day11

协议:

一组规则。

分层模型结构:

```
1 OSI七层模型: 物、数、网、传、会、表、应
2 TCP/IP 4层模型: 网(链路层/网络接口层)、网、传、应
4 应用层: http、ftp、nfs、ssh、telnet。。。
6 传输层: TCP、UDP
8 网络层: IP、ICMP、IGMP
10 链路层: 以太网帧协议、ARP
```

c/s模型--客户端-服务器:

1 | client-server

b/s模型--浏览器-服务器:

browser-server

	C/S	B/S
优点:	缓存大量数据、协议选择灵活	安全性、跨平台、开发工作量较小速度快
缺点:	安全性、跨平台、开发工作量较大	不能缓存大量数据、严格遵守 http

需要安装 客户端

网络传输流程:

```
1 数据没有封装之前,是不能在网络中传递。
2 3 数据-》应用层-》传输层-》网络层-》链路层 --- 网络环境
```

以太网帧协议:

1 ARP协议:根据 Ip 地址获取 mac 地址。

2

以太网帧协议:根据mac地址,完成数据包传输。

IP协议:

```
      1
      版本: IPv4、IPv6 -- 4位

      2
      TTL: time to live 。 设置数据包在路由节点中的跳转上限。每经过一个路由节点,该值-1,减为0的路由,有义务将该数据包丢弃

      4
      ipl: 32位。--- 4字节
      192.168.1.108 --- 点分十进制 IP地址 (string) --- 二进制

      6
      目的IP: 32位。--- 4字节
```

IP地址:可以在网络环境中,唯一标识一台主机。

端口号:可以网络的一台主机上,唯一标识一个进程。

ip地址+端口号:可以在网络环境中,唯一标识一个进程。

UDP:

16位: 源端口号。 2^16 = 65536

1 16位:目的端口号。

TCP协议:记住

```
1 16位: 源端口号。 2^16 = 65536

2 16位: 目的端口号。

4 32序号;

6 7 32确认序号。

8 9 6个标志位。

10 16位窗口大小。 2^16 = 65536
```

socket-1

网络套接字: socket(中文 插座的意思)

```
1 一个文件描述符指向一个套接字(该套接字内部由内核借助两个缓冲区实现。)
2 3 在通信过程中, 套接字一定是成对出现的。 有插 座,就得有插头
4 一堆套接字
```

网络字节序函数:

网络字节序是指在网络通信中使用的一种标准的字节排列方式,规定了多字节数据的高字节在前,低字节在后的排列方式,即 **大端字节序(Big-Endian)**。这种格式被广泛用于网络协议,以确保不同系统之间数据的正确传输和解析。

```
17 因此 转到port 大多是 short
```

18 转到 网络 大多是 long

由于 小端到大端,不能直接读,所以需要转换

```
host to network long 32位
h-to-n-l
host to network short 16位
htons
以及反过来
```

```
1 | uint32_t htonl(uint32_t hostlong);
```

atoi

atoi 是 C 标准库中的一个函数,用于将字符串转换为整数。它的名称来源于 "ASCII to integer"。

IP地址转换函数inet_pton:

```
-般的: 192.168.1.1 \rightarrow \text{string} \rightarrow \text{atoi} \rightarrow \text{int} \rightarrow \text{htonl} \rightarrow \text{网络字节序} 扎样太麻烦烦,下面是整合的 函数
```

inet_pton 是一个在 C 语言中用于将字符串形式的 IP 地址转换为二进制形式的函数,适用于 IPv4 和 IPv6 地址。其名称来源于 "presentation to network" (表示形式到网络字节序)。

inet_pton () 成功时返回 1 (网络地址已成功转换)。如果 src 不包含表示指定地址族中有效网络地址的字符串,则返回 0。如果 af 不包含有效的地址系列,则返回 -1 并将errno 设置为 EAFNOSUPPORT。

```
const char *inet_ntop(int af, const void *src, char *dst, socklen_t size); 网络字节序 ---> 本地字节序 (string IP)
```

af: AF_INET, AF_INET6

src: 网络字节序IP地址

```
1 dst: 本地字节序 (string IP)
2 size: dst 的大小。 缓冲区大小
4 返回值: 成功: dst。
6 失败: NULL
```

sockaddr地址结构 -- 函数参数:

IP + port → 在网络环境中唯一标识一个进程。

man 7 ip 查看 该结构

```
struct sockaddr_in {
    sa_family_t sin_family; /* address family: AF_INET */
    in_port_t sin_port; /* port in network byte order */
    struct in_addr sin_addr; /* internet address */
};

/* Internet address */
struct in_addr {
    uint32_t s_addr; /* address in network byte order */
};

$1: MSANTE in_addr {
    uint32_t s_addr; /* address in network byte order */
};

$2: 端口的网络字节序 --- htons
    表示端口号。端口号是 16 位整数,但需要以 网络字节序(大端字节序)存储,因此通常使用 htons() 函数将主机字节序转换为网络字节序。

$3: 网络地址 使用整合的 inet_pton 不是点分十进制
    在计算机内部和网络传输中,网络地址通常使用 二进制形式,并按照 网络字节序(大端字节序),进行存储和传输。
```

