网络传输机制实验一

学号: 2021K8009929010

姓名: 贾城昊

一、 实验题目: 网络传输机制实验一

二、 实验任务:

了解 Socket 数据结构、TCP 连接管理和状态转移以及数据包处理流程,实现 TCP 协议栈的相应服务函数,实现 TCP 建立连接与断开连接的数据包处理机制,实现短消息的收发与大文件传送。

三、实验流程

实验内容一:连接管理

- 1. 运行给定网络拓扑(tcp_topo.py)
- 2. 在节点 h1 上执行 TCP 程序
 - 执行脚本(disable_tcp_rst.sh, disable_offloading.sh),禁止协议栈的相应功能
 - 在 h1 上运行 TCP 协议栈的服务器模式 (./tcp_stack server 10001)
- 3. 在节点 h2 上执行 TCP 程序
 - 执行脚本(disable_tcp_rst.sh, disable_offloading.sh),禁止协议栈的相应功能
 - 在 h2 上运行 TCP 协议栈的客户端模式 (./tcp_stack client 10.0.0.1 10001)
- 4. 可以在一端用 tcp_stack_conn.py 替换 tcp_stack 执行,测试另一端
- 5. 通过 wireshark 抓包来来验证建立和断开连接的正确性

实验内容二:短消息收发

- 1. 参照 tcp_stack_trans.py, 修改 tcp_apps.c, 使之能够收发短消息
- 2. 运行给定网络拓扑(tcp_topo.py)
- 3. 在节点 h1 上执行 TCP 程序
 - 执行脚本(disable_offloading.sh, disable_tcp_rst.sh)
 - 在 h1 上运行 TCP 协议栈的服务器模式 (./tcp_stack server 10001)
- 4. 在节点 h2 上执行 TCP 程序
 - 执行脚本(disable_offloading.sh, disable_tcp_rst.sh)
 - 在 h2 上运行 TCP 协议栈的客户端模式(./tcp_stack client 10.0.0.1 10001)
 - client 向 server 发送数据, server 将数据 echo 给 client
- 5. 使用 tcp_stack_trans.py 替换其中任意一端,对端都能正确收发数据

实验内容三: 大文件传送

- 1. 修改 tcp_apps.c(以及 tcp_stack_trans.py), 使之能够收发文件
- 2. 执行 create_randfile.sh, 生成待传输数据文件 client-input.dat
- 3. 运行给定网络拓扑(tcp_topo.py)
- 4. 在节点 h1 上执行 TCP 程序
 - 执行脚本(disable_offloading.sh, disable_tcp_rst.sh)
 - 在 h1 上运行 TCP 协议栈的服务器模式 (./tcp_stack server 10001)
- 5. 在节点 h2 上执行 TCP 程序
 - 执行脚本(disable_offloading.sh, disable_tcp_rst.sh)
 - 在 h2 上运行 TCP 协议栈的客户端模式 (./tcp_stack client 10.0.0.1 10001)

- Client 发送文件 client-input.dat 给 server, server 将收到的数据存储到文件 server-output.dat
- 6. 使用 md5sum 比较两个文件是否完全相同
- 7. 使用 tcp_stack_trans.py 替换其中任意一端,对端都能正确收发数据

四、 实验过程

(一) socket 连接管理

1. 发起连接

由 tcp_sock_connect 函数负责处理客户端的一方主动发起连接。

由于是客户端主动发起连接,此时可以完全确定四元组。首先分配源端口,查找源IP 地址,确定四元组。然后发出 SYN 数据包,请求连接,并将 TCP 将状态转为 SYN_SENT。接着把 socket 进行 hash 后加入 established hash 表。最后 sleep on,等待服务器回应 SYN 包。若 SYN 到达,该线程被唤醒,说明此时连接已经建立完成。

具体代码如下所示:

```
int tcp_sock_connect(struct tcp_sock *tsk, struct sock_addr *skaddr)
   int err = 0;
   tsk->sk dip = ntohl(skaddr->ip);
   tsk->sk dport = ntohs(skaddr->port);
   rt_entry_t * rt = longest_prefix_match(tsk->sk dip);
   if (!rt) {
       log(ERROR, "cannot find route to dest ip.");
   tsk->sk sip = rt->iface->ip;
   err = tcp_sock_set_sport(tsk, 0);
   if (err) {
       log(ERROR, "setting sport when connecting failed.");
       return err;
   tcp_set_state(tsk, TCP_SYN_SENT);
   err = tcp_hash(tsk);
   if (err) {
       log(ERROR, "hashing into hash_table when connecting failed.");
   tcp_send_control_packet(tsk, TCP_SYN);
   err = sleep_on(tsk->wait_connect);
   if (err) {
        log(ERROR, "sleep wait connect failed.");
       return err;
   return 0;
```

2. 监听端口

tcp_sock_listen 函数负责服务器监听端口。具体来说,设置 backlog,将状态切换到 LISTEN,并将 socket 加入 listen hash 表。

具体实现的代码如下:

```
// set backlog (the maximum number of pending connection requst), switch the
// TCP_STATE, and hash the tcp sock into listen_table
int tcp_sock_listen(struct tcp_sock *tsk, int backlog)
{
    //fprintf(stdout, "TODO: implement %s please.\n", __FUNCTION__);

    log(DEBUG, "listening port %hu.", tsk->sk_sport);

    tsk->backlog = backlog;
    tcp_set_state(tsk, TCP_LISTEN);
    int err = tcp_hash(tsk);
    if (err) {
        log(ERROR, "hashing into hash_table when listening failed.");
        return err;
    }

    return 0;
}
```

3. 等待并接受连接

tcp_sock_accept 函数负责实现服务器的一方等待并接受连接。具体来说,如果没有成功连接的 socket,即 accept_queue 为空,阻塞等待。否则,若 accept_queue 非空,则取出队列中第一个 tcp sock 并 accept。

```
// if accept_queue is not emtpy, pop the first tcp sock and accept it,
// otherwise, sleep on the wait_accept for the incoming connection requests
struct tcp_sock *tcp_sock_accept(struct tcp_sock *tsk)
{
    //fprintf(stdout, "TODO: implement %s please.\n", __FUNCTION__);

    while (list_empty(&tsk->accept_queue)) {
        sleep_on(tsk->wait_accept);
    }

    return tcp_sock_accept_dequeue(tsk);
}
```

