

Лабораторная работа № 3

Использование модели Select

3.1 Цель работы

Целью третьей лабораторной работы является ознакомление студентов с возможностью организации параллельного обслуживания клиентов с использованием неблокирующих сокетов и модели select.

3.2 Задание на лабораторную работу

В лабораторной работе необходимо разработать сервер, использующий неблокирующие сокет и модель select. Сервер должен принимать/отправлять файлы по запросу клиентов. Количество клиентов выбрать равное 3.

3.3 Методические указания

3.3.1 Неблокирующие сокет

Сначала разберёмся, что такое *неблокирующие* сокет. Сокет, которые мы до сих пор использовали, являлись *блокирующими* (blocking). Это означает, что на время выполнения операции с таким сокетом ваша программа блокируется. Например, если вы вызвали `recv`, а данных на вашем конце соединения нет, то в ожидании их прихода ваша программа "засыпает". Аналогичная ситуация может наблюдаться при вызове других функций. Это поведение можно изменить, переведя сокет в неблокирующий режим. Для этого существует соответствующая функция:

Таблица 3.1

Описание функции в *nix	Описание функции в Windows
<code>#include <unistd.h></code> <code>#include <fcntl.h></code>	<code>#include <winsock2.h></code>
<code>fcntl(sockfd ,F_SETFL, O_NONBLOCK);</code>	<code>int ioctlsocket(SOCKET s, long cmd, // указать FIONBIO u_long *argp);</code>

Вызов любой функции с таким сокетом будет возвращать управление немедленно. Причём если затребованная операция не была выполнена до конца, функция вернёт `-1(SOCKET_ERROR` в Windows) и запишет в `errno` (`WSAGetLastError`) значение ***EWOULDBLOCK*** (`WSAEWOULDBLOCK` для Windows). Чтобы дождаться завершения операции, мы можем опрашивать

все наши сокеты в цикле, пока какая-то функция не вернёт значение, отличное от *EWOULDBLOCK* (*WSAEWOULDBLOCK* для Windows). Как только это произойдёт, мы можем запустить на выполнение следующую операцию с этим сокетом и вернуться к нашему опрашивающему циклу. Такая тактика работоспособна, но очень неэффективна, поскольку процессорное время тратится впустую на многократные (и безрезультатные) опросы.

3.3.2 Select

Модель *select* позволяет отслеживать состояние нескольких дескрипторов сокетов одновременно.

Таблица 3.2

Описание функции в *nix	Описание функции в Windows
<pre>#include <sys/time.h> #include <sys/types.h> #include <unistd.h></pre>	<pre>#include <winsock2.h></pre>
<pre>int select(int n, fd_set *readfds, fd_set *writefds, fd_set *exceptfds, struct timeval *timeout);</pre>	<pre>int select(int n, fd_set *readfds, fd_set *writefds, fd_set *exceptfds, struct timeval *timeout);</pre>

Функция *select* работает с тремя множествами дескрипторов, каждое из которых имеет тип *fd_set*. В множество *readfds* записываются дескрипторы сокетов, из которых нам требуется читать данные (слушающие сокеты добавляются в это же множество). Множество *writefds* должно содержать дескрипторы сокетов, в которые мы собираемся писать, а *exceptfds* - дескрипторы сокетов, которые нужно контролировать на возникновение ошибки. Если какое-то множество вас не интересуют, вы можете передать вместо указателя на него NULL. Что касается других параметров, в *n* нужно записать максимальное значение дескриптора по всем множествам плюс единица, а в *timeout* - величину таймаута. Структура *timeval* имеет следующий формат.

