

Лабораторная работа №3
Тема: Разработка программ ТСР-клиент и ТСР-сервер.

Студента группы МФ-21
Чистякова Артема

1.

Разработать программы ТСР эхо-сервер и ТСР клиент. Суть работы ТСР эхо-сервера заключается в следующем: сервер принимает строку клиента выводит ее на экран с указанием IP-адреса компьютера клиента и отправляет ее назад клиенту.

Усовершенствовать программу эхо-сервера сделав ее многопоточной.

Решение

Прикреплено.

2.

Описать логику взаимодействия ТСР-клиента и ТСР-сервера (общая схема с указанием функций взаимодействия).

Решение

Первым действием следует «поднять» сервер.

Вызовем функцию **socket** на сервере, которая принимает базисный протокол (IPv4...) и протокол верхнего уровня (ТСР...), и возвращает дескриптор файла, который ссылается на конечную точку соединения. После вызова функции **socket** к созданному сокету следует «привязать» IP адрес и порт. Вызовем функцию **bind**, которая принимает сокет и некоторую структуру, несущую адрес и порт, и ассоциирует информацию структуры с этим сокетом.

Сокет создан. Вызовем функцию **listen**, которая наделит переданный сокет возможностью принимать запросы на подключение.

Теперь подключим клиента.

На стороне клиента нужно создать сокет. Вызовем функцию `socket` с точно такими же параметрами, что и на сервере. Далее, вместо функций `bind` и `listen` вызовем функцию **`connect`**, в которую передадим созданный сокет и структуру, хранящую IP адрес и порт сервера. Данная функция отправит запрос на подключение клиента к серверу.

Чтобы установить соединение, сервер должен обработать запрос клиента на подключение. Для этого используем функцию **`accept`**, которая принимает сокет сервера, блокирует его, и при входящем подключении возвращает сокет подключаемого клиента. Теперь соединение установлено.

Чтобы начать «общение» по образовавшейся сети, следует использовать функции `send` и `recv`. **`Send`** принимает сокет назначения, буфер информации и длину этого буфера. Сообщение, хранящееся в буфере, будет отправлено «по сети» на сокет назначения. Если размер сообщения превосходит размер буфера сокета, то сокет блокируется. Чтобы принять сообщения на «другой» стороне, воспользуемся функцией **`recv`**, которая принимает сокет из которого нужно прочесть сообщение, буфер для хранения данных и его длину. Если на момент вызова функции `recv` буфер сокета пустой (нет входящих сообщений), то сокет блокируется. Функция возвращает фактическое количество принятых байт, так как не всегда возможно заполнить буфер полностью.

Чтобы «закрыть» соединения, вызовем функцию **`close`**, принимающую сокет для разрыва соединения.

3.

Описать зависимости между буфером клиента, отправляемой строкой и количеством отправляемых пакетов.

Решение

Размер входящего буфер сервера = **1000** байт.

Размер исходящего буфера сервера = **размер сообщения**.

Размер входящего буфер клиента = **10** байт.

Размер исходящего буфера клиента = **10** байт.

Сообщение: **1234567890987654321**

Capturing from Loopback: lo (port 5040)						
File Edit View Go Capture Analyze Statistics Telephony Wireless Tools Help						
Apply a display filter ... <Ctrl-/> Expression...						
No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
1	0.000000000	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	74	55310 → 5040 [SYN] Seq=0 Win=6...
2	0.000038979	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	74	5040 → 55310 [SYN, ACK] Seq=0 ...
3	0.000065527	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	66	55310 → 5040 [ACK] Seq=1 Ack=1...
4	39.863331473	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	76	55310 → 5040 [PSH, ACK] Seq=1 ...
5	39.863354987	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	66	5040 → 55310 [ACK] Seq=1 Ack=1...
6	39.863385950	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	76	55310 → 5040 [PSH, ACK] Seq=11...
7	39.863394177	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	66	5040 → 55310 [ACK] Seq=1 Ack=2...
8	39.863406558	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	68	55310 → 5040 [PSH, ACK] Seq=21...
9	39.863412220	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	66	5040 → 55310 [ACK] Seq=1 Ack=2...
10	39.955318988	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	88	5040 → 55310 [PSH, ACK] Seq=1 ...
11	39.955343224	127.0.0.1	127.0.0.1	TCP	66	55310 → 5040 [ACK] Seq=23 Ack=...

