网络传输机制实验一

范子墨

2021K8009929006

一、实验内容

- 1、实验内容一:连接管理
 - a) 运行给定网络拓扑(tcp topo.py)
 - b) 在节点 h1 上执行 TCP 程序
 - i. 执行脚本(disable tcp rst.sh, disable offloading.sh), 禁止协议栈的相应功能
 - ii. 在 h1 上运行 TCP 协议栈的服务器模式 (./tcp stack server 10001)
 - c) 在节点 h2 上执行 TCP 程序
 - i. 执行脚本(disable tcp rst.sh, disable offloading.sh), 禁止协议栈的相应功能
 - ii. 在 h2 上运行 TCP 协议栈的客户端模式,连接至 h1,显示建立连接成功后自动断开连接 (./tcp stack client 10.0.0.1 10001)
 - d) 可以在一端用 tcp stack conn.py 替换 tcp stack 执行,测试另一端
 - e) 通过 wireshark 抓包来来验证建立和断开连接的正确性
- 2、实验内容二:短消息收发
 - a) 参照 tcp stack trans.py, 修改 tcp apps.c, 使之能够收发短消息
 - b) 运行给定网络拓扑(tcp topo.py)
 - c) 在节点 h1 上执行 TCP 程序
 - i. 执行脚本(disable offloading.sh, disable tcp rst.sh)
 - ii. 在 h1 上运行 TCP 协议栈的服务器模式 (./tcp stack server 10001)
 - d) 在节点 h2 上执行 TCP 程序
 - i. 执行脚本(disable offloading.sh, disable tcp rst.sh)
 - ii. 在 h2 上运行 TCP 协议栈的客户端模式,连接 h1 并正确收发数据 (./tcp_stack client 10.0.0.1 10001)
 - 1. client 向 server 发送数据, server 将数据 echo 给 client
 - e) 使用 tcp stack trans.py 替换其中任意一端,对端都能正确收发数据
- 3、实验内容三: 大文件传送
 - a) 修改 tcp apps.c(以及 tcp stack trans.py), 使之能够收发文件
 - b) 执行 create randfile.sh, 生成待传输数据文件 client-input.dat
 - c) 运行给定网络拓扑(tcp topo.py)
 - d) 在节点 h1 上执行 TCP 程序
 - i. 执行脚本(disable offloading.sh, disable tcp rst.sh)
 - ii. 在 h1 上运行 TCP 协议栈的服务器模式 (./tcp stack server 10001)
 - e) 在节点 h2 上执行 TCP 程序
 - i. 执行脚本(disable_offloading.sh, disable_tcp_rst.sh)
 - ii. 在 h2 上运行 TCP 协议栈的客户端模式 (./tcp stack client 10.0.0.1 10001)
 - 1. 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
 - f) 使用 md5sum 比较两个文件是否完全相同
 - g) 使用 tcp_stack_trans.py 替换其中任意一端,对端都能正确收发数据

二、 实验内容一:连接管理

1、总体代码思路

首先依据原有代码,在 main 函数中首先调用函数初始化用户态协议栈、路由表和 TCP 协议栈,在初始化用户态协议栈 init_tcp_stack 函数中,它创建了一个新的线程用于扫描并处理 TCP 定时器列表(tcp_scan_timer_list 函数),这个函数实现了从 TIME_WAIT 到 CLOSED 状态转换。而后调用 run_application 函数,传递输入参数后根据创造参数创造新的线程,新线程调用 tcp_server 或者 tcp_client 函数。 main 函数中最后调用 ustack_run 函数监听网络接口上的数据包并最后调用 handle_packet 函数处理,handle_packet 可以跳到 handle_ip_packet,判断上层协议为 TCP 后,调用 handle tcp packet 进行处理。

在 tcp_server 函数中,初始化 TCP 套接字,调用 tcp_sock_bind 函数将套接字的源端口设置为参数传入的端口号,调用 tcp_sock_listen 函数监听,使用 tcp_sock_accept 函数更改 tsk 状态并赋给 csk,接受连接,最后调用 tcp_sock_close 关闭连接。关闭连接。在 TCP_client 函数中,分配 TCP 套接字,连接服务器,进行数据传输最后关闭连接。

