

Отчёт по лабораторной работе №15

дисциплина: Операционные системы

Быстров Глеб Андреевич

Содержание

1	Цель работы	3
2	Теория	4
3	Задание	6
4	Выполнение лабораторной работы	7
5	Контрольные вопросы	14
6	Выводы	18
7	Библиографический список	19

1 Цель работы

В данной лабораторной работе мне будет необходимо приобрести практические навыки работы с именованными каналами.

2 Теория

Одним из видов взаимодействия между процессами в операционных системах является обмен сообщениями. Под сообщением понимается последовательность байтов, передаваемая от одного процесса другому. В операционных системах типа UNIX есть 3 вида межпроцессорных взаимодействий:

- общепонимание (именованные каналы, сигналы),
- System V Interface Definition (SVID — разделяемая память, очередь сообщений, семафоры),
- BSD (сокеты).

Для передачи данных между неродственными процессами можно использовать механизм именованных каналов (named pipes). Данные передаются по принципу FIFO (First In First Out) (первым записан — первым прочитан), поэтому они называются также FIFO pipes или просто FIFO. Файлы именованных каналов создаются функцией `mkfifo(3)`. `int mkfifo(const char pathname, mode_t mode);` Вызов функции `mkfifo()` создаёт файл канала (с именем, заданным макросом `FIFO_NAME`): `mkfifo(FIFO_NAME, 0600);` В качестве маски доступа используется восьмеричное значение `0600`, разрешающее процессу с аналогичными реквизитами пользователя чтение и запись. Можно также установить права доступа `0666`. Открываем созданный файл для чтения: `f = fopen(FIFO_NAME, O_RDONLY);` Ждём сообщение от клиента. Сообщение читаем с помощью функции `read()` и печатаем на экран. После этого удаляется файл `FIFO_NAME` и сервер прекращает работу. Клиент

открывает FIFO для записи как обычный файл: `f = fopen(FIFO_NAME, O_WRONLY);` *Посылаем сообщение серверу с помощью функции `write()` . Для создания файла FIFO можно использовать более общую функцию `mknod(2)` , предназначенную для создания специальных файлов различных типов (FIFO, сокеты, файлы устройств и обычные файлы для хранения данных).* `int mknod(const char pathname, mode_t mode, dev_t dev);` Тогда, вместо `mkfifo(FIFO_NAME, 0600);` пишем `mknod(FIFO_NAME, S_IFIFO | 0600, 0);` Каналы представляют собой простое и удобное средство передачи данных, которое, однако, подходит не во всех ситуациях. Например, с помощью каналов довольно трудно организовать обмен асинхронными сообщениями между процессами.

3 Задание

Изучите приведённые в тексте программы `server.c` и `client.c`. Взяв данные примеры за образец, напишите аналогичные программы, внося следующие изменения:

1. Работает не 1 клиент, а несколько (например, два).
2. Клиенты передают текущее время с некоторой периодичностью (например, раз в пять секунд). Используйте функцию `sleep()` для приостановки работы клиента.
3. Сервер работает не бесконечно, а прекращает работу через некоторое время (например, 30 сек). Используйте функцию `clock()` для определения времени работы сервера. Что будет в случае, если сервер завершит работу, не закрыв канал?

4 Выполнение лабораторной работы

1. В домашнем каталоге создал необходимые файлы для работы. Использовал команду emacs. (рис. 4.1)

A terminal window with a dark background and green text. The prompt is 'gabihstrov@dk8n80 ~ \$'. The user enters 'emacs common.h', 'emacs server.c', 'emacs client.c', and 'emacs Makefile' in sequence. The last line shows the prompt with a cursor, indicating the command has been entered but not yet executed.

```
gabihstrov@dk8n80 ~ $ emacs common.h
gabihstrov@dk8n80 ~ $ emacs server.c
gabihstrov@dk8n80 ~ $ emacs client.c
gabihstrov@dk8n80 ~ $ emacs Makefile
gabihstrov@dk8n80 ~ $
```

