

```

---
# Front matter
lang: ru-RU
title: "Отчёт по лабораторной работе №15"
subtitle: "Операционные системы"
author: "Дмитриев Александр Дмитриевич"

# Formatting
toc-title: "Содержание"
toc: true # Table of contents
toc_depth: 2
lof: true # List of figures
lot: true # List of tables
fontsize: 12pt
linestretch: 1.5
papersize: a4paper
documentclass: scrreprt
polyglossia-lang: russian
polyglossia-otherlangs: english
mainfont: PT Serif
romanfont: PT Serif
sansfont: PT Sans
monofont: PT Mono
mainfontoptions: Ligatures=TeX
romanfontoptions: Ligatures=TeX
sansfontoptions: Ligatures=TeX,Scale=MatchLowercase
monofontoptions: Scale=MatchLowercase
indent: true
pdf-engine: lualatex
header-includes:
  - \linepenalty=10 # the penalty added to the badness of each line
    within a paragraph (no associated penalty node) Increasing the value
    makes tex try to have fewer lines in the paragraph.
  - \interlinepenalty=0 # value of the penalty (node) added after each
    line of a paragraph.
  - \hyphenpenalty=50 # the penalty for line breaking at an automatically
    inserted hyphen
  - \exhyphenpenalty=50 # the penalty for line breaking at an explicit
    hyphen
  - \binoppenalty=700 # the penalty for breaking a line at a binary
    operator
  - \relpenalty=500 # the penalty for breaking a line at a relation
  - \clubpenalty=150 # extra penalty for breaking after first line of a
    paragraph
  - \widowpenalty=150 # extra penalty for breaking before last line of a
    paragraph
  - \displaywidowpenalty=50 # extra penalty for breaking before last line
    before a display math
  - \brokenpenalty=100 # extra penalty for page breaking after a
    hyphenated line
  - \predisdisplaypenalty=10000 # penalty for breaking before a display
  - \postdisplaypenalty=0 # penalty for breaking after a display
  - \floatingpenalty = 20000 # penalty for splitting an insertion (can
    only be split footnote in standard LaTeX)
  - \raggedbottom # or \flushbottom
  - \usepackage{float} # keep figures where there are in the text
  - \floatplacement{figure}{H} # keep figures where there are in the text
---

# Цель работы

```

Приобретение практических навыков работы с именованными каналами.

Выполнение лабораторной работы

Для начала я создал необходимые файлы с помощью команды «touch common.h server.c client.c Makefile» и открыл редактор emacs для их редактирования (рис. -@fig:001)

![Рисунок
1] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.10.04.png>) { #fig:001 width=70% }

Далее я изменил коды программ, представленных в тексте лабораторной работы.

В файл common.h добавил стандартные заголовочные файлы unistd.h и time.h, необходимые для работы кодов других файлов. Common.h предназначен для заголовочных файлов, чтобы в остальных программах их не прописывать каждый раз (рис. -@fig:002)

![Рисунок
2] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.12.55.png>) { #fig:002 width=70% }

В файл server.c добавил цикл while для контроля за временем работы сервера. Разница между текущим временем time(NULL) и временем начала работы clock_t start=time(NULL) (инициализация до цикла) не должна превышать 30 секунд (рис. -@fig:003)

![Рисунок
3] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.27.14.png>) { #fig:003 width=70% }

В файл client.c добавил цикл, который отвечает за количество сообщений о текущем времени (4 сообщения), которое получается в результате выполнения команд (/* текущее время */) и команду sleep(5) для приостановки работы клиента на 5 секунд (рис. -@fig:004)

![Рисунок
4] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.35.17.png>) { #fig:004 width=70% }

Makefile (файл для сборки) не изменял (рис. -@fig:005)

![Рисунок
5] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.37.07.png>) { #fig:005 width=70% }

После написания кодов, я, используя команду «make all», скомпилировал необходимые файлы (рис. -@fig:006)

![Рисунок
6] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.41.34.png>) { #fig:006 width=70% }

Далее я проверил работу написанного кода.

Открыл 3 консоли (терминала) и запустил: в первом терминале - «./server», в остальных двух - «./client». В результате каждый терминал- клиент вывел по 4 сообщения. Спустя 30 секунд работа сервера была прекращена. Программа работает корректно (рис. -@fig:007) (рис. -@fig:008) (рис. -@fig:009)

![Рисунок
7] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.43.22.png>) { #fig:007 width=70% }

![Рисунок
8] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.43.36.png>) { #fig:008 width=70% }

![Рисунок
9] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.43.48.png>) { #fig:009 width=70% }

Также я отдельно проверил длительность работы сервера, введя команду «./server» в одном терминале. Он завершил свою работу через 30 секунд. Если сервер завершит свою работу, не закрыв канал, то, когда мы будем запускать этот сервер снова, появится ошибка «Невозможно создать FIFO», так как у нас уже есть один канал (рис. -@fig:010)

![Рисунок
10] (<https://github.com/addmitriev66/lab15/blob/main/screen15/Снимок%20экрана%202021-06-01%20в%2012.45.04.png>) { #fig:010 width=70% }

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 строки нужно использовать символ |, служащий для объединения двух и более процессов: процесс_1 | процесс_2 | процесс_3...

3) Чтобы создать именованный канал из командной строки нужно использовать либо команду «mknod <имя_файла>», либо команду «mkfifo <имя_файла>».

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 выполнен 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:

«int mkfifo(const char *pathname, mode_t mode);», 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);». Функция mkfifo() 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, либо 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 PIPE_BUF 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 в файл, 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 на файл (если он есть) увеличивается на количество действительно записанных байтов. Функция write возвращает число действительно записанных байтов. Возвращаемое значение должно быть положительным, но меньше числа count (например, когда размер для записи count байтов выходит за пределы пространства на диске). Возвращаемое

значение -1 указывает на ошибку; errno устанавливается в одно из следующих значений:

EACCES - файл открыт для чтения или закрыт для записи,

EBADF - неверный handle-р файла,

ENOSPC - на устройстве нет свободного места.

Единица в вызове функции write в программе server.c означает идентификатор (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.

Выводы

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