

# 1. Билет №8

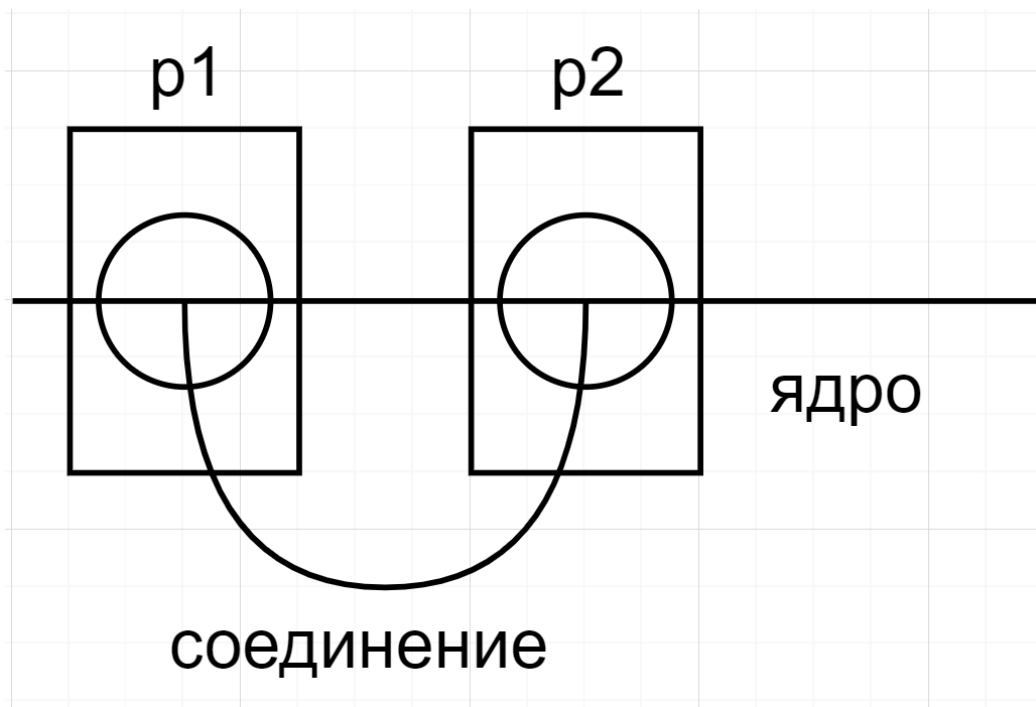
Средства взаимодействия процессов — сокеты Беркли. Создание сокета — семейство, тип, протокол. Системный вызов `sys_socket()` и `struct socket`. Состояния сокета. Адресация сокетов и ее особенности для разных типов сокетов. Модель клиент-сервер. Сетевые сокеты — сетевой стек, аппаратный и сетевой порядок байтов. Примеры реализации взаимодействия процессов по модели клиент-сервер с использованием сокетов и мультиплексированием (лаб. раб.).

## 1.1. Средства взаимодействия процессов — сокеты Беркли

Сокеты — универсальное средство взаимодействия параллельных процессов. Универсальность заключается в том, что сокеты используются как и на локальной машине, так и в распределенной системе (сети), в отличие от, например, разделяемой памяти, которая применима только на отдельно стоящей машине.

Сокет — абстракция конечной точки взаимодействия.

Взаимодействие на отдельной машине и в сети существенно разное: в сети это будет транспортный уровень (сетевой протокол, например, TCP/IP)



Парные сокеты обеспечивают дуплексную связь, т.е. сообщения можно передавать через один сокет в обе стороны (альтернатива pipe)