用法:

```
struct sockaddr_in addr; //强转实现 对应

addr.sin_family = AF_INET/AF_INET6

addr.sin_port = htons(9527);

int dst;

inet_pton(AF_INET, "192.157.22.45", (void *)&dst);

addr.sin_addr.s_addr = dst; // 这三行 一般不这么用 下面那么用

[*] addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY); 取出系统中有效的任意IP地址。二进制类型。

//INADDR_ANY 是自动取 系统中有效的 ip地址,且是 二进制类型,因此使用 htonl函数

bind(fd, (struct sockaddr *)&addr, size); // 强转实现 对应
```

htonl 和 inet_pton区别

htonl(): 用于整数数据的字节顺序转换,将主机字节序(例如,小端字节序)转换为网络字节序(大端字节序)。它通常用于处理端口号和IP地址(IPv4地址)的网络字节序表示。

inet_pton():将 点分十进制的 IP 地址 字符串转换为 网络字节序 的二进制地址形式,存储在struct in_addr 或 struct in6_addr 中,适用于网络编程中处理 IP 地址。

socket函数-创建套接字:

```
#include <sys/socket.h>

int socket(int domain, int type, int protocol); 创建一个 套接字

domain: AF_INET、AF_INET6、AF_UNIX(本地套接字) ip地址类型

type: SOCK_STREAM、SOCK_DGRAM 数据传输协议 流式通信(代表:tcp) 和 数据报通信(代表:udp)。

protocol: 0 表示 选用协议的 代表协议

返回值:

成功: 新套接字所对应文件描述符

失败: -1 errno

fd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM,0)
```

用途: 初始化网络通信的入口, 用于创建服务器或客户端的通信接口。

bind函数-绑定(ip+端口号)地址结构

指定服务器监听的本地地址和端口号,使得客户端可以连接到服务器。

```
#include <arpa/inet.h>
int bind(int sockfd, const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen);
给socket绑定一个 地址结构 (IP+port)

sockfd: socket 函数返回值

struct sockaddr_in addr;

addr.sin_family = AF_INET; // 与socket第一个参数一致

addr.sin_port = htons(8888);

addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);

addr: 传入参数(struct sockaddr *)&addr // 强转实现 对应., 新的此 addr 是 struvt sockaddr_in ipv4 结构

addrlen: sizeof(addr) 地址结构的大小。

返回值:

成功: 0

失败: -1 errno
```

listen函数: 设置同时监听个数

用途: 服务器进入监听状态, 准备接收客户端连接。

```
1 int listen(int sockfd, int backlog); 设置同时与服务器建立连接的上限数。 (同时进行3次握手的客户端数量)
2 sockfd: socket 函数返回值
4 backlog: 上限数值。最大值 128.
6    返回值:
8    成功: 0
10    失败: -1 errno
```

accept函数- 阻塞监听客户端连接

• **用途**:服务器与客户端建立连接,进入通信状态。

int accept(int sockfd, struct sockaddr *addr, socklen_t *addrlen); 阻 塞等待客户端建立连接,成功的话,返回一个与客户端成功连接的socket文件描述符。

sockfd: socket 函数返回值

addr: 传出参数。成功与服务器建立连接的那个客户端的地址结构 (IP+port) -----

没有了 const

socklen_t clit_addr_len = sizeof(addr);

addrlen: 传入传出。 &clit_addr_len

入: addr的大小。 出: 客户端addr实际大小。 对于 struct sockaddr_in, 通常返回值仍然是 sizeof(struct

sockaddr_in),但在某些协议扩展或特定情况下可能不同。

```
      1
      返回值:

      2

      3
      成功: 能与客户端进行数据通信的 socket 对应的文件描述。

      4

      5
      失败: -1 , errno
```

区别 bind 和 accept 的 addr参数

bind 里 是传入参数,有 const 修饰 accept 里 是传出参数,无 const修饰 bind里 addr 绑定的是 服务端自己的 地址结构 accept里 addr 绑定的是 客户端的 地址结构

客户端一般不需要 bind

在客户端,不使用,将会是 隐式绑定

connect函数-与服务器建立连接

```
int connect(int sockfd, const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen);
使用现有的 socket 与服务器建立连接

sockfd: socket 函数返回值

struct sockaddr_in srv_addr; // 服务器地址结构

srv_addr.sin_family = AF_INET;

srv_addr.sin_port = 9527 跟服务器bind时设定的 port 完全一致。

inet_pton(AF_INET, "服务器的IP地址", &srv_adrr.sin_addr.s_addr);

addr: 传入参数。服务器的地址结构

addrlen: 服务器的地址结构

kup addrlen: 服务器的地址结构

tup addrlen: 服务器的地址结构的大小

wup addrlen: 服务器的地址结构的大小

wup addrlen: 服务器的地址结构的大小

wup addrlen: 服务器的地址结构,采用"隐式绑定".
```

特别注意: addr的参数 有些 不能随便设置

套接字个数 -- 很重要

```
一个客户端, 一个服务端, 但是有 三个 套接字
一对 通信的
一个 服务端监听的
```

服务端监听套接字 (listening socket)

- 服务端通过 socket() 创建的套接字,用于监听客户端的连接请求。
- 这是一个 被动套接字, 只负责接受连接请求, 不直接用于数据通信。
- 在 bind() 后绑定到特定的 IP 和端口,通过 listen() 开始监听连接。

服务端通信套接字 (connected socket)

- 服务端通过 accept() 从监听套接字中获取的新套接字,用于与某个客户端进行通信。
- 每当一个客户端连接成功,服务端会创建一个新的通信套接字,与该客户端独立通信。

客户端套接字 (client socket)

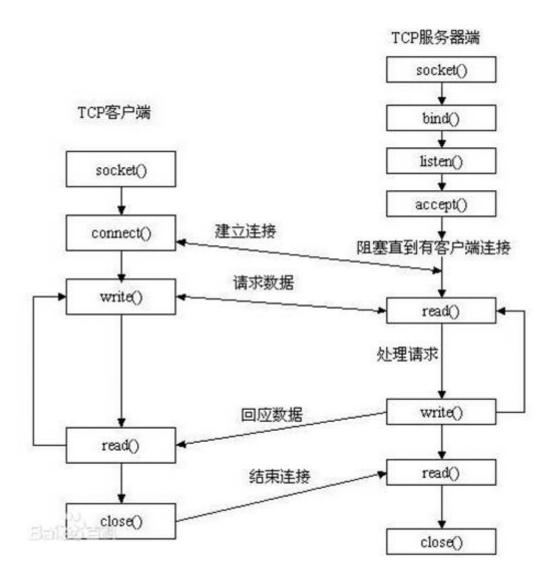
- 客户端通过 socket() 创建的套接字,主动发起与服务端的连接请求。
- 这个套接字在 connect() 成功后,直接用于与服务端通信。