在 tcp_client 函数中,初始化套接字,而后调用 tcp_sock_connect 函数,建立连接请求,最后调用 tcp_sock_close 关闭连接。

对于 TCP 数据包的处理,在 handle_tcp_packet 中首先会初始化一个 tcp_cb 的结构体,该结构体中包含了 TCP 报文的相关信息(如源地址源端口号、目的地址目的端口号等),而后使用 tcp_sock_lookup 函数查找与 tcp 报文相关联的套接字。最终调用 tcp_process 函数处理 tcp 报文, tcp process 会根据报文内容和套接字当前状态进行回复,并进行状态转换。

2、具体实现

(1) 信号量的睡眠和唤醒

这是实现线程同步最重要的一步,在套接字结构体定义中含有下列四个信号量。

```
struct synch_wait *wait_connect;
struct synch_wait *wait_accept;
struct synch_wait *wait_recv;
struct synch_wait *wait_send;
```

wait_connect 用于在套接字建立连接之前进行同步,因此在 client 端发送连接请求后挂起(CLOSED 状态变为 SYN_SENT 状态),在收到 ACK|SYN 包之后说明连接 client 端连接已成功建立(SYN_SENT 状态变为 ESTABLISHED 状态),因此唤醒该线程。

wait_accept 相对于 wait_connect 来说用在 server 端,当无连接请求时被挂起(处在 SYN_RECV 状态),当收到 client 端发送的 ACK 包的时候被唤醒(有 SYN_RECV 转换到 ESTABLISHED 状态),此时建立连接的三次招手已经完成。

wait_recv 在接收到的缓冲区为空时被挂起,当收到数据时唤醒。(在实验一中未涉及到) wait_send 在 server 端接收窗口大小不足时被挂起,收到 PSH|ACK 包时进行确认,判断窗口大小是否足够,若足够则唤醒。(在实验一中未涉及到)

(2) tep scan timer list:

该函数对每个定时器的时间进行递减,而后判断是否定时器时间已经归零,若归零,则说明已经超时,则将该定时器从定时器列表中删除,并将对应的套接字状态设置为关闭。

```
free_tcp_sock(tsk);
}
```

- (3) tcp_sock_listen: 设置该套接字能够排队等待连接的最大数量,并且将状态从 CLOSED 转换为 LISTEN。
- (4) tcp_sock_accept: 如果等待连接的队列不空,则弹出第一个等待连接的请求并接受。 若为空,则挂起该线程。
- (5) tcp sock lookup

该函数中首先将提取 cb 结构体地址中的源端口源地址和目的端口目的地址,而后调用 tcp_sock_lookup_established 找到与该结构体对应的套接字并返回。具体来说,首先计算哈希值,而后获取对应的哈希表,遍历链表寻找匹配的套接字。

```
int hash = tcp_hash_function(saddr, daddr, sport, dport);
    struct list_head * list = &tcp_established_sock_table[hash];
```

如果寻找到匹配的套接字,则调用 tcp_lookup_listen 函数处理一个新的连接请求,只关注源端口号,在监听套接字哈希表中寻找。

(6) tcp sock connect

这是由 client 端主动发起的连接请求,向 server 端发送 SYN,而后进行等待。

```
tcp_send_control_packet(tsk, TCP_SYN);
tcp_set_state(tsk, TCP_SYN_SENT);
tcp_hash(tsk);
sleep_on(tsk->wait_connect);
```