Figure 4.1: Создание файлов

2. Отредактировал файл common.h - заголовочный файл со стандартными определениями. Добавил заголовочные файлы unistd.h и time.h. (рис. 4.2)

```
/*
 * common.h - заголовочный файл со стандартными определениями
 */

#ifndef __COMMON_H__
#define __COMMON_H__

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <errno.h>
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
#include <unistd.h>
#include <time.h>

#define FIFO_NAME "/tmp/fifo"
#define MAX_BUFF 80

#endif /* __COMMON_H__ */
```

Figure 4.2: Файл common.h

3. Добавил в файл server.c (реализация сервера) контроль за временем работы.
(рис. 4.3) (рис. 4.4)


```

/*
 * server.c - реализация сервера
 */
/*
 * чтобы запустить пример, необходимо:
 * 1. запустить программу server на одной консоли;
 * 2. запустить программу client на другой консоли.
 */
#include "common.h"
int main(){
    int readfd; /* дескриптор для чтения из FIFO */
    int n;
    char buff[MAX_BUFF]; /* буфер для чтения данных из FIFO */
    /* баннер */
    printf("FIFO Server...\n");
    /* создаем файл FIFO с открытыми для всех
     * правами доступа на чтение и запись
     */
    if(mknod(FIFO_NAME, S_IFIFO | 0666, 0) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "%s: Невозможно создать FIFO (%s)\n",
            __FILE__, strerror(errno));
        exit(-1);
    }
    /* откроем FIFO на чтение */
    if((readfd = open(FIFO_NAME, O_RDONLY)) < 0)
    {
        fprintf(stderr, "%s: Невозможно открыть FIFO (%s)\n",
            __FILE__, strerror(errno));
        exit(-2);
    }

    clock_t start = time(NULL);
    while (time(NULL)-start<5)
    {
        /* читаем данные из FIFO и выводим на экран */
        while((n = read(readfd, buff, MAX_BUFF)) > 0)
        {
            if(write(1, buff, n) != n)
            {
                fprintf(stderr, "%s: Ошибка вывода (%s)\n",
                    __FILE__, strerror(errno));
                exit(-3);
            }
        }
    }
}

```

Figure 4.3: Файл server.c

```

__FILE__, strerror(errno));
exit(-3);
}
}

close(readfd); /* закроем FIFO */
/* удалим FIFO из системы */
if(unlink(FIFO_NAME) < 0)
{
fprintf(stderr, "%s: Невозможно удалить FIFO (%s)\n",
__FILE__, strerror(errno));
exit(-4);
}
exit(0);
}

```

Figure 4.4: Файл server.c

4. Добавил в файл client.c (реализация клиента) цикл для вывода времени.
(рис. 4.5)

```

/*
 * client.c - реализация клиента
 *
 * чтобы запустить пример, необходимо:
 * 1. запустить программу server на одной консоли;
 * 2. запустить программу client на другой консоли.
 */

#include "common.h"
#define MESSAGE "Hello Server!!!\n"

int main(){
    int writefd; /* дескриптор для записи в FIFO */
    int msglen;
    /* баннер */
    printf("FIFO Client...\n");
    for (int i=0; i<4; i++)
    {
        /* получим доступ к FIFO */
        if((writefd = open(FIFO_NAME, O_WRONLY)) < 0)
        {
            fprintf(stderr, "%s: Невозможно открыть FIFO (%s)\n",
                __FILE__, strerror(errno));
            exit(-1);
            break;
        }
        long int ttime=time(NULL);
        char* text=ctime(&ttime)
        /* передадим сообщение серверу */
        msglen = strlen(MESSAGE);
        if(write(writefd, MESSAGE, msglen) != msglen)
        {
            fprintf(stderr, "%s: Ошибка записи в FIFO (%s)\n",
                __FILE__, strerror(errno));
            exit(-2);
        }
        sleep(5);
    }
    /* закроем доступ к FIFO */
    close(writefd);
    exit(0);
}

```

Figure 4.5: Файл client.c

5. Файл Makefile не изменял. (рис. 4.6)

```

all: server client

server: server.c common.h
    gcc server.c -o server

client: client.c common.h
    gcc client.c -o client

clean:
    -rm server client *.o