就比如, 酒店门口有一个迎宾小姐, 把你领进房间, 房间有另一个人 接待你

TCP通信流程分析:

```
server:
     1. socket() 创建socket
     2. bind() 绑定服务器地址结构
     3. listen()设置监听上限, (同时进行3次握手的客户端数量)
      4. accept() 阻塞监听客户端连接
      5. read(fd) 读socket获取客户端数据
     6. 小--大写 toupper()
     7. write(fd)
      8. close();
18 | client:
     1. socket() 创建socket
      2. connect(); 与服务器建立连接 ip和端口号
      3. write() 写数据到 socket
      4. read() 读转换后的数据。
      5. 显示读取结果
```

流程图-重中之重



补充-1 socket实例-1 server

大小写转换

该server实例, 在没有客户端的情况下, 可以使用nc 命令, 进行通讯

一般不会自动退出 程序, 需手动停止, 或者 客户端发 终止信号

```
#include <stdio.h>
#include <ctype.h>
#include <sys/socket.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <unistd.h>
#include <errno.h>
#include <pthread.h>
```

```
#define SERV_PORT 9527
void sys_err(const char *str)
   perror(str);
   exit(1);
int main(int argc, char *argv[])
   int lfd = 0, cfd = 0;
   int ret, i;
   char buf[BUFSIZ], client_IP[1024];
   socklen_t clit_addr_len;
                                        // IPv4
   serv_addr.sin_family = AF_INET;
   serv_addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY); // ��d�����������
   lfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0); //♦♦♦♦h♦♦ socket
   if (lfd = -1) {
      sys_err("socket error");
   bind(lfd, (struct sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr));//
♦♦♦♦♦♦socket♦Ø♦ØØØØIP+port)
   listen(lfd, 128);
                                 // 000Ü0000000
   clit_addr_len = sizeof(clit_addr); // ��d�ɔ�� ��û��C
   cfd = accept(lfd, (struct sockaddr *)&clit_addr, &clit_addr_len); //
if (cfd = -1)
      sys_err("accept error");
   printf("client ip:%s port:%d\n",
          inet_ntop(AF_INET, &clit_addr.sin_addr.s_addr, client_IP,
sizeof(client_IP)),
          ntohs(clit_addr.sin_port)); // 可以拿到 客户端的ip和端口
   while (1) {
      ret = read(cfd, buf, sizeof(buf));
                                       // 00000000000
      write(STDOUT_FILENO, buf, ret);
                                        // ���L�鮗
      for (i = 0; i < ret; i++)</pre>
                                        // Сд -- ��д
          buf[i] = toupper(buf[i]);
      write(cfd, buf, ret);
                                        // 0000д00д00000010
```

补充-2 client

```
#include <stdio.h>
   #include <sys/socket.h>
3 #include <arpa/inet.h>
4 #include <stdlib.h>
5 #include <string.h>
   #include <errno.h>
  #include <pthread.h>
  #define SERV_PORT 9527
  void sys_err(const char *str)
      perror(str);
      exit(1);
   int main(int argc, char *argv[])
      int cfd;
      int conter = 10;
      char buf[BUFSIZ];
      struct sockaddr_in serv_addr; // 服务器地址结构
       serv_addr.sin_family = AF_INET;
       serv_addr.sin_port = htons(SERV_PORT);
       inet_pton(AF_INET, "127.0.0.1", &serv_addr.sin_addr);
       cfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
       if (cfd = -1)
          sys_err("socket error");
       int ret = connect(cfd, (struct sockaddr *)&serv_addr,
   sizeof(serv_addr));
      if (ret \neq 0)
          sys_err("connect err");
      while (conter--) {
          write(cfd, "hello\n", 6);
```

```
ret = read(cfd, buf, sizeof(buf));
    write(STDOUT_FILENO, buf, ret);
    sleep(1);

43     sleep(1);

44     }

45     close(cfd);

47     return 0;

49  }

50
```

客户端注意点:

客户端不需要 设置客户端的 地址结构, 也就是 bind函数, 会隐式确定 connect函数, 里面是 服务端的 ip和port

nc命令

nc (全称为 Netcat) 是一款功能强大的网络工具,用于调试和网络通信。它支持 TCP 和 UDP 协议,能够作为客户端或服务器工作。

基本功能

1. 监听端口: 作为服务端接收连接。

2. 发起连接: 作为客户端连接到目标主机和端口。

3. 数据传输: 发送或接收数据流。

4. 端口扫描:扫描目标主机的开放端口。

5. 文件传输: 通过网络传递文件。

```
1 nc [选项] [目标地址] [端口]
```

常见用法

1. 简单监听端口

在本地端口 1234 上监听,等待连接:

```
1 | nc -l -p 1234
```

2. 发起 TCP 连接

连接到 192.168.1.100 的 80 端口:

```
1 | nc 192.168.1.100 80
```

3. 文件传输

服务端监听并接收文件:

```
1 nc -l -p 1234 > received_file.txt
```

客户端发送文件:

```
1 | nc 192.168.1.100 1234 < file_to_send.txt
```

4. 端口扫描

扫描目标主机的指定端口范围 (如 1-1000):

```
1 nc -z -v 192.168.1.100 1-1000
```

5. 测试 UDP 连接

服务端监听 UDP 端口:

1 nc -u -l -p

网络编程 常用头文件

<sys/socket.h> : 定义套接字函数和相关常量。

<netinet/in.h> : 定义网络地址结构和协议。

<arpa/inet.h> : 提供 IP 地址转换的工具函数。

<unistd.h> : 定义 close 等函数。

<string.h>: 处理字符串和内存操作。

<errno.h> : 提供错误码。

day12

三次握手(tcp):

- 主动发起连接请求端,发送 SYN 标志位,请求建立连接。 携带序号号、数据字节数(0)、滑动窗口大小。
- 3 被动接受连接请求端,发送 ACK 标志位,同时携带 SYN 请求标志位。携带序号、确认序号、数据字节数(0)、滑动窗口大小。
- 5 主动发起连接请求端,发送 ACK 标志位,应答服务器连接请求。携带确认序号。

这个连接请求端, 好像表达的有问题

四次挥手(tcp): 关闭连接

1 主动关闭连接请求端, 发送 FIN 标志位。

2

3 被动关闭连接请求端, 应答 ACK 标志位。 ---- 半关闭完成。

关的是 缓冲区, 而不是整个 套接字

1 被动关闭连接请求端, 发送 FIN 标志位。

2

三主动关闭连接请求端, 应答 ACK 标志位。 ---- 连接全部关闭

滑动窗口:

1 发送给连接对端,本端的缓冲区大小(实时),保证数据不会丢失。

回看 socket里面的 c/s tcp模型图,对应这个 三次握手,四次挥手(课件)

socket-2

错误处理函数(自己封装函数):

1 封装目的:

2

在 server.c 编程过程中突出逻辑,将出错处理与逻辑分开,可以直接跳转man手册。

1 [wrap.c] [wrap.h]

存放网络通信相关常用 自定义函数

存放 网络通信相关常用 自定义

函数原型(声明)。

命名方式:系统调用函数首字符大写,方便查看man手册

如: Listen()、Accept();

6

函数功能: 调用系统调用函数, 处理出错场景。

8

在 server.c 和 client.c 中调用 自定义函数

11

l │联合编译 server.c 和 wrap.c 生成 server

13 client.c 和 wrap.c 生成 client

补充-1 封装错误处理函数

对于 函数名,如果 大写,仍然可以跳转man手册

因此, 使用大写 封装 原函数的 错误处理信息

```
#ifndef __WRAP_H_
   #define __WRAP_H_
5 void perr_exit(const char *s);
6 int Accept(int fd, struct sockaddr *sa, socklen_t *salenptr);
   int Bind(int fd, const struct sockaddr *sa, socklen_t salen);
8 int Connect(int fd, const struct sockaddr *sa, socklen_t salen);
   int Listen(int fd, int backlog);
   int Socket(int family, int type, int protocol);
   ssize_t Read(int fd, void *ptr, size_t nbytes);
   ssize_t Write(int fd, const void *ptr, size_t nbytes);
   int Close(int fd);
   ssize_t Readn(int fd, void *vptr, size_t n);
15 | ssize_t Writen(int fd, const void *vptr, size_t n);
   ssize_t my_read(int fd, char *ptr);
   ssize_t Readline(int fd, void *vptr, size_t maxlen);
   #endif
```

```
int Bind(int fd, const struct sockaddr *sa, socklen_t salen)
    if ((n = bind(fd, sa, salen)) < 0)
        perr_exit("bind error");
int Connect(int fd, const struct sockaddr *sa, socklen_t salen)
   if ((n = connect(fd, sa, salen)) < 0)</pre>
        perr_exit("connect error");
int Listen(int fd, int backlog)
    if ((n = listen(fd, backlog)) < 0)</pre>
        perr_exit("listen error");
int Socket(int family, int type, int protocol)
    if ((n = socket(family, type, protocol)) < 0)</pre>
        perr_exit("socket error");
ssize_t Read(int fd, void *ptr, size_t nbytes)
    ssize_t n;
again:
    if ( (n = read(fd, ptr, nbytes)) = -1) {
        if (errno = EINTR)
            goto again;
```

```
ssize_t Write(int fd, const void *ptr, size_t nbytes)
   ssize_t n;
again:
    if ((n = write(fd, ptr, nbytes)) = -1) {
        if (errno = EINTR)
           goto again;
int Close(int fd)
   if ((n = close(fd)) = -1)
       perr_exit("close error");
ssize_t Readn(int fd, void *vptr, size_t n)
   size_t nleft;
   ssize_t nread;
   char *ptr;
   ptr = vptr;
   nleft = n;
   while (nleft > 0) {
        if ((nread = read(fd, ptr, nleft)) < 0) {</pre>
            if (errno = EINTR)
                nread = 0;
        } else if (nread = 0)
       nleft -= nread;
       ptr += nread;
    return n - nleft;
ssize_t Writen(int fd, const void *vptr, size_t n)
   size_t nleft;
    ssize_t nwritten;
```

```
const char *ptr;
    ptr = vptr;
    nleft = n;
    while (nleft > 0) {
        if ( (nwritten = write(fd, ptr, nleft)) ≤ 0) {
            if (nwritten < 0 && errno = EINTR)</pre>
                nwritten = 0;
        nleft -= nwritten;
        ptr += nwritten;
static ssize_t my_read(int fd, char *ptr)
   static int read_cnt;
    static char *read_ptr;
    static char read_buf[100];
   if (read_cnt ≤ 0) {
again:
        if ( (read_cnt = read(fd, read_buf, sizeof(read_buf))) < 0) {</pre>
            if (errno = EINTR)
                goto again;
        } else if (read_cnt = 0)
        read_ptr = read_buf;
   read_cnt--;
    *ptr = *read_ptr++;
ssize_t Readline(int fd, void *vptr, size_t maxlen)
    char c, *ptr;
   ptr = vptr;
        if ((rc = my_read(fd, \&c)) = 1) {
            *ptr++ = c;
                break;
            *ptr = 0;
```