(7) tcp process

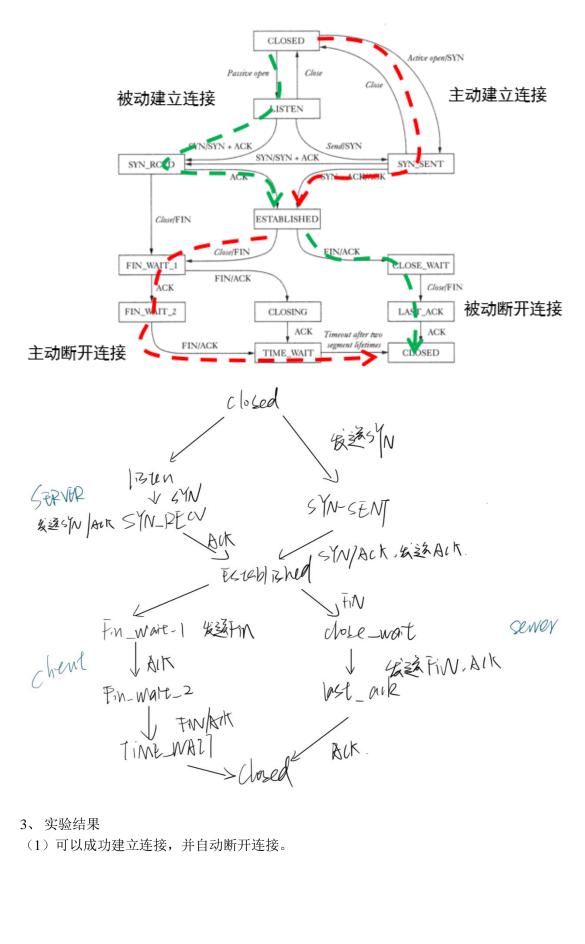
这个函数中是一个状态机的书写。整体状态转换如下图所示,准确来说可以简略成下图。 在这其中,需要注意 server 端在 LISTEN 状态收到 AYN 时,需要建立一个新的子套接字,并将子套接字添加到父套接字的监听队列中,同时将子套接字添加到相应的哈希表中。

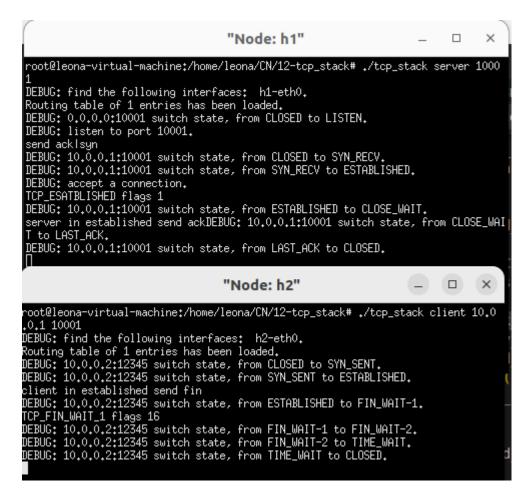
```
struct tcp_sock *child_sk = alloc_tcp_sock();
    child_sk->parent = tsk;
    child_sk->sk_sip = cb->daddr;
    child_sk->sk_sport = cb->dport;
    child_sk->sk_dip = cb->saddr;
    child_sk->sk_dport = cb->sport;
    child_sk->iss = tcp_new_iss();
    child_sk->iss = tcp_new_iss();
    child_sk->rcv_nxt = cb->seq + 1;
    child_sk->snd_nxt = child_sk->iss;

list_add_tail(&child_sk->list, &tsk->listen_queue);
    tcp_send_control_packet(child_sk, TCP_ACK | TCP_SYN);
    tcp_set_state(child_sk, TCP_SYN_RECV);
    tcp_hash(child_sk);
```

同时,注意每次更新下一个期望接收到的字节的序列号。信号量的唤醒按照前述的进行添加即可。此外,在 TCP_FIN_WAIT_2 状态收到 FIN 包后,会进入 TCP_TIME_WAIT 函数,此时会设置时钟,在超时后自动转换为 CLOSED 状态。即在 tcp_set_timewait_timer 函数中将该线程加入定时器列表。

```
tsk->timewait.timeout = time(NULL);
list_add_tail(&tsk->timewait.list,&timer_list);
```