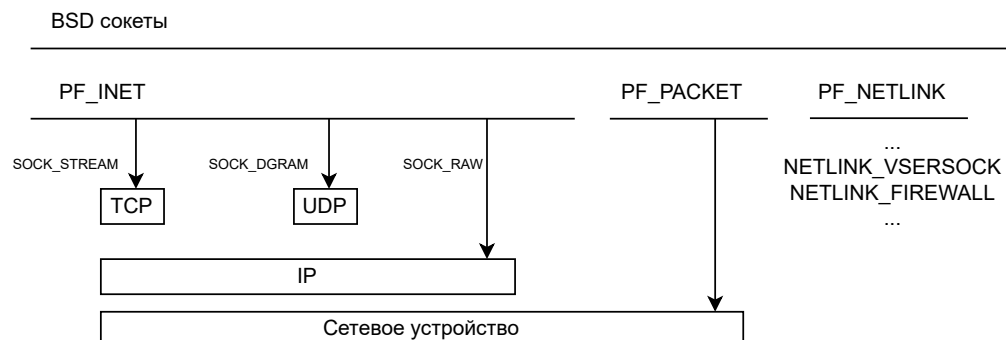
### Парные сокеты vs программные каналы

Парные сокеты были созданы в UNIX BSD как универсальное (могут быть использованы для взаимодействия параллельных процессов на отдельно стоящей машине и в распределенных системах) средство взаимодействия параллельных процессов.

Распределенная система - у каждого узла (хоста) своя память.

Отличия от pipe: парные сокеты обеспечивают дуплексную связь (двустороннюю, чтение и запись), а pipe - симплексную (одностороннюю)

### BSD Сокеты



Сокеты Packet созданы для непосредственного доступа приложений к сетевым устройствам

Сокетов Netlink очень много, основные: NETLINK\_USERSOCK, NETLINK\_FIREWALL.

Созданы для обмена данными между частями ядра и пространством пользователя.

### **связь виртуальной файловой системы proc и сокетов NETLINK**

В Linux есть ВФС proc, созданная специально для того, чтобы в пространстве пользователя можно было получить информацию о выполнении процессов. Но в ядре информации значительно больше (и о процессах, и о ресурсах). Очень важно иметь возможность получить ее. Ядро предоставляет средства для получения этой информации. Одним из таких средств являются сокеты NETLINK.

## **1.2. Создание сокета**

Сокеты для взаимодействия на отдельно стоящей машине/ в сети создаются системным вызовом

```
1 int socket(int family , int type , int protocol);
```

Параметры системного вызова socket()

- family/domain - пространство имен
  - AF\_UNIX - межпроцессорное взаимодействие на отдельно стоящей машине, часто говорят “домен UNIX”. Сокеты в файловом пространстве имен.
  - AF\_INET - семейство TCP/IP для интернета версии 4 (IPv4). Интернет-домен, фактически любая компьютерная сеть
  - AF\_INET6 - семейство TCP/IP для IPv6
  - AF\_IPX - домен протокола IPX
  - AF\_UNSPEC - неопределенный домен

AF - address family. Сокеты на отдельно стоящей машине (локальные сокеты) взаимодействуют через файловое пространство имен. Чтобы организовать взаимодействие процессов через сокеты AF\_UNIX, объявляется файл, который виден в файловой подсистеме как специальный файл (s - маленькая)

- SOCK\_STREAM - потоковые сокеты. Определяет ориентированное на потоки, надежное, упорядоченное, логическое соединение между двумя сокетами

- SOCK\_DGRAM - определяют ненадежную службу дейтаграм без установления логического соединения, где пакеты могут передаваться без сохранения порядка (широковещательная передача данных)
- SOCK\_RAW - низкоуровневые сокет
- protocol
  - обычно ставится 0 - протокол назначается по умолчанию. Например, для AF\_INET SOCK\_STREAM протокол TCP, но можно задать протокол предопределенной константой IPPROTO\_\*, например, IPPROTO\_TCP

### 1.3. Системный вызов sys\_socket()

В ядре socket вызывает sys\_socket.

```

1 #include <net/socket.c>
2 asmlinkage long sys_socketcall(int call, unsigned long *args)
3 // ее текст = switch, переключающий ядро на разные функции, связанные с со
   кетом
4 {
5     int err;
6     if copy_from_user(a, args, nargs[call])
7         return -EFAULT;
8     a0 = a[0];
9     a1 = a[1];
10    switch(call)
11    {
12        case SYS_SOCKET: err= sys_socket(a0, a1, a[2]); break;
13        case SYS_BIND: err= sys_bind(a0, (struct sockaddr*)a1, a[2]); break;
14        case SYS_CONNECT: err= sys_connect(...); break;
15        ...
16        default: err = -EINVAL; break;
17    }
18    return err;
19 }
```