通过封装,降低 主函数的 长度,强化处理逻辑

read和write局限

在系统中, 用系统调用

不在系统中时, 多用库函数, 提高效率, 自己封装read 会有点麻烦

但是

在 sockrt里, 不能用 库函数 fread, fwrite, 因为需要 文件结构体指针

但 socket里 只有文件描述符

readn 自封装(见课程):

读N个字节

readline:

read 函数的返回值(重点):

```
网络编程中, read返回0 非常重要
= 0 已经读到结尾 (对端已经关闭)
```

多进程并发服务器: server.c

只用子进程 处理, 父进程 持续监听, 因此 每个子进程 开始时, 必须关闭 最初的 服务器第一个 套接字

```
1 1. Socket();
               创建 监听套接字 lfd
2 2. Bind() 绑定地址结构 Strcut scokaddr_in addr;
3 3. Listen();
  4. while (1) {
    cfd = Accpet(); 接收客户端连接请求。
    pid = fork();
    close(lfd) 关闭用于建立连接的套接字 lfd
     read()
       write()
    } else if (pid > 0) {
       close(cfd); 关闭用于与客户端通信的套接字 cfd
       contiue;
23 5. 子进程:
   close(lfd)
    read()
```

```
29 小一大
30
31 write()
32
33 父进程:
34
35 close(cfd);
36
37 注册信号捕捉函数: SIGCHLD
38
39 在回调函数中,完成子进程回收
40
41 while (waitpid());
```

多线程并发服务器: server.c

```
1. Socket(); 创建 监听套接字 lfd
  2. Bind() 绑定地址结构 Strcut scokaddr_in addr;
  3. Listen();
  4. while (1) {
     cfd = Accept(lfd, );
    pthread_create(&tid, NULL, tfn, (void *)cfd);
     pthread_detach(tid);     // pthead_join(tid, void **); 新线
   程---专用于回收子线程。
16 5. 子线程:
     void *tfn(void *arg)
         // close(lfd) 不能关闭。 主线程要使用lfd 线程共享 fd
      read(cfd)
         write(cfd)
         pthread_exit ((void *)10);
```

```
兄弟线程之间可以回收 pthread_join
兄弟进程 不能, 所以才有了 信号捕捉 SIGCHLD 处理子进程退出
```

补充-1 多进程并发服务器 实例

```
#include <ctype.h>
  #include <stdlib.h>
   #include <sys/wait.h>
5 #include <string.h>
   #include <strings.h>
   #include <unistd.h>
8 #include <errno.h>
   #include <signal.h>
10 #include <sys/socket.h>
   #include <arpa/inet.h>
   #include <pthread.h>
   #include "wrap.h"
   #define SRV_PORT 9999
   void catch_child(int signum)
       while ((waitpid(0, NULL, WNOHANG)) > 0);
  int main(int argc, char *argv[])
       int lfd, cfd;
       pid_t pid;
       struct sockaddr_in srv_addr, clt_addr;
       socklen_t clt_addr_len;
       char buf[BUFSIZ];
       int ret, i;
       bzero(&srv_addr, sizeof(srv_addr));
       srv_addr.sin_family = AF_INET;
       srv_addr.sin_port = htons(SRV_PORT);
       srv_addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
       lfd = Socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
       Bind(lfd, (struct sockaddr *)&srv_addr, sizeof(srv_addr));
       Listen(lfd, 128);
       clt_addr_len = sizeof(clt_addr);
       while (1) {
           cfd = Accept(lfd, (struct sockaddr *)&clt_addr, &clt_addr_len);
```

```
pid = fork();
    if (pid < 0) {</pre>
        perr_exit("fork error");
    } else if (pid = 0) {
        close(lfd);
        break;
        struct sigaction act;
        act.sa_handler = catch_child;
        sigemptyset(&act.sa_mask);
        act.sa_flags = 0;
        ret = sigaction(SIGCHLD, &act, NULL);
        if (ret \neq 0) {
           perr_exit("sigaction error");
        close(cfd);
if (pid = 0) {
    for (;;) {
        ret = Read(cfd, buf, sizeof(buf));
        if (ret = 0) {
            close(cfd);
            exit(1);
        for (i = 0; i < ret; i++)</pre>
            buf[i] = toupper(buf[i]);
        write(cfd, buf, ret);
        write(STDOUT_FILENO, buf, ret);
```

memset函数和bzero函数

memset 函数

memset 是一个标准的 C 库函数,用于将某个值填充到一块内存区域中。

函数原型

void *memset(void *s, int c, size_t n);

参数说明

• s:指向需要初始化的内存区域的指针。

• c : 要填充的值 (会被转换为无符号字符类型,即 unsigned char)。

• n:需要填充的字节数。

功能

将内存区域的前 n 个字节设置为值 c 。

bzero 函数

bzero 是一个非标准函数,主要用于将一块内存清零。

函数原型

void bzero(void *s, size_t n);

参数说明

• s : 指向需要清零的内存区域的指针。

• n:需要清零的字节数。

功能

将内存区域的前 n 个字节设置为 0。

在现代 C 编程中, 优先使用 memset 替代 bzero , 因为:

- memset 是标准库函数,具有更好的兼容性和移植性。
- bzero 在一些新的系统 (如 Linux 的 glibc) 中已经被标记为过时,可能会引发警告。

wait函数 和 信号捕捉实现 回收进程区别

wait 系列函数

wait 和 waitpid 是最直接的方式,用于等待子进程退出并回收其资源。

关键点

- wait: 阻塞当前进程,直到任意子进程退出。
- waitpid:可以等待指定的子进程,支持非阻塞模式。

优点

- 精确控制: 父进程明确等待某个或任意子进程, 控制逻辑清晰。
- 支持非阻塞: 通过 waitpid 的 WNOHANG 选项,可以轮询子进程状态。

缺点

- 阻塞问题: wait 会阻塞父进程,如果没有子进程退出,父进程会一直等待。
- 繁琐: 需要显式调用 wait 或 waitpid , 父进程需要主动管理子进程。

