Отчет по лабораторной работе №14

дисциплина: Операционные системы

Егорова Юлия Владимировна

Содержание

1	Цель работы	4
2	Выполнение лабораторной работы	5
3	Контрольные вопросы	9
4	Выводы	13

Список иллюстраций

2.1	Создание файлов
2.2	Makefile
2.3	Common.h
	Server.c
	Server.c
2.6	Client.c
2.7	Client.c
2.8	Ввод команды make all
2.9	Ввод команды
2.10	Ввод команды.

1 Цель работы

Приобретение практических навыков работы с именованными каналами.

2 Выполнение лабораторной работы

1)Для начала я создала файлы common.h, server.c, client.c, Makefile:

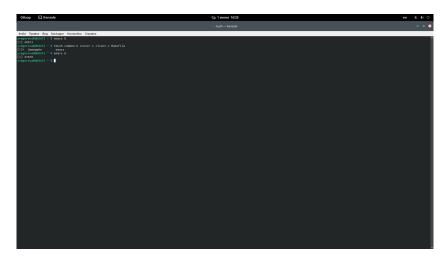


Рис. 2.1: Создание файлов.

2) Прописала в этих файлах программы:

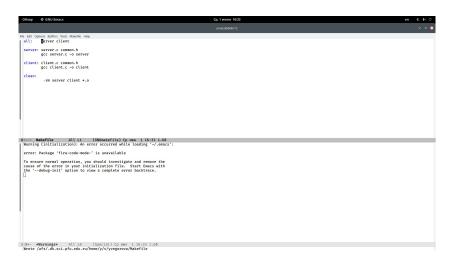


Рис. 2.2: Makefile.

```
Common decidency

The DEC Options Define Notes Common.

The Common in - sarroneogenesis depin on Crangagramum ontpugneesisms

**Common in - sarroneogenesis depin on Crangagramum ontpugneesisms

**Initiate Common in - sarroneogenesis depin on Crangagramum ontpugneesisms

**Sarroneogenesis depin decidency depin on decidency de
```

Рис. 2.3: Common.h.

```
Oblay © CALL DAMAS

(S. Towas 1827)

(minic(n = read(readfs, buff, MAX_BUFF)) > 0)

minic(n = read(readfs, buff, MAX_BUFF)) > 0)

minic(n = read(readfs, buff, MAX_BUFF)) > 0)

figinal(c(n = read(readfs, buff, MAX_BUFF)) > 0)

figinal(c(n) = read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

(read(readfs); /* suppose FITO of

/* rygalous FITO an excreme of

/* rygalous FITO and ex
```

Рис. 2.4: Server.c.

```
Colors & Colors Buffers State Cytes

### STATE COLORS Suffers State Cytes

### STATE COLORS Suffers State Cytes

### STATE COLORS Suffers State Cytes

### STATE SUBJECTION SUBJ
```

Рис. 2.5: Server.c.

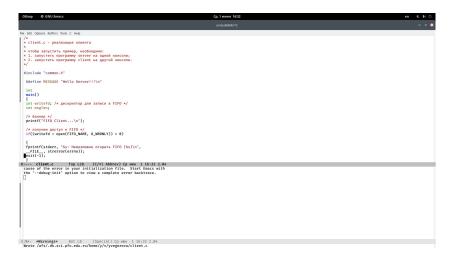


Рис. 2.6: Client.c.

Рис. 2.7: Client.c.

3) Затем ввела команды make all, ./server, ./client:

```
yvegorova@dk8n72 ~ $ make all
gcc server.c -o server
```

Рис. 2.8: Ввод команды make all.

```
yvegorova@dk8n72 ~ $ ./server
FIFO Server...
```

Рис. 2.9: Ввод команды.

```
yvegorova@dk8n72 ~ $ ./client
FIFO Client...
```

Рис. 2.10: Ввод команды.

3 Контрольные вопросы

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 закры-

вает 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(constcharpathname, mode_tmode);», где первый параметр – путь, где будет располагаться FIFO (имя файла, идентифицирующего канал), второй параметр определяет режим работы с FIFO (маска прав доступа к файлу), «mknod (патеfile, IFIFO | 0666, 0)», где патеfile –имя канала, 0666 –к каналу разрешен доступ на запись и на чтение любому запросившему процессу), «int mknod(const char pathname, mode_t mode, dev_t dev);». Функциятк (с) создает канал и файл соответствующего типа. Если указанный файл канала уже существует, mkfifo() возвращает -1. После создания файла канала процессы, участвующие в обмене данными, должны открыть этот файл либо для записи, любо для чтения. 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 пределы 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. созначаетидентификатор (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 Выводы

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