4. 关闭连接

tcp_sock_close 函数负责完成主动断开和被动断开连接。

因此需要分两种情况处理。如果当前是 ESTABLISHED 或者 SYN_RECV 状态, 此时为主动断开连接,向对方发送 FIN 和 ACK 信号,并转到 FIN_WAIT_1 状态;如 果当前是 CLOSE_WAIT 状态,此时为被动方断开连接,向对方发送 FIN 和 ACK 信 号,并转到 LAST_ACK 状态。最后,如果为其他状态,则直接断开连接,把状态改为 CLOSED,并释放资源即可。(具体状态转移图会在后面给出)

```
void tcp sock close(struct tcp sock *tsk)
    log(DEBUG, "close sock " IP_FMT ":%hu <-> " IP_FMT ":%hu, state %s",
           HOST IP FMT STR(tsk->sk dip), tsk->sk dport, tcp_state_str[tsk->state]);
    switch(tsk->state){
        case(TCP SYN RECV):{
           tcp_set_state(tsk, TCP_FIN_WAIT_1);
           tcp send control packet(tsk, TCP_FIN | TCP_ACK);
            free_tcp_sock(tsk);
        case(TCP ESTABLISHED):{
            tcp set state(tsk, TCP FIN WAIT 1);
            tcp_send_control_packet(tsk, TCP_FIN | TCP_ACK);
            free tcp_sock(tsk);
        case(TCP_CLOSE_WAIT):{
           tcp set state(tsk, TCP LAST ACK);
            tcp_send_control_packet(tsk, TCP_FIN | TCP_ACK);
           break;
            log(DEBUG, "TCP state default when closing tcp socket");
            tcp set state(tsk, TCP CLOSED);
            tcp unhash(tsk);
            tcp bind unhash(tsk);
            free_tcp_sock(tsk);
            break;
```

5. 读取缓存区数据

tcp_sock_read 函数用于用户进程读取缓存区数据。首先判断缓存区是否有数据可读,如果没有则挂起。这还需要判断 TCP 状态是否为 CLOSE_WAIT, 这是用于断开连接后让 read 函数返回 0。未断开连接则不能在缓存区空时返回 0,因为此时不清楚之后还会不会有数据到达,返回 0 意味着不再会有数据达到。

读缓存之前先申请读写锁,原因是仅凭 wait_recv 是不足以完成同步和互斥的,比如第二次收到数据包时,可能缓存区既有足够区域写,又是非空的。这样协议栈写和用户进程读会同时进行。因此这里需要用读写锁进一步互斥。

注意读缓存读取得字节数不一定是请求的 len,如果缓存数据超过 len,则读取 len 个字节;否则读取当前所有字节。因此需要返回实际读取字节数 rlen。

```
int tcp_sock_read(struct tcp_sock *tsk, char *buf, int len) {
    while (ring_buffer_empty(tsk->rcv_buf)) {
        if (tsk->state == TCP_CLOSE_WAIT) {
            return 0;
        }
        sleep_on(tsk->wait_recv);
    }

    pthread_mutex_lock(&tsk->rcv_buf_lock);
    int rlen = read_ring_buffer(tsk->rcv_buf, buf, len);
    tsk->rcv_wnd += rlen;
    pthread_mutex_unlock(&tsk->rcv_buf_lock);

    wake_up(tsk->wait_recv);
    return rlen;
}
```

6. 发送数据

tcp_sock_write 函数负责用户进程发送数据。由于以太网长度上限是 1514, 所以 发送时每个数据包最多只能携带给定数量的字节数, 如果超过这个上限, 则需要分成多个 数据包发送。当发送窗口为 0 时需要停止发送,等待对面更新接收窗口时再次唤起。

具体的实现代码如下:

```
int tcp sock write(struct tcp sock *tsk, char *buf, int len) {
   int send len, packet len;
   int remain len = len;
   int handled len = 0;
   while (remain len) {
       send_len = min(remain_len, 1514 - ETHER HDR SIZE - IP BASE HDR SIZE - TCP BASE HDR SIZE);
       if (tsk->snd wnd < send len) {
           sleep_on(tsk->wait_send);
       packet len = send len + ETHER HDR SIZE + IP BASE HDR SIZE + TCP BASE HDR SIZE;
       char *packet = (char *)malloc(packet_len);
       memcpy(packet + ETHER HDR SIZE + IP BASE HDR SIZE + TCP BASE HDR SIZE, buf + handled len, send len);
       tcp_send_packet(tsk, packet, packet_len);
       tsk->snd_wnd -= send_len;
       remain len -= send len;
       handled_len += send_len;
   return handled len;
```

(二) TCP 连接管理和数据包处理

1. 查找监听哈希表

tcp_sock_lookup_listen 函数负责查找 listen hash 表。注意只用 sport 作为 key, 不使用 saddr, 因为此时以 0.0.0.0 代表主机自身。

```
// lookup tcp sock in listen_table with key (sport)
//
// In accordance with BSD socket, saddr is in the argument list, but never used.
struct tcp_sock *tcp_sock_lookup_listen(u32 saddr, u16 sport)
{
    //fprintf(stdout, "TODO: implement %s please.\n", __FUNCTION__);
    int value = tcp_hash_function(0, 0, sport, 0);
    struct list_head *list = &tcp_listen_sock_table[value];

    struct tcp_sock *sock_p;
    list_for_each_entry(sock_p, list, hash_list) {
        if (sport == sock_p->sk_sport) {
            return sock_p;
        }
    }
    return NULL;
}
```

2. 查找建立哈希表

tcp_sock_lookup_established 函数负责查找 established hash 表。与查找 listen hash 表基本相同,此时使用 4 元组作为 key。。

具体实现的代码如下:

3. 处理接收到的数据包

handle_recv_data 函数用于处理接收到的数据包,将数据写入用户缓存。首先判断写入缓存的长度是否合法,如果合法的话,接着判断缓存区是否足够存放这些数据,如果不足,则返回 0。在实际写缓存前,还需要获取读写锁。仅凭 wait_recv 是不足以完成同步和互斥的,比如第二次收到数据包时,可能缓存区既有足够区域写,又是非空的。这样协议栈写和用户进程读会同时进行。因此这里需要用读写锁进一步互斥。