Таблица 3.3

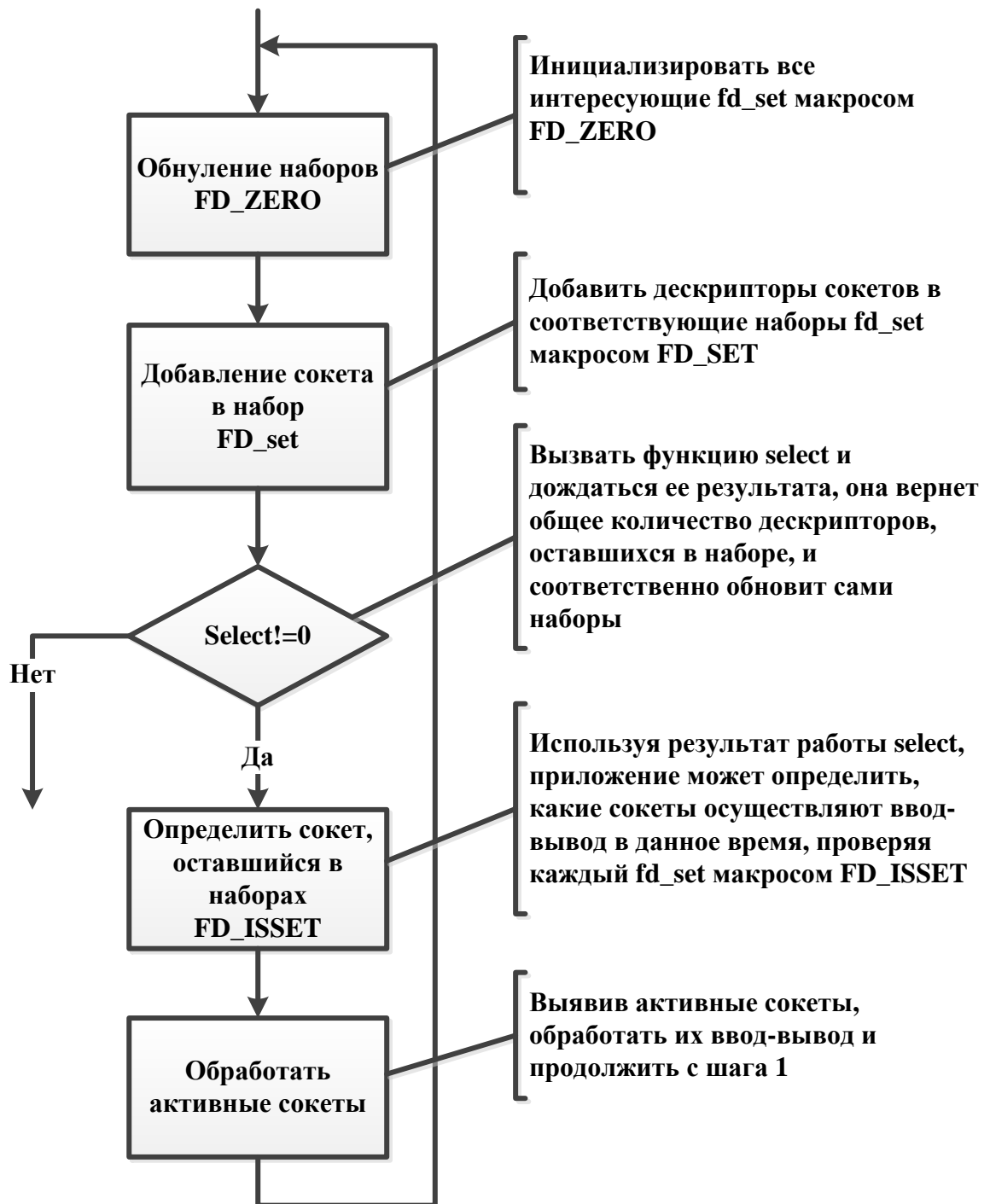
Описание структуры в *nix	Описание структуры в Windows
<pre>#include <sys/time.h> #include <sys/types.h> #include <unistd.h></pre>	<pre>#include <winsock2.h></pre>
<pre>struct timeval { int tv_sec; // секунды int tv_usec; // микросекунды };</pre>	<pre>struct timeval { long tv_sec; // секунды long tv_usec; // микросекунды };</pre>

Поле "микросекунды" смотрится впечатляюще. Но на практике вам не добиться такой точности измерения времени при использовании *select*. Реальная точность окажется в районе 100 миллисекунд.

Теперь займёмся множествами дескрипторов. Для работы с ними предусмотрены макросы *FD_XXX*, показанные выше; их использование полностью скрывает от нас детали внутреннего устройства *fd_set*. Рассмотрим их назначение.

- **FD_ZERO**(fd_set *set) - очищает множество set
- **FD_SET**(int fd, fd_set *set) - добавляет дескриптор fd в множество set
- **FD_CLR**(int fd, fd_set *set) - удаляет дескриптор fd из множества set
- **FD_ISSET**(int fd, fd_set *set) - проверяет, содержится ли дескриптор fd в множестве set

Если хотя бы один сокет готов к выполнению заданной операции, *select* возвращает ненулевое значение, а все дескрипторы, которые привели к "срабатыванию" функции, записываются в соответствующие множества. Это позволяет нам проанализировать содержащиеся в множествах дескрипторы и выполнить над ними необходимые действия. Если сработал таймаут, *select* возвращает ноль, а в случае ошибки -1(SOCKET_ERROR для Windows). Расширенный код записывается в *errno* (WSAGetLastError для Windows).



По завершению работы функция `select` удаляет из каждой структуры `fd_set` описатели сокетов, не участвующих в операциях ввода-вывода. Этим объясняется необходимость использовать макросы `FD_ISSET` на шаге 4, чтобы определить, является ли конкретный сокет частью набора.

3.4 Контрольные вопросы и задания

1. Описать различия работы с сокетами в блокирующем и неблокирующем режиме.
2. Описать способ перевода сокета в неблокирующий режим
3. Объяснить назначение и применение функции `select`
4. Объяснить назначение и применение макросов `FD_XXX`
5. Объяснить алгоритм модели `select`
6. Измерить скорость передачи при одновременной работе сервера с одним, двумя и тремя клиентами