信号捕捉 (SIGCHLD)

信号捕捉是通过处理 SIGCHLD 信号,在子进程退出时自动触发信号处理函数,用于回收子进程资源。

关键点

- 当子进程退出时,内核会向父进程发送 SIGCHLD 信号。
- 父进程可以在信号处理函数中调用 waitpid 来回收子进程。

优点

- 非阻塞: 信号处理是异步的, 不会阻塞父进程。
- 自动化: 无需主动轮询, 内核会在子进程退出时通知父进程。

缺点

- 信号竞争问题:如果在信号处理期间有多个子进程退出,可能需要额外的逻辑处理。
- 复杂度稍高:需要正确设置信号处理函数,处理好信号和主程序的逻辑。

补充-2 多线程并发服务器

多线程 需要数组 存线程id

```
#define MAXLINE 8192
#define SERV_PORT 8000
struct s_info {
                                  //定义一个结构体, 将地址结构跟cfd捆绑
    struct sockaddr_in cliaddr;
    int connfd;
void *do_work(void *arg)
   struct s_info *ts = (struct s_info*)arg;
    char buf[MAXLINE];
   char str[INET_ADDRSTRLEN]; //#define INET_ADDRSTRLEN 16 可用"
   while (1) {
       n = Read(ts→connfd, buf, MAXLINE);
           printf("the client %d closed...\n", ts→connfd);
                                                             //跳出循环,
           break;
        printf("received from %s at PORT %d\n",
               inet_ntop(AF_INET, &(*ts).cliaddr.sin_addr, str,
sizeof(str)),
               ntohs((*ts).cliaddr.sin_port));
       for (i = 0; i < n; i++)
           buf[i] = toupper(buf[i]);
       Write(STDOUT_FILENO, buf, n);
        Write(ts→connfd, buf, n);
                                                             //回写给客户
    Close(ts→connfd);
int main(void)
    struct sockaddr_in servaddr, cliaddr;
    socklen_t cliaddr_len;
    int listenfd, connfd;
    pthread_t tid;
    struct s_info ts[256]; //创建结构体数组.
    listenfd = Socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
                                                                 //创建
```

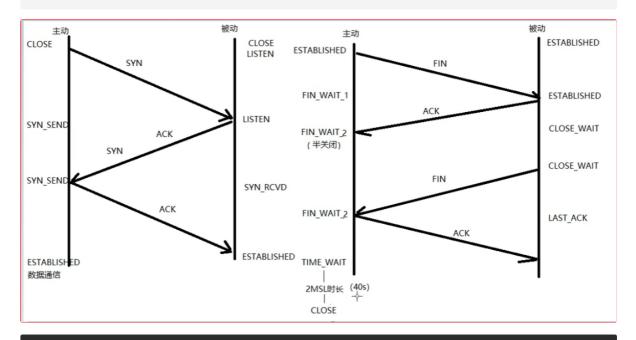
```
bzero(&servaddr, sizeof(servaddr));
结构清零
   servaddr.sin_family = AF_INET;
   servaddr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
     //指定本地任意IP
   servaddr.sin_port = htons(SERV_PORT);
     //指定端口号
   Bind(listenfd, (struct sockaddr *)&servaddr, sizeof(servaddr));
   Listen(listenfd, 128);
   while (1) {
       cliaddr_len = sizeof(cliaddr);
       connfd = Accept(listenfd, (struct sockaddr *)&cliaddr,
&cliaddr_len); // 阻塞监听客户端链接请求
       ts[i].cliaddr = cliaddr;
       ts[i].connfd = connfd;
       pthread_create(&tid, NULL, do_work, (void*)&ts[i]); //这里传值,会丢数
       pthread_detach(tid);
    //子线程分离,防止僵线程产生.
       i++;
```

32位系统: void* 通常占用4个字节。 **64位系统**: void* 通常占用8个字节。

day13

TCP状态时序图:

重点是 课件的 图



1 结合三次握手、四次挥手 理解记忆。

```
1. 主动发起连接请求端: CLOSE -- 发送SYN -- SEND_SYN -- 接收 ACK、SYN -- SEND_SYN -- 发送 ACK -- ESTABLISHED (数据通信态)

2. 主动关闭连接请求端: ESTABLISHED (数据通信态) -- 发送 FIN -- FIN_WAIT_1 -- 接收ACK -- FIN_WAIT_2 (半关闭)

-- 接收对端发送 FIN -- FIN_WAIT_2 (半关闭) -- 回发ACK -- TIME_WAIT (只有主动关闭连接方,会经历该状态)

-- 等 2MSL时长 -- CLOSE

3. 被动接收连接请求端: CLOSE -- LISTEN -- 接收 SYN -- LISTEN -- 发送 ACK、SYN -- SYN_RCVD -- 接收ACK -- ESTABLISHED (数据通信态)

4. 被动关闭连接请求端: ESTABLISHED (数据通信态) -- 接收 FIN -- ESTABLISHED (数据通信态) -- 发送ACK

12

-- CLOSE_WAIT (说明对端【主动关闭连接端】处于半关闭状态) -- 发送FIN -- LAST_ACK -- 接收ACK -- CLOSE
```

```
1 重点记忆: ESTABLISHED、FIN_WAIT_2 <→→ CLOSE_WAIT、TIME_WAIT (2MSL)
2 netstat -apn | grep 端口号
```