```

Figure 4.6: Файл Makefile

6. С помощью команды “make all” скомпилировал необходимые файлы. (рис. 4.7)

```

gabihstrov@dk8n80 ~ $ make all
gcc server.c -o server
gcc client.c -o client
client.c: В функции «main»:
client.c:30:3: ошибка: expected «,» or «;» before «msglen»
   30 |     msglen = strlen(MESSAGE);
      |         ^~~~~~
make: *** [Makefile:7: client] Ошибка 1
gabihstrov@dk8n80 ~ $ make all
gcc client.c -o client
gabihstrov@dk8n80 ~ $

```

Figure 4.7: Команда make all

7. Запустил код в трёх консолях. В двух ./client и в одной ./server. Через 30 секунд работа программы была прекращена. (рис. 4.8)

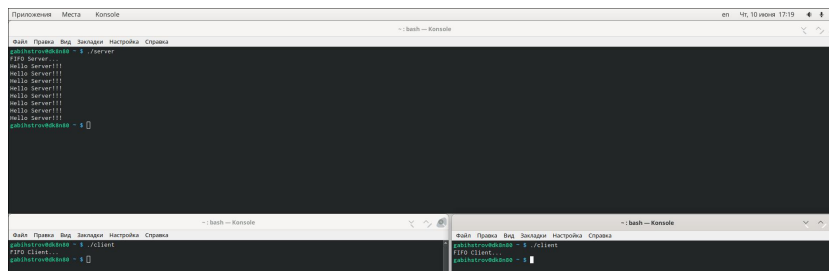


Figure 4.8: Демонстрация работы

8. Если только в одном терминале запускать `./server`, то появится ожидаемая ошибка. (рис. 4.9)

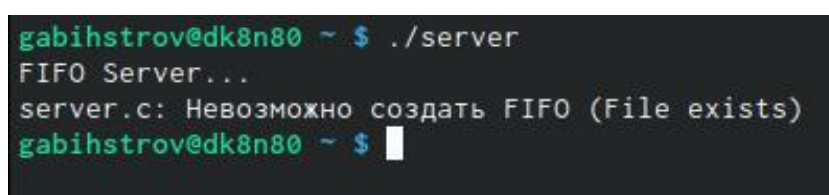


Figure 4.9: Демонстрация работы

5 Контрольные вопросы

1. В чем ключевое отличие именованных каналов от неименованных?

Именованные каналы отличаются от неименованных наличием идентификатора канала, который представлен как специальный файл (соответственно имя именованного канала — это имя файла). Поскольку файл находится на локальной файловой системе, данное IPC используется внутри одной системы.

2. Возможно ли создание неименованного канала из командной строки?

Для этого необходимо использовать команду `pipe`. Для передачи данных между неродственными процессами можно использовать механизм именованных каналов (named pipes). Данные передаются по принципу FIFO (First In First Out) (первым записан — первым прочитан), поэтому они называются также FIFO pipes или просто FIFO.

3. Возможно ли создание именованного канала из командной строки?

Вызов функции `mkfifo()` создаёт файл канала (с именем, заданным макросом `FIFO_NAME`): `mkfifo(FIFO_NAME, 0600);`

4. Опишите функцию языка C, создающую неименованный канал.

Библиографический список ссылка №1

Неименованный канал создается вызовом `pipe`, который заносит в массив `int` [2] два дескриптора открытых файлов. `fd[0]` – открыт на чтение, `fd[1]` – на запись

(вспомните `STDIN == 0`, `STDOUT == 1`). Канал уничтожается, когда будут закрыты все файловые дескрипторы ссылающиеся на него.

В рамках одного процесса `pipe` смысла не имеет, передать информацию о нем в произвольный процесс нельзя (имени нет, а номера файловых дескрипторов в каждом процессе свои). Единственный способ использовать `pipe` – унаследовать дескрипторы при вызове `fork` (и последующем `exec`). После вызова `fork` канал окажется открытым на чтение и запись в родительском и дочернем процессе. Т.е. теперь на него будут ссылаться 4 дескриптора. Теперь надо определиться с направлением передачи данных – если надо передавать данные от родителя к потомку, то родитель закрывает дескриптор на чтение, а потомок – дескриптор на запись.