除了读写互斥,还需要实现流量控制。接收窗口等同于缓存区的剩余字节数,当协议栈写入缓存,接收窗口就要相应减少。写完后释放读写锁并唤醒 wait_recv,返回 1。

具体代码如下:

```
// handle the recv data from TCP packet
int handle_tcp_recv_data(struct tcp_sock *tsk, struct tcp_cb * cb) {
    if (cb->pl_len <= 0) {
        return 0;
    }

    pthread_mutex_lock(&tsk->rcv_buf_lock);

    if (cb->pl_len > ring_buffer_free(tsk->rcv_buf)) {
        log(DEBUG, "receive packet is larger than rcv_buf_free, drop it.");

        pthread_mutex_unlock(&tsk->rcv_buf_lock);
        return 0;
    }

    write_ring_buffer(tsk->rcv_buf, cb->payload, cb->pl_len);

    tsk->rcv_wnd = ring_buffer_free(tsk->rcv_buf);

    wake_up(tsk->wait_recv);

    pthread_mutex_unlock(&tsk->rcv_buf_lock);

    return 1;
}
```

4. TCP 数据包和连接管理

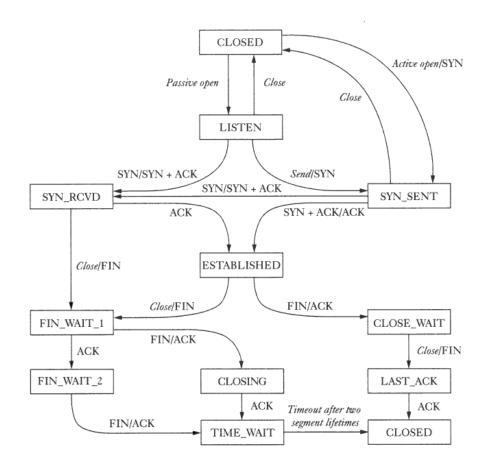
tcp_process 函数,处理 TCP 数据包和连接管理。检查校验和已经在上一级函数中处理,这里略过。那么接下来首先是检查 socket 连接是否存在。然后处理 RST 包,如果为 RST,直接结束连接,回收资源。

```
if (!tsk) {
    log(ERROR, "No process listening!!!\n");
    tcp_send_reset(cb);
    return;
}
if (cb->flags & TCP_RST) {
    tcp_set_state(tsk, TCP_CLOSED);
    // release TCP socket

    tcp_unhash(tsk);
    tcp_bind_unhash(tsk);

    return;
}
```

接着根据 TCP 状态机的状态进行处理。完整的转移图如下:



如果是 LISTEN 状态收到 SYN, 回应建立连接,建立一个 chlid socket 来负责与该客户进行连接, chlid socket 的状态设置为 SYN_RECV, 最后发送 SYN 和 ACK 包。

```
switch(tsk->state){
        if (cb->flags == TCP_SYN) {
           struct tcp_sock * child_tsk = alloc_tcp_sock();
           child tsk->parent = tsk;
           tsk->ref_cnt += 1;
           child tsk->local.ip = cb->daddr;
           child tsk->local.port = cb->dport;
            child_tsk->peer.ip = cb->saddr;
           child tsk->peer.port = cb->sport;
           child_tsk->iss = tcp_new_iss();
            child tsk->snd nxt = child tsk->iss;
            child_tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;
            tcp_set_state(child_tsk, TCP_SYN_RECV);
            tcp hash(child tsk);
           init list head(&child tsk->bind hash list);
            log(DEBUG, "Pass " IP FMT ":%hu <-> " IP FMT ":%hu from process to listen queue",
                   HOST_IP_FMT_STR(child_tsk->sk_sip), child_tsk->sk_sport,
                   HOST IP FMT STR(child tsk->sk dip), child tsk->sk dport);
            list_add_tail(&child_tsk->list, &tsk->listen_queue);
            tcp send control packet(child tsk, TCP SYN | TCP ACK);
            log(DEBUG, "Current state is TCP LISTEN but recv not SYN");
        break;
```

如果是 SYN_SENT 状态,收到 SYN 与 ACK 包,说明服务器响应握手,状态转换为 ESTABLISHED,更新 rcv_nxt、snd_una 与发送窗口,发送 ACK 包回应,最后唤醒客户端进程;如果只收到 SYN 而没收到 ACK 包,这表示此时收到了对方主动发起连接的 SYN 数据包,这时候相当于由对方主动创建连接,所以需要进入 SYN_RCVD 状态,然后发送带有 SYN 和 ACK 标志的 TCP 控制包。

```
case(TCP_SYN_SENT):{
    if (cb->flags == (TCP_SYN | TCP_ACK)) {
        tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;

        tcp_update window_safe(tsk, cb);
        tsk->snd_una = cb->ack;

        tcp_set_state(tsk, TCP_ESTABLISHED);

        // send ACK;
        tcp_send_control_packet(tsk, TCP_ACK);

        wake_up(tsk->wait_connect);

    } else if (cb->flags == TCP_SYN) {
        tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;

        tcp_set_state(tsk, TCP_SYN_RECV);
        // send_SYN + ACK;
        tcp_send_control_packet(tsk, TCP_SYN | TCP_ACK);
    }
    else{
        log(DEBUG, "Current state is TCP_SYN_SENT but recv not SYN or SYN|ACK");
    }

    break;
}
```

