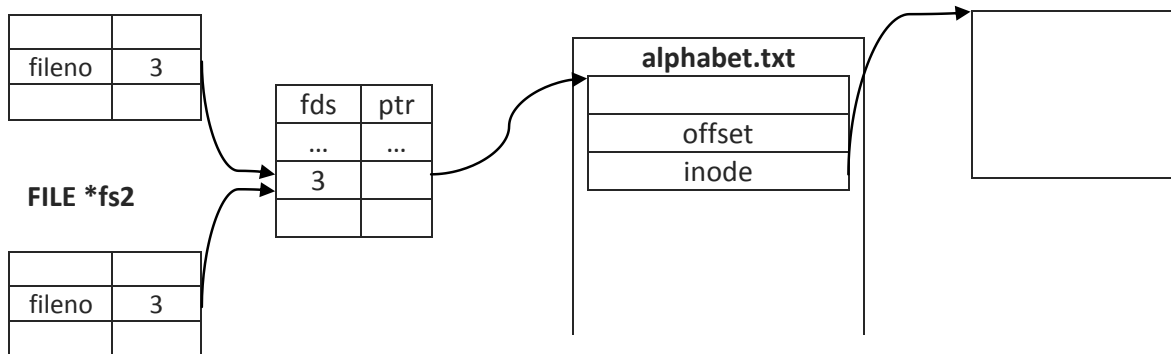
#### Описание работы программы:

Два вызова функции `fopen()` с параметром записи "w" создают два разных файловых дескриптора к файлу "alphabet.txt", причем если файл существовал, то удаляется связанный с ним inode и создается новый. Для записи в файл используется 2 разных файловых структуры `fs[0]` и `fs[1]`. В цикле `while` буфер `fs[0]` заполняется нечетными символами алфавита, буфер `fs[1]` – четными. Поскольку используются 2 различных дескриптора, то смещение текущей позиции файла при каждом вызове `fprintf()` происходит независимо. Так как `fprintf()` использует буферизацию – окончательная запись в файл осуществляется только при вызове функции `fclose()` или `fflush()`, либо при полном заполнении буфера. При вызове `fclose(fs[0])` содержимое буфера вывода первой структуры записывается в файл, текущий размер которого изменяется. При этом, поскольку обе структуры были открыты с параметром записи "w" (а не "a", APPEND), во второй структуре значение текущей позиции файла не изменяется. При вызове `fclose(fs[1])` из второго буфера вывода символы записываются в файл с позиции начала файла, тем самым затирая информацию, которая была записана до этого из буфера вывода дескриптора `fs[0]`.

#### Схемы к программам.

1.

|           | Таблица открытых<br>файлов процесса | Системная таблица<br>открытых файлов | Диск  |
|-----------|-------------------------------------|--------------------------------------|-------|
| FILE *fs1 |                                     |                                      | inode |



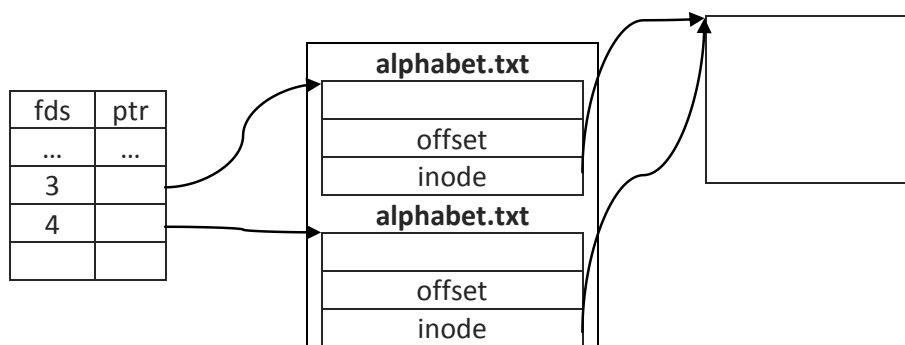
2.

Таблица открытых  
файлов процесса

Системная таблица  
открытых файлов

Диск

inode



3.

Таблица открытых  
файлов процесса

Системная таблица  
открытых файлов

Диск

inode