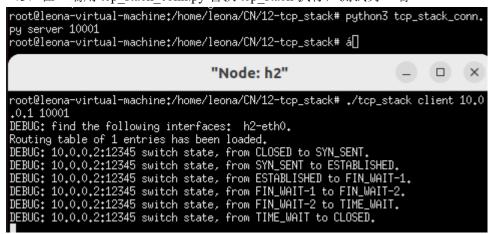




(2) 使用 wireshark 抓包结果如下

Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
1 0.000000000	f6:de:e8:00:72:cc	Broadcast	ARP	42 Who has 10.0.0.1? Tell 10.0.0.2
2 0.010392281	26:f9:35:18:5d:06	f6:de:e8:00:72:cc	ARP	42 10.0.0.1 is at 26:f9:35:18:5d:06
3 0.010434770	26:f9:35:18:5d:06	f6:de:e8:00:72:cc	ARP	42 10.0.0.1 is at 26:f9:35:18:5d:06
4 0.021600897	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54 12345 → 10001 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0
5 0.032452710	26:f9:35:18:5d:06	Broadcast	ARP	42 Who has 10.0.0.2? Tell 10.0.0.1
6 0.043440269	f6:de:e8:00:72:cc	26:f9:35:18:5d:06	ARP	42 10.0.0.2 is at f6:de:e8:00:72:cc
7 0.043442188	f6:de:e8:00:72:cc	26:f9:35:18:5d:06	ARP	42 10.0.0.2 is at f6:de:e8:00:72:cc
8 0.053892286	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	54 10001 → 12345 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0
9 0.075090158	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54 12345 → 10001 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
10 1.064686472	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54 12345 → 10001 [FIN] Seq=1 Win=65535 Len=0
11 1.076323787	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	54 10001 → 12345 [ACK] Seq=1 Ack=2 Win=65535 Len=0
12 5.099826427	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	54 10001 → 12345 [FIN] Seq=1 Win=65535 Len=0
13 5.110873465	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54 12345 → 10001 [ACK] Seg=2 Ack=2 Win=65535 Len=0

(3) 在一端用 tcp stack conn.py 替换 tcp stack 执行,测试另一端



```
"Node: h1"
    root@leona-virtual-machine:/home/leona/CN/12-tcp_stack# wireshark &
    [1] 13154
   root@leona-virtual-machine:/home/leona/CN/12-tcp_stack# ** (wireshark:13154) 20
   rooteleona-virtual-machine;/nome/leona/ch/lz-tcp_stack# "" (Wireshark;13194) 20
;41;40,761020 [GUI WARNING] -- QStandardPaths; XDG_RUNTIME_DIR not set, defaulti
ng to '/tmp/runtime-root'

*** (wireshark;13154) 20;42;07,191683 [Capture MESSAGE] -- Capture Start ...

*** (wireshark;13154) 20;42;07,272136 [Capture MESSAGE] -- Capture started

*** (wireshark;13154) 20;42;07,272316 [Capture MESSAGE] -- File: "/tmp/wireshark
    _h1-eth03NT7E2.pcapng
    python3 tcp_stack_conn.
                                                                                                   ./tcp_stack server 1000
    DEBUG: find the following interfaces: h1-eth0.
 SRouting table of 1 entries has been loaded.

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: 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: accept a connection.

TDEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from ESTABLISHED to CLOSE_WAIT.
as 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.
                                                          "Node: h2"
                                                                                                                         ×
 root@leona-virtual-machine:/home/leona/CN/12-tcp_stack# python3 tcp_stack_conn.
 py client 10.0.0.1 10001
 root@leona-virtual-machine:/home/leona/CN/12-tcp_stack#
```

三、 实验内容二:短消息收发

1、具体实现

相比于上个实验,这个实验中要可以收发短消息。总体来说,需要在上个实验的基础上添加状态处理逻辑和读写函数设计。

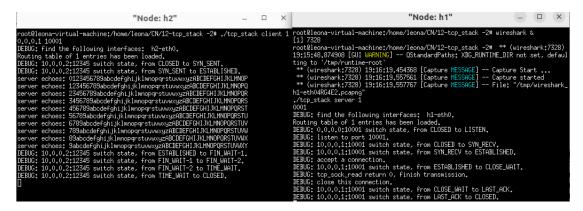
由老师给出的 tcp_apps.c 文件中,在 server 端,使用 tcp_sock_read 从 client 端接收数据,通过 tcp_sock_write 向客户端发送数据。在 client 端,通过 tcp_sock_write 向 server 端发送数据,使用 tcp_sock_read 从服务器端接收响应数据。与此同时,在 tcp_process 函数中添加处理 PSH|ACK 包的逻辑。

