Отчет по 14ой лабораторной работе

Лабораторная работа 14

Куркина ЕВгения вячеславовна

Содержание

1	Цель работы	5
2	Задание	6
3	Выполнение лабораторной работы	7
4	ВывоІѕ	17
Список литературы		18

Список иллюстраций

3.1	Создание файлов	7
3.2	Текст кода фала common.h	8
3.3	Текст кода фала server.c ч1	ç
3.4	Текст кода фала server.c ч2	ç
3.5	Текст кода фала client.c ч1	(
3.6	Текст кода фала client.c ч2	1
3.7	Текст кода фала Makefile	2
3.8	Результат компиляции	2
3.9	Корреткная работа кода	2
3.10	Проверка команды ./server	3

Список таблиц

1 Цель работы

Здесь приводится формулировка цели лабораторной работы. Формулировки цели для каждой лабораторной работы приведены в методических указаниях.

Цель данной лабораторной работы — Приобрести прктические навыки работы с именованными каналами.

2 Задание

Здесь приводится описание задания в соответствии с рекомендациями методического пособия и выданным вариантом.

3 Выполнение лабораторной работы

1)Создала необходымие файлы для дальнейшей работы команндой touch common.h server.c client.c Makefile, а затем перешла в emacs. (рис. 3.1).

```
evkurkina@dk3n51 ~ $ touch common.h server.c client.c Makefile
evkurkina@dk3n51 ~ $ emacs &
[1] 17154
evkurkina@dk3n51 ~ $
```

Рис. 3.1: Создание файлов

2)Я изменила коды программ, которые были представлены в указание к работе. В файл common.h добавила стандартные заголовочные файлы unistd.h и time.h,которые необходимы для работы кодов других файлов. Common.h предназначен для заголовочных файлов (рис. 3.2).

```
emacs@dk3n51

✓ ^ 

File Edit Options Buffers Tools C Help

/*

* common.h -заголовочный файл со стандартными определениями

*/

#ifndef __COMMON_H__

#define __COMMON_H__

#include<stdio.h>

#include<string.h>

#include<errno.h>

#include<sys/types.h>

#include<fcntl.h>

#include<fcntl.h>

#include<time.h>

#include<time.h>

#define FIFO_NAME"/tmp/fifo"

#define MAX_BUFF 80

#endif/* __COMMON_H__ */

#endif/* __COMMON_H__ */

##include
```

Рис. 3.2: Текст кода фала common.h

Далее в файле server.c объявила цикл wile для контроля работы времени сервера. Разница во времени текущем и временем началы работы не должна быть более 30 секунд (рис. 3.3)(рис. 3.4).

```
File Edit Options Buffers Tools C Help
   *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"
 main()
    intreadfd;/* дескриптор для чтения из FIFO */
    charbuff[MAX_BUFF];/* буфер для чтения данных из FIFO */
    printf("FIFO Server...\n");
    if(mknod(FIFO_NAME,S_IFIFO| 0666, 0) < 0)</pre>
        __FILE__,strerror(errno));
exit(-1);
         fprintf(stderr,"%s: Невозможно создать FIFO (%s)\n",
    if((readfd= open(FIFO_NAME,O_RDONLY | O_NONBLOCK))< 0)</pre>
         printf(stderr,"%s: Невозможно открыть FIFO (%s)\n",
        __FILE__,strerror(errno));
exit(-2);
    clock_t start = time(NULL);
    while (time(NULL)-start <30)</pre>
         while ((n=read(readfd, buff, MAX_BUFF))>0)
```

Рис. 3.3: Текст кода фала server.c ч1

Рис. 3.4: Текст кода фала server.c ч2

В файл client.c добавила цикл, отвечающий за колличество сообщений о теку-

щем времени, которое получается в результате выполнениякоманд (рис. 3.5)(рис. 3.6).

```
Приложения Места
                       GNU Emacs
 File Edit Options Buffers Tools C Help
   /*
    * 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"
   int main ()
     int writefd;/* дескриптор для записи в FIFO */ int msglen;
      printf("FIFO Client...\n");
      for (int i=0; i<4; i++)
            if((writefd= open(FIFO_NAME,O_WRONLY))< 0)</pre>
                 fprintf(stderr,"%s: Невозможно открыть FIFO (%s)\n",
__FILE__,strerror(errno));
exit(-1);
           long int ttime=time(NULL);
            char* text-ctime(&ttime);
           msglen = strlen(text);
if(write(writefd, text ,msglen)!= msglen)
                 printf(stderr,"%s: Ошибка записи в FIFO (%s)\n",
    __FILE__,strerror(errno));
exit(-2);
sleep(5);
U:**- client.c
                          Top L39 (C/*l Abbrev) Чт мая 26 14:50 1.65
```

Рис. 3.5: Текст кода фала client.c ч1

```
Приложения Mecтa GNU Emacs

File Edit Options Buffers Tools C Help

sleep(5);
}
close(writefd);
exit(0);
}
```

Рис. 3.6: Текст кода фала client.c ч2

Makefile оставила без изменений (рис. 3.7).



Рис. 3.7: Текст кода фала Makefile

3)После того, как написала все коды, с помощью команды make all, скомпилировала необходимые файлы (рис. 3.8).

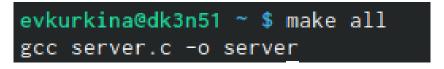


Рис. 3.8: Результат компиляции

4) Далее я открыла 3 консоли и проверила работу написанного кода. В первом окне запустила сервер, а в двух других клиент, убедилась в корректной работе кода (рис. 3.9).