<ul style="list-style-type: none"> Frame 4: 76 bytes on wire (608 bits), 76 bytes captured (608 bits) on interface 0 Ethernet II, Src: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00), Dst: 00:00:00_00:00:00 (00:00:00:00:00:00) Internet Protocol Version 4, Src: 127.0.0.1, Dst: 127.0.0.1 Transmission Control Protocol, Src Port: 55310, Dst Port: 5040, Seq: 1, Ack: 1, Len: 10 Data (10 bytes)

Loopback: lo: <live capture in progress>	Packets: 11 · Displayed: 11 (100.0%)	Profile: Default
--	--------------------------------------	------------------

Первые 3 пакета – установка соединения или «тройное рукопожатие».

Далее идут 6 чередующихся пакетов с информацией от клиента и подтверждением о получении сообщения от сервера.

2 последних пакета – «эхо» сервера и подтверждение клиента о получении сообщения.

Все сообщения в программе организованы следующим образом:

Самая первая строка сообщения хранит размер передаваемой информации и символ новой строки «\n». После располагается сама информация.

Таким образом размер передаваемого сообщения = длина информации + длина числа, которое описывает длину информации, + 1 байт на символ новой строки.

Или `msgLen = info.length() + to_string(info.length()).length() + 1` байт.

Если размер буфера = `size`, то количество пакетов для доставки сообщения будет составлять:

`total = (msgLen + size - 1) / size * 2.`

4.

Обосновать необходимость использования многопоточного TCP-сервера.

Решение

Необходимость многопоточного сервера обусловлена тем, что используемые нами сокеты объявлены как **блокирующиеся**. То есть, как было сказано ранее, такие функции как: **accept**, **send**, **recv** по разным причинам могут блокировать сокет на некоторое неопределенное время, что соответственно блокирует и поток в котором обрабатывается данные функции.

Рассмотрим ситуацию, когда сервер в одном потоке обрабатывает **15** клиентов. Допустим, что у клиента **6** возникли неполадки с соединением. Плохое подключение к интернету влечет за собой нестабильную отправку пакетов, что может привести к блокировке сокета (потока) на стороне сервера, а это значит, что остальные **9** клиентов не будут своевременно обработаны.

Решением данной проблемы как раз и есть комбинирование функции **select**, структуры **fd_set** и **многопоточности**.

5.

Что изменится во взаимодействии клиента и сервера, если буфер на клиенте и буфер на сервере будут иметь разные размеры? Почему?

Решение

На самом деле, на работу клиента и сервера размеры буферов никак не должны влиять: правильно написанные приложения должны следовать этому инварианту. Но размеры буферов могут повлиять на скорость работы приложения, а точнее, на скорость передачи данных по сети.

6.

Почему функцию ассерт не рекомендуется помещать внутрь потока взаимодействия с клиентом на многопоточном сервере?

Решение

Функция ассерт может заблокировать переданный сокет и, соответственно, поток в котором эта функция была вызвана. Если поместить обработку клиента в поток обработки функции ассерт, то может возникнуть ситуация, когда клиент из-за блокировки не будет своевременно обработан.

7.

Всегда ли необходимо закрывать сокет? Почему?

Решение

Сокет необходимо закрывать всегда. Сокет – это ресурс, а ресурсы требуют освобождения после завершения работы с ними. Закрытие сокета влечет за собой: освобождение памяти, выделенной под дескриптор сокета, разблокировку всех потоков, заблокированных на данном сокете, освобождение внутреннего буфера сокета.