如果先关闭 服务端,服务端是 FIN_WAIT_2 状态 客户端是CLOSE_WAIT 课件上的 实线和虚线 两个图

注意 上面的总结,一直写的是 主动和被动,没有对应到 服务端,客户端,这个要注意,具体情况具体分析你

netstat

netstat 是一个命令行工具,用于显示网络连接、路由表、网络接口统计信息等。它是诊断网络问题和监控 网络活动的常用工具。

1 | netstat -a

• 显示所有活动的 TCP 和 UDP 连接以及监听端口。

1 netstat -ap

• 显示与端口或连接关联的程序名和 PID。

结合 grep 查找指定端口或服务

- 1 | netstat -an | grep <端口号> 或者 <服务程序>
- 例如, 查找 80 端口相关连接:

在某些现代 Linux 发行版中, netstat 已被标记为过时,建议使用 ss 命令替代。 ss 提供类似功能,但效率更高。

使用

- -a: 显示所有连接和监听端口,包括 TCP 和 UDP。
- -p: 显示与每个连接或端口关联的程序名及其 PID (需要管理员权限)。
- -n : 以数字形式显示地址和端口,而不是解析主机名或服务名称(提高显示速度)。

2MSL时长:

等待 如果被动关闭端没收到最后的ACK,一定会 反复发送 FIN, 因此这个 等待 2MSL 是必须的

```
1 一定出现在【主动关闭连接请求端】。 --- 对应 TIME_WAIT 状态。
2 保证,最后一个 ACK 能成功被对端接收。 (等待期间,对端没收到我发的ACK,对端会再次发送FIN请求。)
```

端口复用:

```
1 服务器先关闭,会有 TIME_WAIT状态,导致 2MSL时长,再次马上开启 是不行的
2 所以有了 端口复用
```

man手册无,不全,还得再书上找

这段代码 是死的,复制即用 bind之前

opt 非0 表示开启, 0表示关闭

```
int opt = 1; // 设置端口复用。

setsockopt(lfd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, (void *)&opt, sizeof(opt));

// 加peror检查
set---sock---opt
```

TIME_WAIT仍然在,但能用

半关闭:

```
在 dup2(3,4) close(3) 但4还能访问,
shutdowmn(3) 将3和4都会关闭
```

select多路IO转接(selcet, poll, epoll):

```
阻塞:
非阻塞忙轮询:
响应式: 多路io转接
```

select

```
      16
      返回值:

      17

      18
      > 0: 所有监听集合 (3个)中,满足对应事件的总数。

      19

      20
      0: 没有满足监听条件的文件描述符

      21

      22
      -1: errno
```

```
1 传入传出参数:
2 该函数 传进去的是要监听的, 传出来的 是 监听到发生事件的
```

集合使用位图, 因此有select 相关的 下列函数也要 注意

```
      1
      原理: 借助内核, select 来监听, 客户端连接、数据通信事件。

      2
      void FD_ZERO(fd_set *set); --- 清空一个文件描述符集合。 位图置0

      5
      fd_set rset;

      6
      FD_ZERO(&rset);

      8
      void FD_SET(int fd, fd_set *set); --- 将待监听的文件描述符,添加到监听集合中

      10
      FD_SET(3, &rset); FD_SET(5, &rset); FD_SET(6, &rset);
```

```
1 void FD_CLR(int fd, fd_set *set); --- 将一个文件描述符从监听集合中 移除。
2 FD_CLR (4, &rset);
4 int FD_ISSET(int fd, fd_set *set); --- 判断一个文件描述符是否在监听集合中。
6 返回值: 在: 1; 不在: 0;
8 FD_ISSET (4, &rset);
```

select思路分析:

```
1 int maxfd = 0;
2 lfd = socket(); 创建套接字
5 maxfd = lfd;
6 bind(); 绑定地址结构
8 listen(); 设置监听上限
10 fd_set rset, allset; 创建r监听集合
```

```
FD_ZERO(&allset); 将r监听集合清空
FD_SET(lfd, &allset); 将 lfd 添加至读集合中。
while (1) {
  rset = allset; 保存监听集合
 ret = select(lfd+1, &rset, NULL, NULL, NULL);    监听文件描述符集合
对应事件。
 if (ret > 0) {
                         有监听的描述符满足对应事件
     if (FD_ISSET(lfd, &rset)) { // 1 在。 0不在。
        cfd = accept (); 建立连接,返回用于通信的文件描述符
        maxfd = cfd;
        FD_SET(cfd, &allset);       添加到监听通信描述符集合中。
     for (i = lfd+1; i ≤ 最大文件描述符; i++) {
        FD_ISSET(i, &rset) 有read、write事件
        read ()
        小 -- 大
        write();
```

select优缺点:

```
      1
      缺点: 监听上限受文件描述符限制。 最大 1024.

      2
      检测满足条件的fd, 自己添加业务逻辑提高小。 提高了编码难度。

      4
      (监听3,1023) 就必须循环1000多遍,效率低

      5
      优点: 跨平台。win、linux、macOS、Unix、类Unix、mips

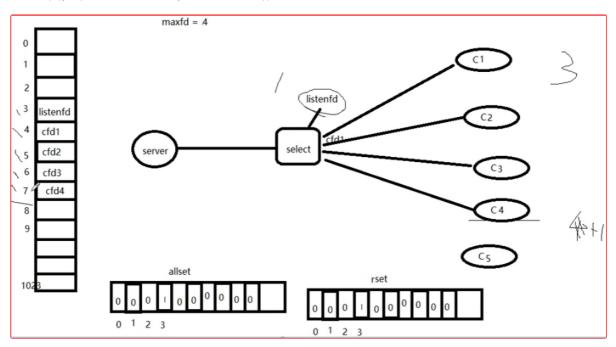
      7
      epoll 只能在 linux中用
```

