

实验报告

开课学期:	2023 春季
课程名称:	计算机网络
实验名称:	附加题: 简易 TCP 协议
学生班级:	
学生学号:	200110513
学生姓名:	 宗晴
评阅教师:	74317
报告成绩:	
1V 11 1/V/2/V •	

实验与创新实践教育中心制 2023 年 5 月

一、 实验详细设计

注意不要完全照搬实验指导书上的内容,请根据你自己的设计方案来填写

1. TCP 协议详细设计

在本实验中,我们需要完成 TCP 协议的设计与实现,具体而言,即实现 src/tcp.c 文件中的 tcp in()函数,该函数的功能是实现服务器端的 TCP 收包。

算法实现如下所示,按照注释进行代码的编写:

在实现具体算法前,首先需要在函数的最后定义 reset_tcp 和 close_tcp 这两个标志对应的操作:

```
reset_tcp:
    printf("!!! reset tcp !!!\n");
    connect->next_seq = 0;
    connect->ack = get_seq + 1;
    buf_init(&txbuf, 0);
    tcp_send(&txbuf, connect, tcp_flags_ack_rst);

close_tcp:
    release_tcp_connect(connect);
    map_delete(&connect_table, &key);
    return;
```

然后实现具体算法的主体部分。

首先,需要进行大小检查,即检查 buf 长度是否小于 tcp 头部,如果是,则丢弃:

```
if(buf->len < sizeof(tcp_hdr_t)) return;</pre>
```

然后,需要检查 checksum 字段,如果 checksum 出错,则丢弃。注意此处在检查之前需要首先取出原 checksum 值,然后将该字段置零,再计算新的 checksum 值与原值进行比较。

```
tcp_hdr_t* tcp_hdr = (tcp_hdr_t*)buf->data;
uint16_t checksum = tcp_hdr->chunksum16;
tcp_hdr->chunksum16 = 0;
if(checksum != tcp_checksum(buf, src_ip, net_if_ip)) return;
tcp_hdr->chunksum16 = checksum;
```

接着,需要从 tcp 头部字段中获取 source port、destination port、sequence number、acknowledge number、flags,此处需要注意大小端转换:

```
uint16_t src_port = swap16(tcp_hdr->src_port16);
uint16_t dst_port = swap16(tcp_hdr->dst_port16);
uint32_t get_seq = swap32(tcp_hdr->seq_number32);
uint32_t ack_num = swap32(tcp_hdr->ack_number32);
tcp_flags_t flags = tcp_hdr->flags;
```

调用 map_get 函数,根据 destination port 查找对应的 handler 函数:
tcp_handler_t* handler = map_get(&tcp_table, &dst_port);
if(handler == NULL) return;

调用 new_tcp_key 函数,根据通信五元组中的源 IP 地址、目标 IP 地址、目标端口号确定一个 tcp 链接 key:

```
tcp_key_t key = new_tcp_key(src_ip, src_port, dst_port);
```

调用 map_get 函数,根据 key 查找一个 tcp_connect_t* connect, 如果没有找到,则调用 map_set 建立新的链接,并设置为 CONNECT_LISTEN 状态,然后调用 mag get 获取到该链接:

```
tcp_connect_t* connect = map_get(&connect_table, &key);
if(connect == NULL) {
    tcp_connect_t* new_connect = (tcp_connect_t* )malloc(sizeof(tcp_connect_t));
    *new_connect = CONNECT_LISTEN;
    map_set(&connect_table, &key, new_connect);
    connect = map_get(&connect_table, &key);
}
```

从 TCP 头部字段中获取对方的窗口大小,此处需要注意大小端转换:

```
uint16_t window_size = swap16(tcp_hdr->window_size16);
```