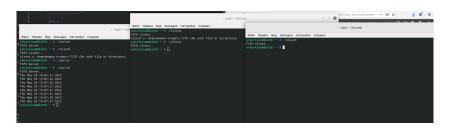


Рис. 3.9: Корреткная работа кода

5) После, убедилась в том, что код работает не более 30 секунд, отдельно запустила команду ./server (рис. 3.10).

```
evkurkina@dk3n51 ~ $ ./server
FIFO Server...
Thu May 26 15:07:21 2022
Thu May 26 15:07:22 2022
Thu May 26 15:07:26 2022
Thu May 26 15:07:27 2022
Thu May 26 15:07:31 2022
Thu May 26 15:07:32 2022
Thu May 26 15:07:36 2022
Thu May 26 15:07:37 2022
evkurkina@dk3n51 ~ $ ./server
FIFO Server...
evkurkina@dk3n51 ~ $
```

Рис. 3.10: Проверка команды ./server

6) Контрольные вопросы:

- 1). 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). Чтобы создать неименованный канал из командной строкинужно использовать символ |, служащий для объединения двух и более процессов: процесс_1 | процесс_2 | процесс_3...
- 3). Чтобы создать именованный канал из командной строкинужно использовать либо команду «mknod», либо команду «mkfifo».
- 4). Неименованный канал является средством взаимодействия между связанными процессами –родительским и дочерним. Родительский процесс создает канал при помощи системного вызова: «int pipe(int fd[2]);». Массив из двух целых

чисел является выходным параметром этого системного вызова. Если вызов выполнился нормально, то этот массив содержит два файловых дескриптора. fd[0] является дескриптором для чтения из канала, fd[1] –дескриптором для записи в канал. Когда процесс порождает другой процесс, дескрипторы родительского процесса наследуются дочерним процессом, и, таким образом, прокладывается трубопровод между двумя процессами. Естественно, что один из процессов использует канал только для чтения, а другой –только для записи. Поэтому, если, например, через канал должны передаваться данные из родительского процесса в дочерний, родительский процесс сразу после запуска дочернего процесса закрывает дескриптор канала для чтения, а дочерний процесс закрывает дескриптор для записи. Если нужен двунаправленный обмен данными между процессами, то родительский процесс создает два канала, один из которых используется для передачи данных в одну сторону, а другой –в другую.

5). Файлы именованных каналов создаются функцией mkfifo() или функцией mknod:

«intmkfifo(constchar*pathname, mode_tmode);», где первый параметр – путь, где буд «mknod (namefile, IFIFO | 0666, 0)», где namefile –имя канала, 0666 –к каналу раз «int mknod(const char *pathname, mode_t mode, dev_t dev);».Функциямkfifo() создае 1. После создания файла канала процессы, участвующие в обмене данными, должны отк

- 6). При чтении меньшего числа байтов, чем находится в канале или FIFO, возвращается требуемое число байтов, остаток сохраняется для последующих чтений. При чтении большего числа байтов, чем находится в канале или FIFO, возвращается доступное число байтов. Процесс, читающий из канала, должен соответствующим образом обработать ситуацию, когда прочитано меньше, чем заказано.
- 7). 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. 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 SIGPIPE, а вызов write(2) возвращает 0 с установкой ошибки (errno=ERRPIPE) (если процесс не установил обработки сигнала SIGPIPE, производится обработка по умолчанию –процесс завершается).

- 8). Количество процессов, которые могут параллельно присоединяться к любому концу канала, не ограничено. Однако если два или более процесса записывают в канал данные одновременно, каждый процесс за один раз может записать максимум РІРЕ ВUF байтов данных. Предположим, процесс (назовем его А) пытается записать X байтов данных в канал, в котором имеется место для Y байтов данных. Если X больше, чем Y, только первые Y байтов данных записываются в канал, и процесс блокируется. Запускается другой процесс (например. В); в это время в канале появляется свободное пространство (благодаря третьему процессу, считывающему данные из канала). Процесс В записывает данные в канал. Затем, когда выполнение процесса А возобновляется, он записывает оставшиеся X-Y байтов данных в канал. В результате данные в канал записываются поочередно двумя процессами. Аналогичным образом, если два (или более) процесса одновременно попытаются прочитать данные из канала, может случиться так, что каждый из них прочитает только часть необходимых данных.
- 9). Функция write записывает байты count из буфера buffer вфайл, связанный с handle. Операции write начинаются с текущей позиции указателя на файл (указатель ассоциирован с заданным файлом). Если файл открыт для добавления, операции выполняются в конец файла. После осуществления операций записи указатель нафайл(если он есть) увеличивается на количество действительно записанных байтов. Функция write возвращает число действительно записанныхбайтов. Возвращаемое значение должно быть положительным, но меньше числа count (например, когда размер для записи count байтоввыходит за пре-

делы пространства на диске). Возвращаемое значение-1 указывает на ошибку; еггпо устанавливается в одно из следующихзначений: EACCES – файл открыт для чтения или закрыт длязаписи, EBADF – неверный handle-р файла, ENOSPC – на устройстве нет свободного места. Единица в вызове функции writeв программе server. созначаети дентификатор (дескриптор потока) стандартного потока вывода.

10). Прототип функции strerror: «char* strerror(int errornum);». Функция strerror интерпретирует номер ошибки, передаваемый в функцию в качестве аргумента – errornum, в понятное для человека текстовое сообщение (строку). Откуда берутся эти ошибки? Ошибки эти возникают при вызове функций стандартных Си-библиотек. То есть хорошим тоном программирования будет – 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.

4 Вывоls

Во время выполнения данной лабораторной работы я приобрела практические навыки работы с именованными каналами.

Список литературы