如果是 SYN_RECV 状态下收到 ACK, 首先需要检查接收到的序列号, 若没问题,则代表 3 次握手完成, 更新 rcv_nxt、snd_una 与发送窗口, 此时如果 accept queue 未满,加入 accept queue,并把 TCP 状态机状态改为 ESTABLISHE,最后唤醒服务器进程。如果此时 accept queue 已经满了,则只能关闭连接,将状态改为 CLOSED,并发送 RST 包,释放对应的资源。

```
case(TCP SYN RECV):{
    if (cb->flags == TCP_ACK) {
       if (!is_tcp_seq_valid(tsk, cb)) {
       tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;
       tcp_update_window_safe(tsk, cb);
       tsk->snd una = cb->ack;
       if (tsk->parent) {
            if (tcp sock accept queue full(tsk->parent)) {
               tcp_set_state(tsk, TCP_CLOSED);
                tcp_send_control_packet(tsk, TCP_RST);
                tcp_unhash(tsk);
               tcp_bind_unhash(tsk);
                list delete entry(&tsk->list);
                free tcp sock(tsk);
                log(DEBUG, "tcp sock accept queue is full, so the tsk should be freed.");
                tcp_set_state(tsk, TCP_ESTABLISHED);
                tcp_sock_accept_enqueue(tsk);
                wake up(tsk->parent->wait accept);
       else {
            log(ERROR, "tsk->parent is NULL\n");
        log(DEBUG, "Current state is TCP SYN RECV but recv not ACK");
   break;
```

如果是 ESTABLISHED 状态,首先检查接收到的序列号,如果不合法,则直接返回。只要 TCP 控制包中包含 ACK 标志,就需要更新窗口信息与 snd_una。而如果此时 TCP 控制包中还包含 FIN 标志,则切换到 CLOSE_WAIT 状态,更新 rcv_nxt,发送 ACK,唤醒对端等待接收的程序。否则,处理接收到的数据(包括对 ring buffer 进行写操作,更新接受窗口,醒对端等待接收的程序等,具体介绍可参见第 3 小点),更新 rcv_nxt 并发送 ACK。

```
case(TCP_ESTABLISHED):{|
    if (!is_tcp_seq_valid(tsk, cb)) {
        return;
    }

    if (cb->flags & TCP_ACK) {
        tcp_update_window_safe(tsk, cb);
        tsk->snd_una = cb->ack;
    }

    if (cb->flags & TCP_FIN) {
        tcp_set_state(tsk, TCP_CLOSE_WAIT);
        // send ACK;
        tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;
        tcp_send_control_packet(tsk, TCP_ACK);

        wake_up(tsk->wait_recv);
    } else {
        if (handle_tcp_recv_data(tsk, cb)) {
            tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;
            tcp_send_control_packet(tsk, TCP_ACK);
        }
    }
    break;
}
```

如果是 FIN_WAIT_1 状态,说明本地端已启动连接终止,并正在等待远程端的确认,此时已发送了一个 FIN 数据包。

那么,在该状态下,收到一个 TCP 包后,首先检查接收到的序列,不合法则返回。然后更新 rcv_nxt,snd_una 与窗口信息。接着,如果 TCP 控制包中同时包含 FIN 和 ACK 标志,并且发送序列号 snd_nxt 等于确认序列号 snd_una,则切换到 TCP_TIME_WAIT 状态,设置 TIME_WAIT 定时器,发送 ACK; 如果只包含 ACK 标志,并且 snd_nxt 等于 snd_una,则切换到 TCP_FIN_WAIT_2 状态;如果 TCP 控制包中只包含 FIN 标志,则切换到 TCP_CLOSING 状态,发送 ACK。

(定时器作用是等到时间后由另一线程正式断开连接并释放资源。)

```
case(TCP FIN WAIT 1):{
   if (!is_tcp_seq_valid(tsk, cb)) {
   tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;
   if (cb->flags & TCP ACK) {
       tcp update window safe(tsk, cb);
       tsk->snd una = cb->ack;
   if ((cb->flags & TCP FIN) && (cb->flags & TCP ACK) && tsk->snd nxt == tsk->snd una) {
       tcp_set_state(tsk, TCP TIME WAIT);
       tcp set timewait timer(tsk);
       // send ACK;
       tcp send control packet(tsk, TCP ACK);
   } else if ((cb->flags & TCP ACK) && tsk->snd nxt == tsk->snd una) {
       tcp set state(tsk, TCP FIN WAIT 2);
    } else if (cb->flags & TCP FIN) {
       tcp set state(tsk, TCP CLOSING);
       tcp send control packet(tsk, TCP ACK);
```

如果是 FIN_WAIT_2 状态,说明本地端已收到对其连接终止请求的确认,但正在等待远程端的终止请求。

如果是 CLOSING 状态,说明本地端已经收到远程端的 FIN 包,同时本地端也向远程端发送了 ACK 包,但仍然在等待对端的 ACK 包

对于这两个状态,不需要做什么特殊的处理。检查接收到的序列号,更新 rcv_nx, snd_una 与滑动窗口。然后如果接收到了对应的包(FIN_WAIT_2 状态接受到了 FIN 包,CLOSING 状态接收到了 ACK 包),则切换到 TCP_TIME_WAIT 状态,设置 TIME_WAIT 定时器。如果是 FIN_WAIT_2 状态,还需要发送 ACK 进行回应。

```
case(TCP FIN WAIT 2):{
   if (!is_tcp_seq_valid(tsk, cb)) {
   tsk->rcv nxt = cb->seq end;
   if (cb->flags & TCP ACK) {
       tcp update window safe(tsk, cb);
       tsk->snd una = cb->ack;
    if (cb->flags & TCP FIN) {
       tcp_set_state(tsk, TCP_TIME_WAIT);
       tcp_set_timewait_timer(tsk);
       tcp_send_control_packet(tsk, TCP_ACK);
   break;
case(TCP CLOSING):{
    if (!is_tcp_seq_valid(tsk, cb)) {
   tsk->rcv nxt = cb->seq end;
   if (cb->flags & TCP_ACK) {
       tcp update window safe(tsk, cb);
       tsk->snd una = cb->ack;
       tcp_set_state(tsk, TCP_TIME_WAIT);
       tcp_set_timewait_timer(tsk);
   break;
```

而对于 TIME_WAIT 和 CLOSE_WAIT 在此处均不需要进行处理,前者等待计时器时间到后由另一线程正式断开连接并释放资源,后者由 tcp_sock_close 函数进行处理即可。

对于 LAST_ACK 状态,其代表本地端已启动连接终止,已收到远程端的确认,正在等待最终确认以完成连接关闭。所以检查完接收到的序列号,更新 rev_nxt, snd_una, 窗口信息后,如果同时包含 ACK 标志,并且 snd_nxt 等于 snd_una,则切换到 CLOSED 状态,释放套接字资源。