接下来,判断是否是 TCP_LISTEN 状态,若是,则需要完成如下功能:(1)如果收到的 flag 带有 rst,则 close_tcp 关闭 tcp 链接;(2)如果收到的 flag 不是 syn,则 reset_tcp 复位通知。因为收到的第一个包必须是 syn;(3)调 用 init_tcp_connect_rcvd 函 数 , 初 始 化 connect , 将 状 态 设 为 TCP_SYN_RCVD;(4)填充 connect 字段,包括 local_port、remote_port、ip、unack_seq(设为随机值)、由于是对 syn 的 ack 应答包,next_seq与 unack_seq一致 ack 设为对方的 sequence number+1,设置 remote_win 为对方的窗口大小,此处需要注意大小端转换;(5)调用 buf_init 初始化 txbuf;(6)调用 tcp_send 将 txbuf 发送出去,也就是回复一个 tcp_flags_ack_syn(SYN+ACK)报文;(7)处理结束,返回。

```
if(connect->state == TCP_LISTEN) {
    if(flags.rst) goto close_tcp;

if(!flags.syn) goto reset_tcp;

init_tcp_connect_rcvd(connect);
    connect->local_port = dst_port;
    connect->remote_port = src_port;
    memcpy(connect->ip, src_ip, NET_IP_LEN);
    srand(time(NULL) + dst_port);
    connect->unack_seq = rand() % UINT16_MAX;
    connect->next_seq = connect->unack_seq;
    connect->ack = get_seq + 1;
    connect->remote_win = window_size;
    buf_init(&txbuf, 0);
    tcp_send(&txbuf, connect, tcp_flags_ack_syn);
    return;
}
```

然后, 检查接收到的 sequence number, 如果与 ack 序号不一致,则 reset_tcp 复位通知:

```
if(get_seq != connect->ack) goto reset_tcp;
```

检查 flags 是否有 rst 标志,如果有,则 close tcp 连接重置

```
if(flags.rst) goto close_tcp;
```

序号相同时的处理,调用 buf remove header 去除头部后剩下的都是数据

```
buf_remove_header(buf, sizeof(tcp_hdr_t));
```

最后进行状态的转换,利用 switch 实现:

```
switch (connect->state) {
```

若状态为 TCP LISTEN,则报错:

```
case TCP_LISTEN:
    panic("switch TCP_LISTEN", __LINE__);
    break;
```

若状态为 TCP_SYN_RCVD: 如果收到的包没有 ack flag,则不做任何处理;如果是 ack 包,需要完成(1)将 unack_seq +1;(2)将状态转成ESTABLISHED;(3)调用回调函数,完成三次握手,进入连接状态

TCP CONN CONNECTED。实现如下图所示:

若状态为 TCP_ESTABLISHED: 如果收到的包没有 ack 且没有 fin 这两个标志,则不做任何处理; 如果是 ack 包,且 unack_seq 小于 ack number(说明有部分数据被对端接收确认了,否则可能是之前重发的 ack,可以不处理),且 next_seq 大于 ack number,则调用 buf_remove_header 函数,去掉被对端接收确认的部分数据,并更新 unack seq 值:

```
case TCP_ESTABLISHED:

/*

14、如果收到的包没有ack且没有fin这两个标志,则不做任何处理

*/

if(!flags.ack && !flags.fin) break;

/*

15、这里先处理ACK的值,
如果是ack包,
且unack_seq小于ack number (说明有部分数据被对端接收确认了,否则可能是之前重发的ack,可以不处理),且next_seq大于ack number
则调用buf_remove_header函数,去掉被对端接收确认的部分数据,并更新unack_seq值

*/

if(flags.ack && connect->unack_seq < ack_num && connect->next_seq > ack_num) {
    buf_remove_header(connect->tx_buf, ack_num - connect->unack_seq);
    connect->unack_seq = ack_num;
}
```

然后接收数据调用 tcp read from buf 函数,把 buf 放入 rx buf 中:

```
tcp_read_from_buf(connect, buf);
```

然后,根据当前的标志位进一步处理: (1)首先调用 buf_init 初始化 txbuf; (2)判断是否收到关闭请求 (FIN),如果是,将状态改为 TCP_LAST_ACK, ack +1,再发送一个 ACK + FIN 包,并退出,这样就无需进入 CLOSE_WAIT,直接等待对方的 ACK; (3)如果不是 FIN,则看看是否有数据,如果有,

则发 ACK 相应,并调用 handler 回调函数进行处理; (4)调用 tcp_write_to_buf 函数,看看是否有数据需要发送,如果有,同时发数据和 ACK; (5)没有收到数据,可能对方只发一个 ACK,可以不响应

```
buf_init(&txbuf, 0);
if(flags.fin) {
    connect->state = TCP_LAST_ACK;
    connect->ack++;
    tcp_send(&txbuf, connect, tcp_flags_ack_fin);
}
else if(buf->len > 0){
    (*handler)(connect, TCP_CONN_DATA_RECV);
    tcp_write_to_buf(connect, &txbuf);
    tcp_send(&txbuf, connect, tcp_flags_ack);
}
break;
```