В switch перечисляются функции так называемого сетевого стека. Для них определены предопределенные константы (макроопределения): (код с дефайнами относится к пояснению)

```

1 <include/linux/net.h>
2 #define SYS_SOCKET 1
```

```

3 #define SYS_BIND 2
4 #define SYS_CONNECT 3
5 #define SYS_LISTEN 4

1 asmlinkage long sys_socket(int family, int type, int protocol)
2 {
3     int retval;
4     struct socket *sock;
5     ...
6     retval = sock_create(family, type, protocol, &sock);
7     ...
8     return retval;
9 }

```

## 1.4. struct socket. Состояния сокета

```

1 struct socket // нет в 6 версии ядра
2 {
3     socket_state state;
4     short type;
5     unsigned long flags;
6     const struct proto_ops *ops;
7     struct fasync_struct *fasync_list;
8     struct file *file;
9     struct sock *sk;
10    wait_queue_head_t wait;
11 }

```

flags - используется для синхронизации доступа.

struct proto\_ops - действия на сокете (protocol operations). Здесь можно зарегистрировать свои функции работы с сокетами.

У сокета различают 5 состояний, 4 из которых - стадии соединения:

- SS\_FREE - свободный сокет, с которым можно соединяться;
- SS\_UNCONNECTED - несоединенный сокет;
- SS\_CONNECTING - сокет находится в состоянии соединения;

- SS\_CONNECTED - соединенный сокет;
- SS\_DISCONNECTING - сокет разъединяется в данный момент.

Сокеты описываются как открытые файлы (они не хранятся во вторичной памяти, это файлы специального типа (сможем увидеть только в сокетах в файловом пространстве имент AF\_UNIX))

## 1.5. Адресация сокетов и ее особенности для разных типов сокетов

struct sockaddr - обращение к сокету выполняется по адресу (сокеты адресуются)

Взаимодействие на сокетах происходит по модели клиент-сервер

Адресация сокетов:

```
1 struct sockaddr
2 {
3     sa_family_t sa_family;
4     char sa_data[14];
5 }
```

Такая структура адреса не подходит для интернета, так как там необходимо указывать номер порта и сетевой адрес. Для интернета разработана другая структура:

```
1 struct sockaddr_in
2 {
3     sa_family_t sa_family;
4     unsigned short int sin_port;
5     struct in_addr sin_addr;
6     unsigned char sin_zero[sizeof(struct sockaddr) - sizeof(sa_family_t) -
7         sizeof(uint16_t) - sizeof(struct in_addr)];
8 }
```

## 1.6. Модель клиент-сервер

Взаимодействие на сокетах осуществляется по модели клиент-сервер: сервер предоставляет ресурсы и службы одному или нескольким клиентам, которые обращаются к серверу за обслуживанием.

В момент, когда клиент запрашивает соединение с сервером, сервер может либо принять, либо отклонить запрос на соединение. Если соединение устанавливается, то оно поддерживается по определённому протоколу.