对于 CLOSED 状态,表明此时 TCP 连接已关闭,不能发送或接收数据,所以释放资源即可。

```
case(TCP_TIME_WAIT):{
    log(DEBUG, "receive a packet of a TCP_TIME_WAIT sock.");
    // do something but not this stage
case(TCP_CLOSE_WAIT):{
    log(DEBUG, "receive a packet of a TCP_CLOSE_WAIT sock.");
// nothing to do;
    if (!is_tcp_seq_valid(tsk, cb)) {
    tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;
    if (cb->flags & TCP ACK) {
        tcp_update_window_safe(tsk, cb);
        tsk->snd una = cb->ack;
    if ((cb->flags & TCP_ACK) && tsk->snd_nxt == tsk->snd_una) {
        tcp set state(tsk, TCP CLOSED);
        tcp unhash(tsk);
        tcp bind unhash(tsk);
        free_tcp_sock(tsk);
    tcp_unhash(tsk);
    tcp bind unhash(tsk);
```

(三) TCP 定时器管理

1. 定时器的设置

tcp_set_timewait_timer 函数用于设置 TCP 连接的 Time-Wait 定时器。主要包括:启用定时器,并设置其类型为 TIMER_TYPE_TIME_WAIT。设定定时器的超时时间为 TCP_TIMEWAIT_TIMEOUT。将相应的 TCP 连接加入到 Time-Wait 定时器列表中,并增加该连接的引用计数。

具体代码如下所示

2. 定时器队列扫描与释放

tcp_scan_timer_list 用于扫描定时器队列。这一队列中的 TCP 状态描述符在进入 TIME_WAIT 状态时加入队列,达到两倍 MSL 时间后释放资源。对于 TIMER_TYPE_TIME_WAIT 类型的定时器,将相应的 TCP 连接从 TCP_TIME_WAIT 状态迁移到 TCP_CLOSED 状态,释放相关资源,并从定时器列表中移除。而对于 TIMER_TYPE_RETRANS 类型的定时器,在当前版本中没有特定的操作。

具体代码如下所示:

```
void tcp_scan_timer_list()
    pthread mutex lock(&timer list lock);
    struct tcp_timer * timer_p = NULL, * timer q = NULL;
    list for each_entry safe(timer_p, timer_q, &timer_list, list) {
        if (timer_p->enable) {
            timer_p->timeout -= TCP_TIMER_SCAN_INTERVAL;
            if (timer_p->timeout <= 0) {</pre>
                if (timer_p->type == TIMER_TYPE_TIME_WAIT) {
                    timer p->enable = 0;
                    tsk = timewait to tcp sock(timer p);
                    tcp_set_state(tsk, TCP_CLOSED);
                    tcp_unhash(tsk);
                    tcp_bind_unhash(tsk);
                    list delete entry(&timer p->list);
                    free_tcp_sock(tsk);
                } else if (timer_p->type == TIMER_TYPE_RETRANS) {
                    tsk = retranstimer_to_tcp_sock(timer_p);
    pthread mutex unlock(&timer list lock);
```

(四) TCP 数据传输应用

1. 短消息传输(服务器端)

tcp_server 函数作为 TCP 服务器应用程序,用于实现短消息接收。监听指定端口,接受连接请求,在连接建立后,它会循环接收客户端发送的文本数据。每次接收到数据后,服务器将数据进行简单处理,添加回显信息后返回给客户端,直到客户端关闭连接。完成上述操作后,服务器关闭连接。。

具体代码如下所示

```
void *tcp_server(void *arg)

u16 port = *(u16 *)arg;
struct tcp_sock *tsk = alloc_tcp_sock();

struct sock addr addr;
addr.jp = htonl(0);
addr.port = port;
if (tcp_sock binditsk, 6addr) < 0) {
log(ERBOR, *tcp_sock bind to port %hu failed*, ntohs(port));
exit(1);
}

if (tcp_sock listen(tsk, 3) < 0) {
log(ERBOR, *tcp_sock listen failed*);
exit(1);
}
log(OEBUG, *listen to port %hu.", ntohs(port));

**Truct tcp_sock *csk = tcp_sock_accept(tsk);
log(OEBUG, *accept a connection.*);
char rbuf(1001);
char rbuf(1001);
char rbuf(1001);
char rbuf(1001);
if (rlen = 0) {
log(OEBUG, *tcp_sock_read(csk, rbuf, 1000);
if (rlen = e) {
log(OEBUG, *tcp_sock_read return 0, finish transmission.*);
break;
}
else if (rlen > 0) {
    rbuf(rlen) = 'N0';
    sprintf(Mouf, *server echoes: %s', rbuf);
    if (tcp_sock_write(csk, wouf, strlen(wbuf)) < 0) {
        log(OEBUG, *tcp_sock_write return a negative value, something goes wrong.*);
        exit(1);
    }
}
else {
    log(OEBUG, *tcp_sock_read return a negative value, something goes wrong.*);
    exit(1);
}
log(OEBUG, *tcp_sock_read return a negative value, something goes wrong.*);
exit(1);
}
log(OEBUG, *tcp_sock_read return a negative value, something goes wrong.*);
exit(1);
}
log(OEBUG, *tcp_sock_read return a negative value, something goes wrong.*);
exit(1);
}
</pre>
```

2. 短消息传输(客户端)

tcp_client 函数作为 TCP 客户端应用程序,连接到指定的服务器。在连接建立后,客户端会循环发送一批文本数据。每次发送完数据后,等待服务器回显后将其输出到标准输出。客户端会持续发送和接收数据,直至完成指定次数的数据传输或发生错误,然后关闭连接。

具体代码如下所示:

3. 文件传输(服务器端)

tcp_server_file 函数作为 TCP 文件传输服务器应用程序,监听指定端口并接受一个连接请求。在连接建立后,服务器会循环接收客户端发送的文件数据,并将数据写 server-output.dat 文件。整个过程中,服务器持续接收和写入数据,直至客户端关闭连接。连接完成后,服务器关闭连接。。

