## Лабораторная работа №14

Отчет по лабораторной работе

Хусяинова Адиля Фаритовна

# Цель работы

Приобретение практических навыков работы с именованными каналами.

#### **Задание**

- 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?

#### Выполнение лабораторной работы

1. Для выполнения лабораторной работы создадим четыре файла с помощщью команды touch и откроем их в emacs для редактирования (рис.1)

```
afkhusyainova@dk5n53 - % cd work

afkhusyainova@dk5n53 - /work $ cd study

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study $ cd 2021-2022

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study/2021-2022 $ cd "Операционные системы"

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study/2021-2022/Операционные системы $ cd 05_2022

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study/2021-2022/Операционные системы $ cd 05_2022

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study/2021-2022/Oперационные системы/05_2022 $ cd labs

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study/2021-2022/Oперационные системы/05_2022/labs $ cd lab14

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study/2021-2022/Oперационные системы/05_2022/labs/lab14 $ touch common.h server.c client.c Makefile

afkhusyainova@dk5n53 - /work/study/2021-2022/Oперационные системы/05_2022/labs/lab14 $ touch common.h server.c client.c Common.h Makefile presentation report server.c
```

Рис. 1: Создание файла

2. Изменим код программ, представленные в тексте задания лабораторной работы. В файл common.h добавим стандартные заголовочные файлы unistd.h и time.h, которые необходимы для работы других файлов. Этот файл предназначен для заголовочных файлов, чтобы не прописывать их в других программах каждый раз

```
emoddScs3 

**O

**Common.h - 3aranosowani @aiks co crangaprimuns onpogeneusans

**Common.h - 3aranosowani @aiks co crangaprimuns onpogeneusans

**Indosf __Common.h __

**Service __Common.h __

*
```

Рис. 2: Common.h

• Затем в файл server.c добавим цикл while для контроля за временем работы сервера, причем время от начала работы сервера и до настоящего не должно превышать 30 секунд (рис.3-4)

```
IN EAR Queum Endins India C maps

**service = Spannanause copeapa

**stroke = Algoriths populary endokagame:

**1.aspricths populary server as agoed muccum;

**1.aspricths populary server as agoed muccum;

**1.aspricths populary server as agoed muccum;

**initial composition of the stroke of the
```

Рис. 3: Server.c

Рис. 4: Server.c

• В файл client.c добавим цикл for, который будет отвечать за количество сообщений о текущем времени (4 сообщения), и команду sleep(5) для остановки работы клиента через 5 секунд. Также я изменила выводимое сообщение на текущее время (рис.5)

Рис. 5: Client.c

• Makefile оставляем без изменений (рис.6)

```
File Edit Options Buffers Tools Makefile Help
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
```

Рис. 6: Makefile

3. Используя команду make all, скомпилируем необходимые для работы файлы(рис.7)

```
afkhusyainovaðdk5n53 ~/work/study/2021-2022/Операционные системы/OS_2022/labs/lab14 $ make all gcc server.c -о server gc client.c -о client [6]+ Заворшён emacs arkhusyainovaðdk5n53 ~/work/study/2021-2022/Операционные системы/OS_2022/labs/lab14 $ ls client.c common.h common.h Makefile Makefile presentation report server server.c server.c **

**Chiburus/isans/miless1 **

**Chiburus/miless2 **

**Chiburus/isans/miless2 **

**Chiburus/miless2 **

**Chiburus/miless
```

Рис. 7: Компиляция файлов

- 4. Проверим работу написанного кода.
  - Откроем два терминала. В первом окне запустим команду ./server.c, во втором ./client.c. В результате каждый терминал-клиент вывел по четыре

сообщения о текущем времени, но спустя 30 секунд работа сервера была прекращена (рис.8)

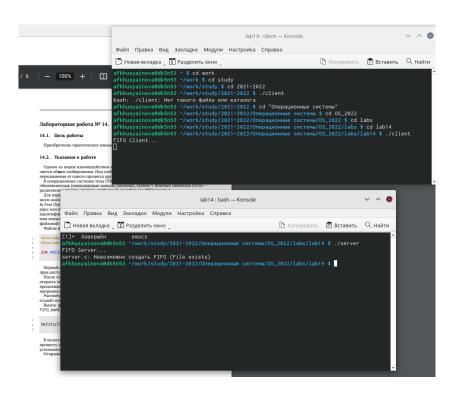


Рис. 8: Работа сервера

• Если клиент завершит свою работу, не закрыв канал, то при повторном запуске сервера, появится ошибка "Невозможно создать FIFO", так как уже существует один канал.

### Выводы

Я приобрела практические навыки работы с именованными каналами.

#### 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(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 (namefile, IFIFO | 0666, 0)», где namefile –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);».Функцият kfifo() 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 одновременнозаписывают 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 PIPE BUF байтов данных. Предположим, процесс (назовем его А) пытается записать Х байтов данных в канал, в котором имеется место для Ү байтов данных. Если Х больше, чем Ү, только первые Ү 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 Х-Ү 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; errno 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.