## 1.7. Сетевой стек

Сети — распределенные системы, т.е. у каждого хоста своя память

В сетях — только передача сообщений, которые должны сопровождаться адресом

Пакет — сообщение с адресом + служебная информация

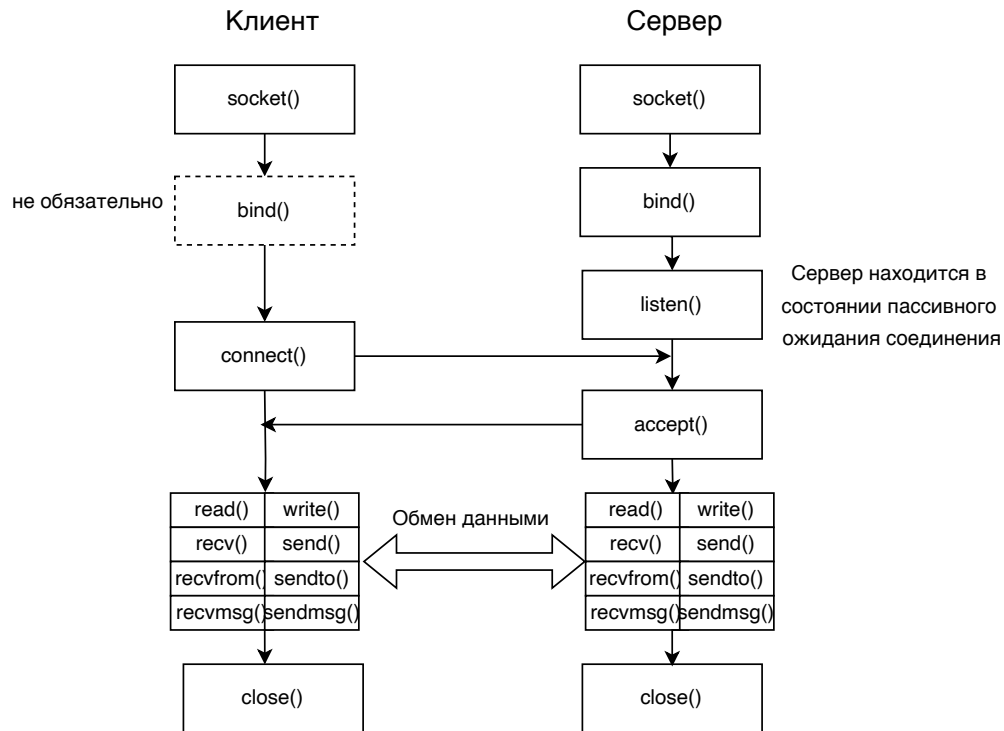
В Linux определен интерфейс между пользовательскими процессами и стеком сетевых протоколов в ядре.

Это не по семинару\*

Модули протоколов группируются по семействам протоколов, такими, как `AF_INET`, `AF_IPX` и `AF_PACKET`, и типам сокетов, такими, как `SOCK_STREAM` или `SOCK_DGRAM`. Сетевой стек ядра Linux имеет две структуры:

`struct socket` — интерфейс высокого уровня, который используется для системных вызовов (именно поэтому он также имеет указатель `struct file`, который представляет файловый дескриптор)

`struct sock` — реализация в ядре для `AF_INET` сокетов (есть также `struct unix_sock` для `AF_UNIX` сокетов, которые являются производными от данного), которые могут использоваться как в ядре, так и в режиме пользователя.



socket() - создание точки соединения. Возвращает файловый дескриптор. Сокет - специальный файл (у него есть inode), назначение которого - обеспечивать соединения;

AF\_INET, SOCK\_STREAM - сетевое взаимодействие по протоколу TCP

bind() связывает сокет с адресом (сетевым (порт + API-адрес) в случае сокетов AF\_INET)

```
1 int bind(int sockfd, struct sockaddr *addr, int addrlen);
```

struct sockaddr\_in - есть поле "порт" и "сетевой адрес" (у них должен быть сетевой порядок (применяем функцию htons()))

На сервере вызов bind() обязателен, на клиенте нет, т.к. его точный адрес часто не играет никакой роли (если bind() не вызывается, адрес назначается клиентам автоматически)

listen() информирует ОС о том, что он готов принимать соединения (имеет смысл только для протоколов, ориентированных на соединение (например, TCP))

```
1 int listen(int sockfd, int backlog);
```

connect() - клиент устанавливает активное соединение с сокетом (с сервером)

```
1 int connect(int sockfd, struct sockaddr *addr, int addrlen)
```

Для протокола без соединения (например, UDP) connect может использоваться для указания адреса назначения всех передаваемых пакетов

accept() - вызывается на стороне сервера, если соединение установлено. Сервер принимает соединение, \*только если\* он получил запрос на соединение.



```
1 int accept(int sockfd, void* addr, int *addrlen)
```

Когда соединение принимается, `accept()` создает копию исходного сокета, чтобы сервер мог принимать другие соединения. Исходный сокет остается в состоянии `listen`, а копия будет находиться в состоянии `connected`. `accept()` возвращает файловый дескриптор копии исходного сокета.