若状态为 TCP CLOSE WAIT,则报错:

```
case TCP_CLOSE_WAIT:
    panic("switch TCP_CLOSE_WAIT", __LINE__);
    break;
```

若状态为 TCP_FIN_WAIT_1: 如果收到 FIN && ACK,则 close_tcp 直接 关闭 TCP; 如果只收到 ACK,则将状态转为 TCP_FIN_WAIT_2

```
case TCP_FIN_WAIT_1:

/*

18、如果收到FIN && ACK,则close_tcp直接关闭TCP
 如果只收到ACK,则将状态转为TCP_FIN_WAIT_2
*/
if(flags.fin && flags.ack) goto close_tcp;
if(flags.ack) connect->state = TCP_FIN_WAIT_2;
break;
```

若状态为 TCP_FIN_WAIT_2: 如果不是 FIN,则不做处理;如果是,则将 ACK +1,调用 buf_init 初始化 txbuf,调用 tcp_send 发送一个 ACK 数据包,再 close_tcp 关闭 TCP

```
case TCP_FIN_WAIT_2:

/*

19、如果不是FIN,则不做处理

如果是,则将ACK +1,调用buf_init初始化txbuf,调用tcp_send发送一个ACK数据包,再close_tcp关闭TCP

*/

if(flags.fin) {

    connect->ack++;
    buf_init(&txbuf, 0);
    tcp_send(&txbuf, connect, tcp_flags_ack);
    goto close_tcp;
    }

break;
```

若状态为 TCP_LAST_ACK:如果不是 ACK,则不做处理;如果是,则调用 handler 函数,进入 TCP CONN CLOSED 状态,再 close tcp 关闭 TCP

```
case TCP_LAST_ACK:

/*
20、如果不是ACK,则不做处理
 如果是,则调用handler函数,进入TCP_CONN_CLOSED状态,再close_tcp关闭TCP
*/

if(flags.ack) {
    (*handler)(connect, TCP_CONN_CLOSED);
    goto close_tcp;
}
break;
```

其它状态则报错:

```
default:
    panic("connect->state", __LINE__);
    break;
```

最后 return,至此完成了 tcp_in()函数的全部内容。

二、实验结果截图及分析

1. TCP 协议实验结果及分析

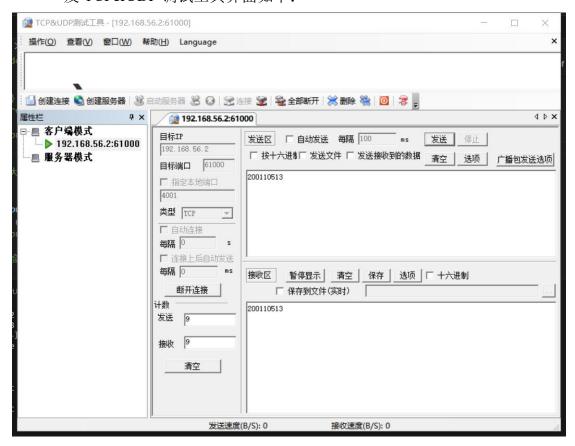
终端界面如下(展示了建立连接、发送消息、断开连接的过程):

```
PS E:\lab2\net-lab-master\build> ."E:/lab2/net-lab-master/build/main.exe"

Using interface \Device\NPF_{313335BF-2B53-4379-BD77-A2DE650819CD}, my ip is 192.168.56.2. tcp open tcp open flags: ack syn recv tcp packet from 192.168.56.1:4358 len=0

recv tcp packet from 192.168.56.1:4358 len=9 200110513 flags: ack flags: ack fin recv tcp packet from 192.168.56.1:4358 len=0
```

及 TCP&UDP 调试工具界面如下:



抓包结果如下:



可以看出,首先本机的真实网卡和虚拟网卡之间通过三次握手建立了连

接,然后本机的真实网卡向虚拟网卡发送了数据报,数据长度为9,内容为200110513,然后虚拟网卡向本机的真实网卡回复了ACK信息,符合预期。