补充-1 select实例

```
1 #include <stdio.h>
  #include <stdlib.h>
3 #include <unistd.h>
4 #include <string.h>
5 | #include <arpa/inet.h>
  #include <ctype.h>
  #include "wrap.h"
  #define SERV_PORT 6666
  int main(int argc, char *argv[])
     struct sockaddr_in clie_addr, serv_addr;
      socklen_t clie_addr_len;
      listenfd = Socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
      int opt = 1;
      setsockopt(listenfd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, &opt, sizeof(opt));
      bzero(&serv_addr, sizeof(serv_addr));
      serv_addr.sin_family= AF_INET;
      serv_addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
      serv_addr.sin_port= htons(SERV_PORT);
      Bind(listenfd, (struct sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr));
      Listen(listenfd, 128);
       -----至此,是一般的 套接字 前部分
      fd_set rset, allset;
                                    // 定义 读集合,被份集合allset
      int ret, maxfd = 0, n, i, j;
      maxfd = listenfd;
                                         // 最大文件描述符
      FD_ZERO(&allset);
     FD_SET(listenfd, &allset);
                                        // 将待监听fd添加到监听集合中
      这是 把服务端的 第一个 套接字 作为监听目标
     while (1) {
         ret = select(maxfd+1, &rset, NULL, NULL, NULL); // 使用
   select 监听 ret如果是1,说明只有 listenfd,不需要处理
         if (ret < 0) {
             perr_exit("select error");
```

```
了吗,为什么还要FD_ISSET?
发生了 读事件的 rset, 所以 当传出的 rset 还有listenfd, 那么就表示 有设备 来请求连接
      if (FD_ISSET(listenfd, &rset)) {
         clie_addr_len = sizeof(clie_addr) ;
          connfd = Accept(listenfd, (struct sockaddr *)&clie_addr,
&clie_addr_len); // 建立链接 --- 不会阻塞
          FD_SET(connfd, &allset);
         if (maxfd < connfd)</pre>
             maxfd = connfd;
         if (ret = 1)
         //ret如果是1, 说明只有 listenfd, 不需要处理
下面这个 for循环,在第一次是不执行的, 根据上面的代码,第一次 select仅监听 listenfd,
当监听到后, 会产生新的 connfd, 然后加入到 监听队列,
if (ret = 1) 在第一次循环是必然成立的, 因此 第二次循环开始, select 将监听
而 第二次循环 将 大概率 ret >1, 进入下面的for循环, 开始进行 处理 客户端请求
     for (i = listenfd+1; i ≤ maxfd; i++) { // 处理满足读事件的
fd , 这里见笔记的配图
         if (FD_ISSET(i, &rset)) {
那个 fd
             n = Read(i, buf, sizeof(buf));
                                              // 检测到客户端已经
                Close(i);
```

75行配图,不考虑 listenfd, 从下一个开始



补充-2 数组+select实例(稍微非重点)

```
1  #include <stdio.h>
2  #include <stdlib.h>
```

```
#include <unistd.h>
#include <string.h>
#include <arpa/inet.h>
#include <ctype.h>
#include "wrap.h"
#define SERV_PORT 6666
int main(int argc, char *argv[])
    int nready, client[FD_SETSIZE];
                                                  /* 自定义数组client, 防
止遍历1024个文件描述符 FD_SETSIZE默认为1024 */
    int maxfd, listenfd, connfd, sockfd;
    char buf[BUFSIZ], str[INET_ADDRSTRLEN];
    struct sockaddr_in clie_addr, serv_addr;
    socklen_t clie_addr_len;
    fd_set rset, allset;
集合 allset用来暂存 */
    listenfd = Socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    int opt = 1;
    setsockopt(listenfd, SOL_SOCKET, SO_REUSEADDR, &opt, sizeof(opt));
    bzero(&serv_addr, sizeof(serv_addr));
    serv_addr.sin_family= AF_INET;
    serv_addr.sin_addr.s_addr = htonl(INADDR_ANY);
    serv_addr.sin_port= htons(SERV_PORT);
    Bind(listenfd, (struct sockaddr *)&serv_addr, sizeof(serv_addr));
    Listen(listenfd, 128);
    maxfd = listenfd;
listenfd 即为最大文件描述符 */
client[]的下标, 初始值指向0个元素之前下标位置 */
    for (i = 0; i < FD_SETSIZE; i++)</pre>
        client[i] = -1;
    FD_ZERO(&allset);
    FD_SET(listenfd, &allset);
    while (1) {
        rset = allset;
时都从新设置select监控信号集 */
```

```
nready = select(maxfd+1, &rset, NULL, NULL, NULL); //2 1--lfd
       if (nready < 0)</pre>
           perr_exit("select error");
        if (FD_ISSET(listenfd, &rset)) {
           clie_addr_len = sizeof(clie_addr);
           connfd = Accept(listenfd, (struct sockaddr *)&clie_addr,
&clie_addr_len);
                     /* Accept 不会阻塞 */
           printf("received from %s at PORT %d\n",
                    inet_ntop(AF_INET, &clie_addr.sin_addr, str,
sizeof(str)),
                   ntohs(clie_addr.sin_port));
           for (i = 0; i < FD_SETSIZE; i++)</pre>
               if (client[i] < 0) {</pre>
client[]中没有使用的位置 */
                   client[i] = connfd;
                   break;
           if (i = FD_SETSIZE) {
select能监控的文件个数上限 1024 */
               fputs("too many clients\n", stderr);
               exit(1);
           FD_SET(connfd, &allset);
           if (connfd > maxfd)
               maxfd = connfd;
第一个参数需要 */
            if (i > maxi)
               maxi = i;
           if (--nready = 0)
       for (i = 0; i ≤ maxi; i++) {
           if ((sockfd = client[i]) < 0)</pre>
           if (FD_ISSET(sockfd, &rset)) {
               if ((n = Read(sockfd, buf, sizeof(buf))) = 0) { /* }
```