про уровни сетевых протоколов

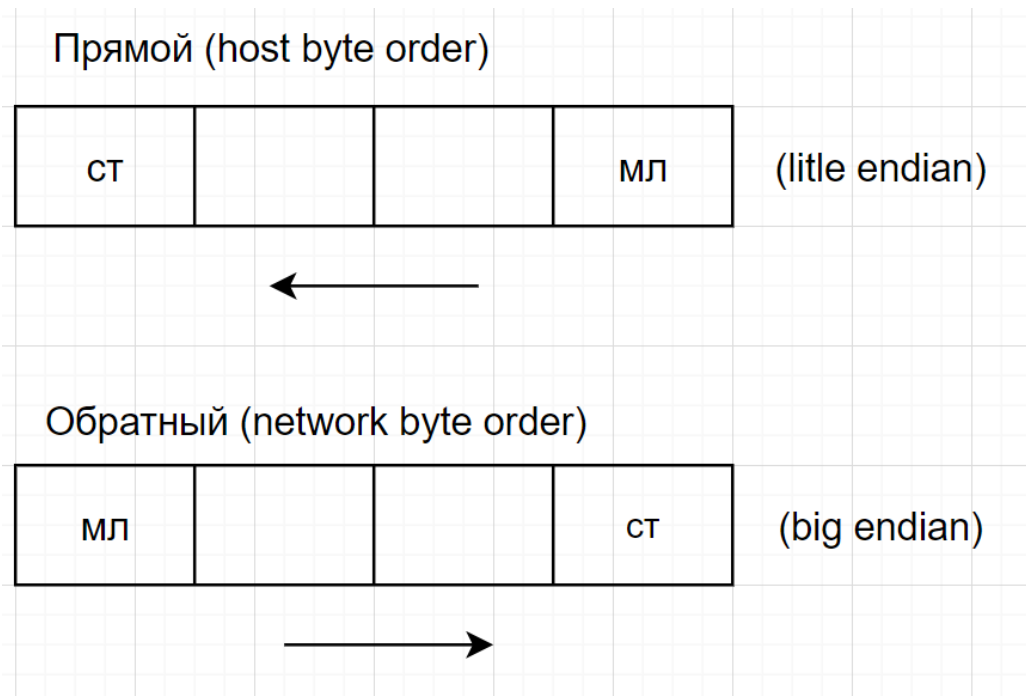
Протоколы различаются по уровням. Нижний уровень - непосредственное взаимодействие с аппаратной частью (самое важное)

## 1.8. Аппаратный и сетевой порядок байтов

Порядок байт:

- аппаратный
- сетевой

Прямой и обратный порядок байт



Сети оперируют портами и сетевыми адресами

```

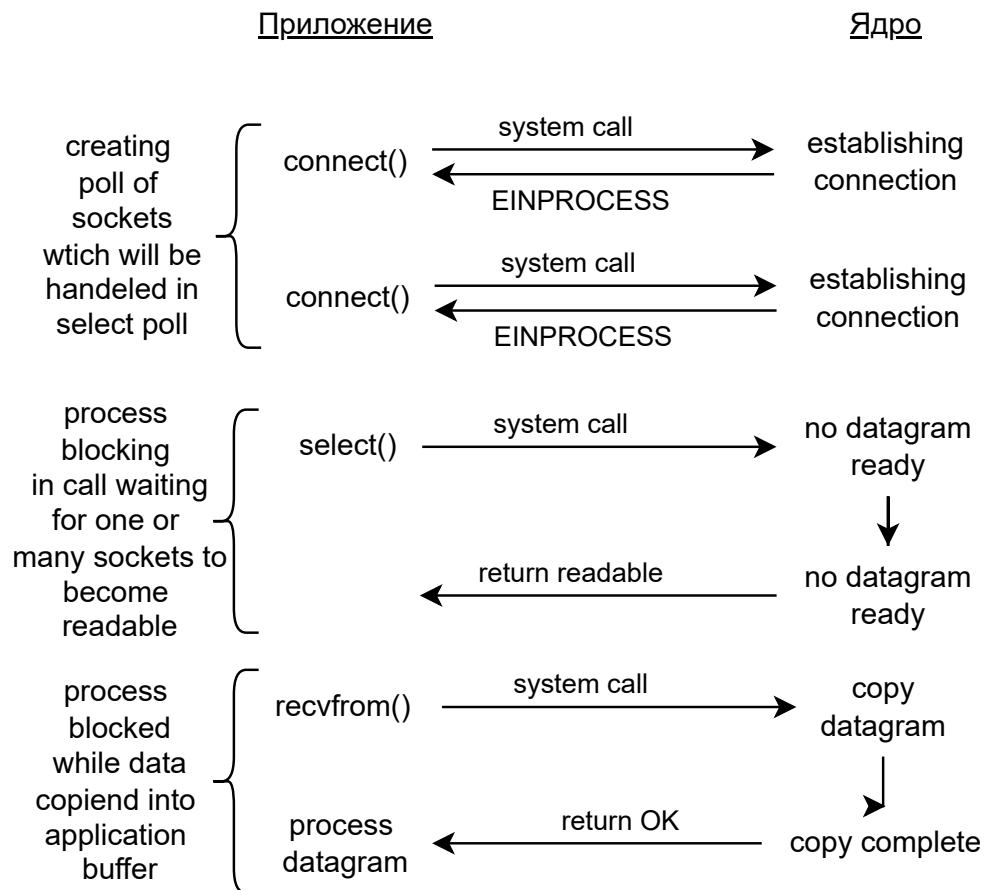
1 uint16_t htons(uint16_t hostint16) // host to network short
2 uint32_t htonl(uint32_t hostint32) // host to network long
3 ...      ntohs() // network to host short
4 ...      ntohl() // network to host long

```

## 1.9. Примеры реализации взаимодействия процессов по модели клиент-сервер с использованием сокетов и мультиплексированием (лаб. раб.)

Сетевые сокет с мультиплексированием:

Мультиплексирование - альтерната многопоточности (созданию дочернего процесса/-потока для обработки каждого соединения)



Это детализированная схема: клиенты вызывают connect() и создается пул сокетов.

Для сокращения времени блокировки сервера в ожидании соединения используется `select()` (пока соединение не возникнет, сервер будет блокирован на `асепт()`, т.е. будет в состоянии пассивного ожидания соединения), т.к. время установления соединения со многими клиентами меньше, чем с каждым конкретным клиентом в определенной последовательности.

В результате `select()` создает пул соединений. Есть макрос, который “реагирует” на возникновение хотя бы одного соединения. В результате будет вызван `асепт()`, который последовательно принимает соединения.

Для создания пула соединений можно использовать массив.

Мультиплексор опрашивает соединения. Когда соединение готово, оно фиксируется ядром.

Мультиплексоры: `select pool pselect epoll`

Код клиента

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <sys/types.h>
4 #include <sys/socket.h>
5 #include <netinet/in.h>
6 #include <netdb.h>
7 #include <string.h>
8 #include <unistd.h>
9 #include <fcntl.h>
10 #include <errno.h>
11
12 #define SERVER_PORT 8080
13 #define MSG_LEN 64
14
15 int main(void)
16 {
17     setbuf(stdout, NULL);
18
19     struct sockaddr_in serv_addr =
20     {
21         .sin_family = AF_INET,
22         .sin_addr.s_addr = INADDR_ANY,
23         .sin_port = htons(SERVER_PORT)
```

```

24     };
25     socklen_t serv_len;
26
27     char buf[MSG_LEN];
28
29     int sock_fd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
30     if (sock_fd == -1)
31         // error handling
32
33     if (connect(sock_fd, (struct sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr)) <
34         0)
35         // error handling
36
37     char input_msg[MSG_LEN], output_msg[MSG_LEN];
38     sprintf(output_msg, "%d", getpid());
39
40     if (write(sock_fd, output_msg, strlen(output_msg) + 1) == -1)
41         // error handling
42
43     printf("Client_send: %d\n", getpid());
44
45     if (read(sock_fd, input_msg, MSG_LEN) == -1)
46         // error handling
47
48     printf("Client_receive: %s\n", input_msg);
49     close(sock_fd);
50     return EXIT_SUCCESS;
51 }

```

#### Код сервера