5. Опишите функцию языка C, создающую именованный канал.

`int mkfifo(const char *pathname, mode_t mode);` Первый параметр — имя файла, идентифицирующего канал, второй параметр — маска прав доступа к файлу.

6. Что будет в случае прочтения из `fifo` меньшего числа байтов, чем находится в канале? Большого числа байтов?

В случае прочтения меньшего числа байтов, чем находится в канале, возвращается требуемое число байтов, остаток сохраняется для последующих чтений. В случае прочтения большего числа байтов, чем находится в канале или FIFO возвращается доступное число байтов.

7. Аналогично, что будет в случае записи в `fifo` меньшего числа байтов, чем позволяет буфер? Большого числа байтов?

В случае записи большего числа байтов, чем это позволяет канал или FIFO, вызов `write(2)` блокируется до освобождения требуемого места. Если процесс пытается записать данные в канал, не открытый ни одним процессом на чтение, процессу генерируется сигнал. Запись числа байтов, меньшего емкости канала

или FIFO, гарантированно атомарно. Это означает, что в случае, когда несколько процессов одновременно записывают в канал, порции данных от этих процессов не перемешиваются.

8. Могут ли два и более процессов читать или записывать в канал?

Библиографический список ссылка №2

Теперь рассмотрим особенности организации записи в канал. Если процесс пытается записать в канал порцию данных, превосходящую доступное в канале свободное пространство, то часть этой порции данных, равная размеру свободного пространства канала, помещается в канал, и процесс блокируется до появления в канале необходимого свободного пространства. Можно избежать блокировки, используя системный вызов `fcntl()`.

Если процесс пытается записать информацию в канал, с которым в данный момент не связан ни один открытый дескриптор чтения, то процесс получает сигнал SIGPIPE. Таким образом система уведомляет процесс, что произвести операцию записи в канал в настоящий момент нельзя, поскольку нет читающей стороны (а в случае неименованных каналов восстановить ее невозможно).

В общем случае возможна многонаправленная работа процессов с каналом, т.е. возможна ситуация, когда с одним и тем же каналом взаимодействуют два и более процесса, и каждый из взаимодействующих каналов пишет и читает информацию в канал. Но традиционной схемой организации работы с каналом является однонаправленная организация, когда канал связывает два, в большинстве случаев, или несколько взаимодействующих процесса, каждый из которых может либо читать, либо писать в канал.

9. Опишите функцию `write` (тип возвращаемого значения, аргументы и логику работы). Что означает 1 (единица) в вызове этой функции в программе `server.c` (строка 42)?

Посылаем сообщение серверу с помощью функции `write()`. Функция записывает

байты из буфера в файл, определённый дескриптором файла. Данная операция работает без буферизации и реализуется как вызов DOS.

10. Опишите функцию `strerror`.

Библиографический список ссылка №3

Интерпретирует номер ошибки, передаваемый в функцию в качестве аргумента — `errnum`, в понятное для человека текстовое сообщение (строку). Ошибки эти возникают при вызове функций стандартных Си-библиотек. Использование этой функции в паре с другой, и если возникнет ошибка, то пользователь или программист поймет как исправить ошибку, прочитав сообщение функции `strerror`. Возвращенный указатель ссылается на статическую строку с ошибкой, которая не должна быть изменена программой. Дальнейшие вызовы функции `strerror` перезапишут содержание этой строки. Интерпретированные сообщения об ошибках могут различаться, это зависит от платформы и компилятора.

6 Выводы

В данной лабораторной работе мне успешно удалось приобрести практические навыки работы с именованными каналами.

7 Библиографический список

1. Каналы (pipe,fifo) (<https://parallel.uran.ru/book/export/html/464>)
2. Базовые средства реализации взаимодействия процессов в ОС Unix (<https://poisk-ru.ru/s81816t1.html>)
3. Функция strerror (<http://cppstudio.com/post/669/>)