4. 文件传输(客户端)

tcp_client_file 函数作为 TCP 文件传输客户端应用程序,连接到指定的服务器后,客户端会循环读取 client-input.dat 文件的数据,并将数据发送到服务器。整个过程中,客户端持续读取文件并发送数据,直至文件中的数据全部发送完毕或发生错误,然后关闭连接。

```
void *tcp_client_file(void *arg)
   FILE * f = fopen("client-input.dat", "rb");
       log(ERROR, "open file client-input.dat failed");
   struct sock_addr *skaddr = arg;
   struct tcp sock *tsk = alloc tcp sock();
   if (tcp_sock_connect(tsk, skaddr) < 0) {</pre>
       exit(1);
   char data buf[10030];
   int data_len = 0;
   int send_size = 0;
       data len = fread(data_buf, 1, 10024, f);
       if (data_len > 0) {
          send_size += data_len;
log(DEBUG, "sent %d Bytes", send_size);
          tcp_sock_write(tsk, data_buf, data_len);
       } else {}
       usleep(10000);
   tcp_sock_close(tsk);
```

五、 实验结果与分析

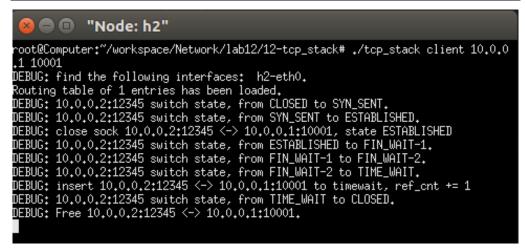
(一) 连接管理

1. 本实验 Server 与本实验 Client

H1: 本实验 server

H2: 本实验 client

```
root@Computer:"/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack# ./tcp_stack server 10001
DEBUG: find the following interfaces: h1-eth0.
Routing table of 1 entries has been loaded.
DEBUG: listening port 10001.
DEBUG: 0.0.0.0:10001 switch state, from CLOSED to LISTEN.
DEBUG: listen to port 10001.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSED to SYN_RECV.
DEBUG: Pass 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345 from process to listen_queue
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: accept a connection.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from ESTABLISHED to CLOSE_WAIT.
DEBUG: close sock 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345, state CLOSE_WAIT
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSE_WHIT to LAST_ACK.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from LAST_ACK to CLOSED.
DEBUG: Free 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345.
```



H1、H2 的状态转移行为符合预期结果。

2. 标准 Server 与本实验 Client

H1: 标准 server

H2: 本实验 client



```
root@Computer: "/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack# ./tcp_stack client 10.0.0
.1 10001

DEBUG: find the following interfaces: h2-eth0.

Routing table of 1 entries has been loaded.

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from CLOSED to SYN_SENT.

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from SYN_SENT to ESTABLISHED.

DEBUG: close sock 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001, state ESTABLISHED

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from ESTABLISHED to FIN_WAIT-1.

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from FIN_WAIT-1 to FIN_WAIT-2.

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from FIN_WAIT-2 to TIME_WAIT.

DEBUG: insert 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001 to timewait, ref_cnt += 1

DEBUG: Free 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001.
```

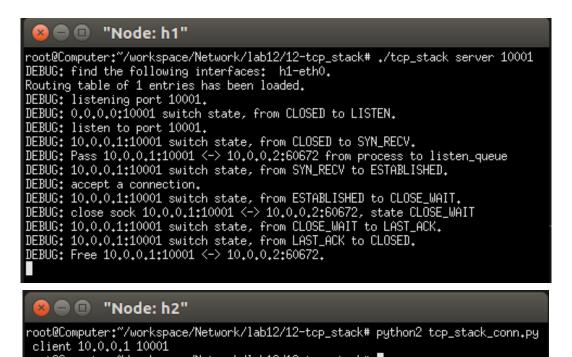
H2 的状态转移行为符合预期结果。

3. 本实验 Server 与标准 Client

H1: 本实验 server

H2: 标准 client

运行结果如下图所示:

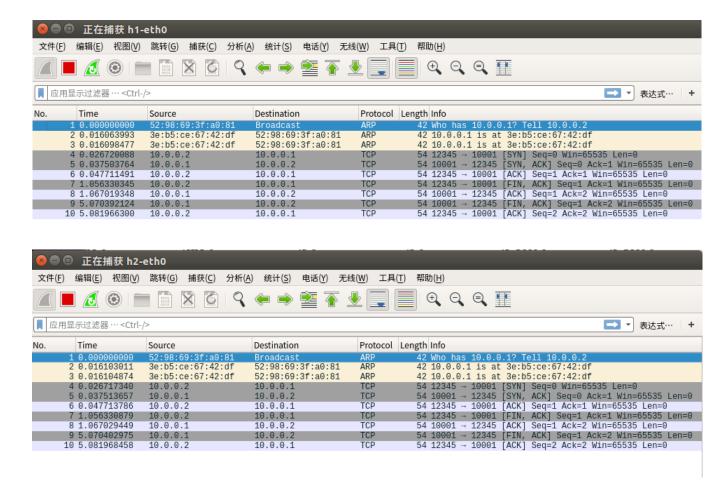


H1 的状态转移行为符合预期结果。

root@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack#

4. wireshark 抓包验证

本实验 server 与本实验 client 的抓包结果如下:



可以看到,收发包与预期一致,本实验实现的功能正确。

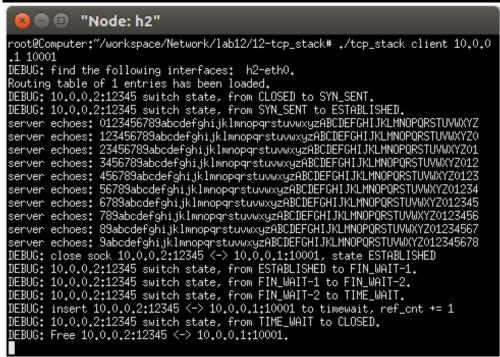
(二)短消息收发

1. 本实验 Server 与本实验 Client

H1: 本实验 server

H2: 本实验 client

```
root@Computer: "/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack# ./tcp_stack server 10001
DEBUG: find the following interfaces: h1-eth0.
Routing table of 1 entries has been loaded.
DEBUG: listening port 10001.
DEBUG: 0.0.0.0:10001 switch state, from CLOSED to LISTEN.
DEBUG: listen to port 10001.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSED to SYN_RECV.
DEBUG: Pass 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345 from process to listen_queue
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: accept a connection.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from ESTABLISHED to CLOSE_WAIT.
DEBUG: tcp_sock_read return 0, finish transmission.
DEBUG: close this connection.
DEBUG: close sock 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345, state CLOSE_WAIT
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSE_WAIT to LAST_ACK.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from LAST_ACK to CLOSED.
DEBUG: Free 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345.
```