```

1  #include <stdlib.h>
2  #include <stdio.h>
3  #include <signal.h>
4  #include <sys/socket.h>
5  #include <netinet/in.h>
6  #include <string.h>
7  #include <unistd.h>
8  #include <fcntl.h>
9  #include <errno.h>

```

```

10 #include <sys/epoll.h>
11
12 #define MAX_EVENTS_COUNT 100
13 #define SERVER_PORT 8080
14 #define MSG_LEN 64
15
16 static int sock_fd_global;
17
18 void server_shutdown(int signum)
19 {
20     printf("\nShutting down server ... \n");
21     close(sock_fd_global);
22     exit(EXIT_SUCCESS);
23 }
24
25 int handle_event(int sock_fd)
26 {
27     struct sockaddr_in client_addr;
28     socklen_t client_len;
29     char input_msg[MSG_LEN];
30
31     int bytes = read(sock_fd, input_msg, MSG_LEN);
32
33     if (bytes == 0)
34         return(EXIT_SUCCESS);
35
36     if (bytes == -1)
37     {
38         perror("read");
39         return EXIT_FAILURE;
40     }
41
42     printf("Server receive: %s\n", input_msg);
43
44     char output_msg[MSG_LEN];
45     sprintf(output_msg, "%s%d", input_msg, getpid());
46
47     if (write(sock_fd, output_msg, MSG_LEN) == -1)

```

```

48     // error handling
49
50     printf("Server_send:____%s_\n", output_msg);
51
52     return EXIT_SUCCESS;
53 }
54
55 int main(void)
56 {
57     setbuf(stdout, NULL);
58
59     struct epoll_event ev, events[MAX_EVENTS_COUNT];
60     int listen_sock, nfds, epoll_fd;
61
62     struct sockaddr_in serv_addr =
63     {
64         .sin_family = AF_INET,
65         .sin_addr.s_addr = INADDR_ANY,
66         .sin_port = htons(SERVER_PORT)
67     };
68
69     listen_sock = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
70     if (listen_sock == -1)
71         // error handling
72     sock_fd_global = listen_sock;
73
74     if (bind(listen_sock, (struct sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr))
75         == -1)
76         // error handling
77
78     if (listen(listen_sock, 1) == -1)
79         // error handling
80
81     signal(SIGINT, server_shutdown);
82     signal(SIGTERM, server_shutdown);
83     printf("Server_is_working.\n(Press_Ctrl+C_to_stop)\n");
84
85     epoll_fd = epoll_create1(0);

```

```

85 if (epoll_fd == -1)
86     // error handling
87
88     ev.events = EPOLLIN;
89     ev.data.fd = listen_sock;
90 if (epoll_ctl(epoll_fd, EPOLL_CTL_ADD, listen_sock, &ev) == -1)
91     // error handling
92
93 for (;;)
94 {
95     nfds = epoll_wait(epoll_fd, events, MAX_EVENTS_COUNT, -1);
96     if (nfds == -1)
97         // error handling
98
99     for (int n = 0; n < nfds; ++n)
100    {
101        if (events[n].data.fd == listen_sock)
102        {
103            struct sockaddr client_addr;
104            socklen_t client_len;
105
106            int conn_sock = accept(listen_sock, (struct sockaddr *)&
107                                client_addr, &client_len);
108            if (conn_sock == -1)
109                // error handling
110
111            int status = fcntl(conn_sock, F_SETFL, fcntl(conn_sock, F_GETFL,
112                                                         0) | O_NONBLOCK);
113            if (status == -1)
114                // error handling
115
116            ev.events = EPOLLIN | EPOLLET;
117            ev.data.fd = conn_sock;
118            if (epoll_ctl(epoll_fd, EPOLL_CTL_ADD, conn_sock, &ev) == -1)
119                // error handling
120        }
121    }
122    else if (handle_event(events[n].data.fd) != EXIT_SUCCESS)
123    {

```

```
121         close(listen_sock);
122         exit(EXIT_FAILURE);
123     }
124 }
125 }
126
127 close(listen_sock);
128 return EXIT_SUCCESS;
129 }
```