Отчёт по лабораторной работе №14

Именованные каналы

Дарья Эдуардовна Ибатулина

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Теоретическое введение	7
4	Выполнение лабораторной работы	8
5	Выводы	12
6	Ответы на контрольные вопросы	13
Список литературы		16

Список иллюстраций

4.1	Файл client.c	8
4.2	Файл client2.c	9
4.3	Файл server.c	10
4.4	Файл Makefile	10
45	Вызов файлов на исполнение их компиляция	11

Список таблиц

1 Цель работы

Приобретение практических навыков работы с именованными каналами.

2 Задание

Изучите приведённые в тексте программы server.c и client.c. Взяв данные примеры за образец, напишите аналогичные программы, внеся 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.

3 Теоретическое введение

В программировании именованный канал или именованный конвейер (англ. named pipe) — один из методов межпроцессного взаимодействия, расширение понятия конвейера в Unix и подобных ОС. Именованный канал позволяет различным процессам обмениваться данными, даже если программы, выполняющиеся в этих процессах, изначально не были написаны для взаимодействия с другими программами. Это понятие также существует и в Microsoft Windows, хотя там его семантика существенно отличается. Традиционный канал — «безымянен», потому что существует анонимно и только во время выполнения процесса. Именованный канал — существует в системе и после завершения процесса. Он должен быть «отсоединён» или удалён, когда уже не используется. Процессы обычно подсоединяются к каналу для осуществления взаимодействия между ними.

4 Выполнение лабораторной работы

Изучим приведённые в тексте программы server.c и client.c. Взяв данные примеры за образец, напишем аналогичные программы, внеся следующие изменения:

1. Работает не 1 клиент, а несколько (например, два) (рис. 4.1).

```
        Открыть ▼
        client.c
        славти
        х

        1 #include "common.h"
        2
        3 defrine MESSAGE "Hi Server!!!\n"
        4
        5 int
        6 main()
        7 {
        8 int writefd; /* дескриптор для записи в FIFO */ 9 int msglen;
        10
        11
        12 for (int i=0; i<10; i++)</td>
        13 {
        4 sleep(3);
        15
        16 /* 6aннер */
        17 printf("FIFO Client...\n");
        18
        19 /* получим доступ к FIFO */
        20 if((writefd = open(FIFO_NAME, O_WRONLY)) < 0)</td>
        21
        22 frintf(stderr, "%s: Невозможно открыть FIFO (%s)\n",
        24 __FILE__, strerror(errno));
        25 exit(-1);
        26 }
        27
        28 /* передадим сообщение серверу */ 29 msglen = strlen(MESSAGE); msglen) != msglen)
        31 {
        32 fprintf(stderr, "%s: Ошибка записи в FIFO (%s)\n",
        33 __FILE__, strerror(errno));
        34 exit(-2);
        35 }
        36 }
        7 Close(writefd);
        4 ET
        4 ET</td
```

Рис. 4.1: Файл client.c

2. Клиенты передают текущее время с некоторой периодичностью (например, раз в пять секунд). Используем функцию sleep() для приостановки работы клиента (рис. 4.2).

Рис. 4.2: Файл client2.c

3. Сервер работает не бесконечно, а прекращает работу через некоторое время (например, 30 сек). Используем функцию clock() для определения времени работы сервера (рис. 4.3).

Рис. 4.3: Файл server.c

4. Пропишем Makefile (рис. 4.4).

Рис. 4.4: Файл Makefile

5. Вызовем файды на исполнение (рис. 4.5).

```
deibatulina@fedora:~

[deibatulina@10 ~]$ touch client.c
[deibatulina@10 ~]$ chmod a+x client.c
[deibatulina@10 ~]$ gedit client.c
[deibatulina@10 ~]$ touch client2.c
[deibatulina@10 ~]$ chmod a+x client2.c
[deibatulina@10 ~]$ gedit client2.c
[deibatulina@10 ~]$ touch server.c
[deibatulina@10 ~]$ chmod a+x server.c
[deibatulina@10 ~]$ gedit server.c
[deibatulina@10 ~]$ gedit server.c
[deibatulina@10 ~]$ gedit common.h
[deibatulina@10 ~]$ touch Makefile
[deibatulina@10 ~]$ chmod a+x Makefile
[deibatulina@10 ~]$ gedit Makefile
[deibatulina@10 ~]$ make all
gcc server.c -o server
```

Рис. 4.5: Вызов файлов на исполнение, их компиляция

5 Выводы

В результате выполнения лабораторной работы я приобрела практические навыки работы с именованными каналами.

6 Ответы на контрольные вопросы

- 1. Именованные каналы отличаются от неименованных наличием идентификатора канала, который представлен как специальный файл (соответственно имя именованного канала это имя файла).
- 2. Для создания неименованного канала используется системный вызов pipe. Массив из двух целых чисел является выходным параметром этого системного вызова.
- 3. Вы можете создавать именованные каналы из командной строки и внутри программы. С давних времен программой создания их в командной строке была команда: mknod \$ mknod имя_файла, однако команды mknod нет в списке команд X/Open, поэтому она включена не во все UNIX-подобные системы. Предпочтительнее применять в командной строке \$ mkfifo имя файла.
- 4. int read(int pipe_fd, void *area, int cnt);
 int write(int pipe_fd, void *area, int cnt);.

Первый аргумент этих вызовов - дескриптор канала, второй - указатель на область памяти, с которой происходит обмен, третий - количество байт. Оба вызова возвращают число переданных байт (или -1 - при ошибке).

5. int mkfifo (const char *pathname, mode_t mode); Первый параметр — имя файла, идентифицирующего канал, второй параметр маска прав доступа к файлу. Вызов функции mkfifo() создаёт файл канала (с именем, заданным макросом FIFO NAME):

mkfifo(FIFO NAME, 0600);

- 6. При чтении меньшего числа байтов, чем находится в канале, возвращается требуемое число байтов, остаток сохраняется для последующих чтений. При чтении большего числа байтов, чем находится в канале или FIFO возвращается доступное число байтов.
- 7. При записи большего числа байтов, чем это позволяет канал или FIFO, вызов write(2) блокируется до освобождения требуемого места. При этом атомарность операции не гарантируется. 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. 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. Write Функция записывает length байтов из буфера buffer в файл, определенный дескриптором файла fd. Эта операция чисто 'двоичная' и без буферизации. Реализуется как непосредственный вызов DOS. С помощью функции write мы посылаем сообщение клиенту или серверу.
- 10. Строковая функция strerror функция языков C/C++, транслирующая код ошибки, который обычно хранится в глобальной переменной errno, в сообщение об ошибке, понятном человеку. Ошибки эти возникают при вызове

функций стандартных Си-библиотек.

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.

Список литературы