H1、H2 的状态转移行为符合预期结果,且H1、H2 能正确收发数据。

2. 标准 Server 与本实验 Client

H1: 标准 server

H2: 本实验 client

```
root@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack# ./tcp_stack client 10.0.0
.1 10001
DEBUG: find the following interfaces: h2-eth0.
Routing table of 1 entries has been loaded.
DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from CLOSED to SYN_SENT.
DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from SYN_SENT to ESTABLISHED.
server echoes: 0123456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ
server echoes: 123456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO
server echoes: 23456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO1
server echoes: 3456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO123
server echoes: 56789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO123
server echoes: 56789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO12345
server echoes: 789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO12345
server echoes: 89abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO12345
server echoes: 9abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO1234567
server echoes: 9abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO1234567
server echoes: 9abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO1234567
server echoes: 9abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZO12345678
DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from EIN_WAIT-1 to TIME_WAIT-1.
DEBUG: insert 10.0.0.2:12345 switch state, from EIN_WAIT-1 to TIME_WAIT.
DEBUG: insert 10.0.0.2:12345 switch state, from TIME_WAIT to CLOSED.
DEBUG: Free 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001.
```

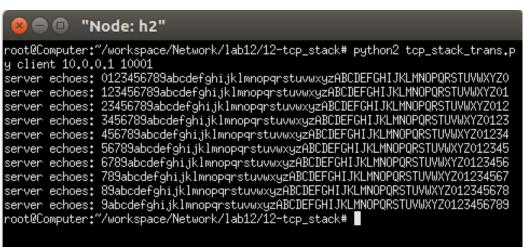
H2 的状态转移行为符合预期结果,且 H1、H2 能正确收发数据。

3. 本实验 Server 与标准 Client

H1: 本实验 server

H2: 标准 client

```
root@Computer: "/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack# ./tcp_stack server 10001
DEBUG: find the following interfaces: h1-eth0.
Routing table of 1 entries has been loaded.
DEBUG: listening port 10001.
DEBUG: 0.0.0.0:10001 switch state, from CLOSED to LISTEN.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSED to SYN_RECV.
DEBUG: Pass 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: accept a connection.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from ESTABLISHED to CLOSE_WAIT.
DEBUG: tcp_sock_read return 0, finish transmission.
DEBUG: close this connection.
DEBUG: close sock 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:60700, state CLOSE_WAIT
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSE_WAIT to LAST_ACK.
DEBUG: Tree 10.0.0.1:10001 switch state, from LAST_ACK to CLOSED.
DEBUG: Free 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:60700.
```



H1 的状态转移行为符合预期结果,且 H1、H2 能正确收发数据。

综上, 本实验 server 和 client 能正确收发数据, 功能正确。

(三) 文件传输

1. 编写 Python 脚本

参考 tcp_stack_trans.py 编写 python 文件 tcp_stack_file.py, 使之能实现文件的传输,具体的代码如下:

```
def server(port, filename):
    s.setsockopt(socket.SOL SOCKET, socket.SO REUSEADDR, 1)
    s.bind(('0.0.0.0', int(port)))
    s.listen(3)
    cs, addr = s.accept()
    print addr
    with open(filename, 'wb') as f:
            data = cs.recv(1024)
            if data:
                 f.write(data)
    s.close()
def client(ip, port, filename):
    s.connect((ip, int(port)))
    f = open('client-input.dat', 'r')
    file str = f.read()
    length = len(file_str)
    i = 0
    while length > 0:
        send_len = min(length, 100000)
        s.send(file_str[i: i+send_len])
        sleep(0.1)
        print("send:{0}, remain:{1}, total: {2}/{3}".format(i, length, i, i+length))
        length -= send_len
        i += send_len
    s.close()
if __name__ == '__main__':
    if sys.argv[1] == 'server':
    | server(sys.argv[2], "server-output.dat")
elif sys.argv[1] == 'client':
    client(sys.argv[2], sys.argv[3], "client-input.dat")
```

2. 本实验 Server 与本实验 Client

H1: 本实验 server

H2: 本实验 client

```
"Node: h1"
root@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack# ./tcp_stack server 10001
DEBUG: find the following interfaces: h1-eth0.
Routing table of 1 entries has been loaded.
DEBUG: open file server-output.dat
DEBUG: listening port 10001.
DEBUG: 0.0.0.0:10001 switch state, from CLOSED to LISTEN.
DEBUG: listen to port 10001.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSED to SYN_RECV.
DEBUG: Pass 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345 from process to listen_queue
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: accept a connection.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from ESTABLISHED to CLOSE_WAIT.
DEBUG: peer closed.
used time: 4 s
DEBUG: close this connection.
DEBUG: close sock 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345, state CLOSE_WAIT
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSE_WAIT to LAST_ACK.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from LAST_ACK to CLOSED.
DEBUG: Free 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:12345.
   🔊 🖨 🗊 "Node: h2"
DEBUG: sent 3919384 Bytes
DEBUG: sent 3929408 Bytes
 DEBUG: sent 3939432 Bytes
 DEBUG: sent 3949456 Bytes
DEBUG: sent 3959480 Bytes
DEBUG: sent 3969504 Bytes
 DEBUG: sent 3979528 Bytes
 DEBUG: sent 3989552 Bytes
 DEBUG: sent 3999576
                               Bytes
 DEBUG: sent 4009600 Bytes
 DEBUG: sent 4019624 Bytes
DEBUG: sent 4029648 Bytes
DEBUG: sent 4039672 Bytes
 DEBUG: sent 4049696 Bytes
 DEBUG: sent 4052632 Bytes
DEBUG: sent 4032632 Bytes

DEBUG: the file has been sent completely.

DEBUG: close sock 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001, state ESTABLISHED

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from ESTABLISHED to FIN_WAIT-1.

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from FIN_WAIT-1 to FIN_WAIT-2.

DEBUG: 10.0.0.2:12345 switch state, from FIN_WAIT-2 to TIME_WAIT.

DEBUG: insert 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001 to timewait, ref_cnt += 1

DEBUG: 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001

DEBUG: 5---- 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001
 DEBUG: Free 10.0.0.2:12345 <-> 10.0.0.1:10001.
```

H1、H2 的状态转移行为符合预期结果。

MD5 验证结果如下:

```
sai@Computer: ~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack/
sai@Computer: ~$ cd workspace/Network/lab12/12-tcp_stack/
sai@Computer: ~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ md5sum client-input.dat > c
hecksum1.txt
sai@Computer: ~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ md5sum server-output.dat > c
hecksum2.txt
sai@Computer: ~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ diff checksum1.txt checksum
2.txt
1c1
< 05f7c5290651bce2fa0369f1921b3ccb client-input.dat
---
> 05f7c5290651bce2fa0369f1921b3ccb server-output.dat
sai@Computer: ~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ 

■
```

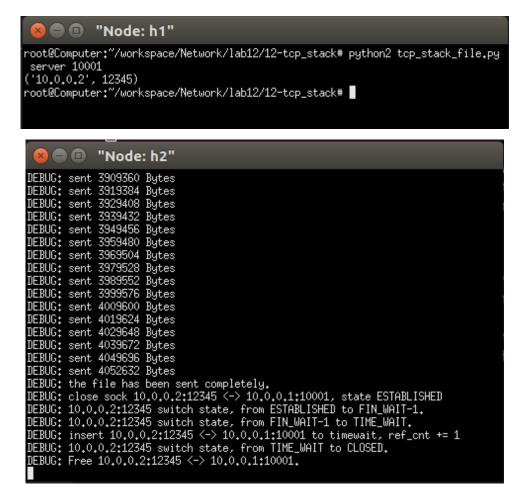
可以看出, H1、H2 能正确传输文件。

3. 标准 Server 与本实验 Client

H1: 标准 server

H2: 本实验 client

运行结果如下图所示:



H2 的状态转移行为符合预期结。

MD5 验证结果如下:

```
sai@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ md5sum client-input.dat > c
hecksum1.txt
sai@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ md5sum server-output.dat >
checksum2.txt
sai@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ diff checksum1.txt checksum
2.txt
1c1
< 05f7c5290651bce2fa0369f1921b3ccb client-input.dat
---
> 05f7c5290651bce2fa0369f1921b3ccb server-output.dat
```

可以看出, H1、H2 能正确传输文件

4. 本实验 Server 与标准 Client

H1: 本实验 server

H2: 标准 client

运行结果如下图所示:

```
"Node: h1"
root@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack# ./tcp_stack server 10001
DEBUG: find the following interfaces: h1-eth0.
Routing table of 1 entries has been loaded.
DEBUG: open file server-output.dat
DEBUG: listening port 10001.
DEBUG: 0.0.0.0:10001 switch state, from CLOSED to LISTEN.
DEBUG: listen to port 10001.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSED to SYN_RECV.
DEBUG: Pass 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:60886 from process to listen_queue
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: accept a connection.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from ESTABLISHED to CLOSE_WAIT.
DEBUG: peer closed.
used time: 4 s
DEBUG: close this connection.
DEBUG: close sock 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:60886, state CLOSE_WAIT
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSE_WAIT to LAST_ACK.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from LAST_ACK to CLOSED.

DEBUG: Free 10.0.0.1:10001 <-> 10.0.0.2:60886.
```

```
send:1800000, remain:252632, total: 1800000/4052632
send:1900000, remain:252632, total: 1900000/4052632
send:2000000, remain:2052632, total: 2000000/4052632
send:2100000, remain:1952632, total: 2100000/4052632
send:2200000, remain:1952632, total: 2200000/4052632
send:2200000, remain:1852632, total: 2200000/4052632
send:2300000, remain:1752632, total: 2300000/4052632
send:2500000, remain:1552632, total: 2500000/4052632
send:2500000, remain:1552632, total: 2500000/4052632
send:2500000, remain:1452632, total: 2500000/4052632
send:2700000, remain:1452632, total: 2700000/4052632
send:2700000, remain:152632, total: 2800000/4052632
send:2900000, remain:152632, total: 2900000/4052632
send:3000000, remain:152632, total: 3000000/4052632
send:33000000, remain:1552632, total: 300000/4052632
send:33000000, remain:552632, total: 3200000/4052632
send:33000000, remain:552632, total: 3500000/4052632
send:3000000, remain:552632, total: 3500000/4052632
send:3000000, remain:552632, total: 3500000/4052632
send:3000000, remain:552632, total: 3500000/4052632
send:3000000, remain:552632, total: 3500000/4052632
```

H1 的状态转移行为符合预期结果。

MD5 验证结果如下:

```
sai@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ md5sum client-input.dat > c
hecksum1.txt
sai@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ md5sum server-output.dat >
checksum2.txt
sai@Computer:~/workspace/Network/lab12/12-tcp_stack$ diff checksum1.txt checksum
2.txt
1c1
< 05f7c5290651bce2fa0369f1921b3ccb client-input.dat
---
> 05f7c5290651bce2fa0369f1921b3ccb server-output.dat
```

可以看出, H1、H2 能正确传输文件

综上, 本实验 server 和 client 能正确收发文件, 功能正确。

六、 实验总结

在本次实验中,通过实验内容一我了解了 TCP 协议栈的功能、socket 数据结构的设计,以及 TCP 建立和断开连接的处理流程。另外通过实验内容二和实验内容三,我了解了 TCP 协议栈的传输数据功能、socket 发送与读取数据的处理流程,同时也了解到简单的流量控制方式,这让我对 TCP 协议有了更多的认识。综上,本次实验让我对 TCP 协议有了更深的了解,为之后的实验奠定了基础解。