在 tcp_sock_read 函数中,检查缓冲区是否为空,若为空则挂起当前线程。如果收到 PSH|FIN 包,则说明有数据可读,会被唤醒,则调用 read_ring_buffer 函数读取数据,并将读取长度返回。

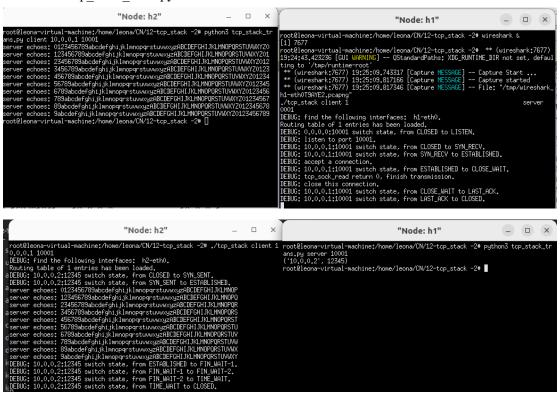
在 tcp_sock_write 函数中,将数据分割成适当大小的 TCP 进行发送。即每次对发送长度进行判断,尽量以 TCP 包最大容量发送,如果窗口大小不够,则当前进程挂起,在收到 ACK 包时进行判断后唤醒。

在 tcp_process 函数中添加收到 PSH|ACK 数据包的处理逻辑,将收到的内容写入缓冲区, 并恢复 ACK 包,同时由于出现缓冲区有数据可读,唤醒 tcp_sock_read 所在线程进行读取。 2、实验结果

(1) 节点上运行 tcp 程序并抓包

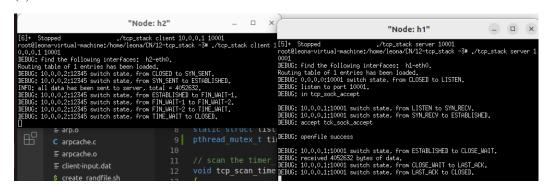


(2) 使用 tcp_stack_trans.py 替换其中任意一端



四、 实验内容三: 大文件传输

- 1、实验结果
- (1)两端均使用自己的代码,可以看出成功传输且传输内容正确。



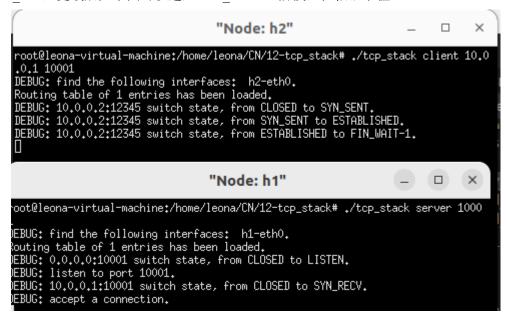
```
leona@leona-virtual-machine:~/CN/12-tcp_stack -3$ md5sum *.dat
3dd790290b7945e7d98560ac9546a7c5 client-input.dat
3dd790290b7945e7d98560ac9546a7c5 server-output.dat
leona@leona-virtual-machine:~/CN/12-tcp_stack -3$ diff *.dat
leona@leona-virtual-machine:~/CN/12-tcp_stack -3$
```

(2)一端使用自己的代码,另一端使用内核版本 py,均可以正常运行

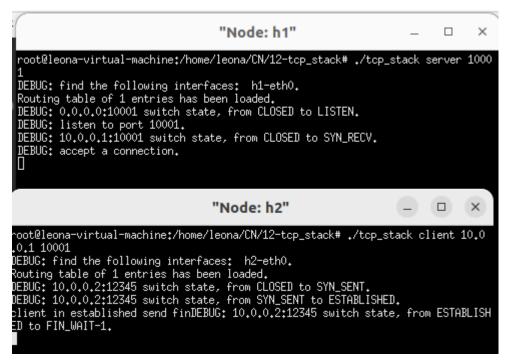
五、 遇到的问题

1、状态转换错误

在实验一中发现无法自动断开连接,第一次 h2 在 ESTABLISHED 状态停止,返回查看 tcp_sock_close,发现发送的数据包错误,原来为 TCP_FIN|TCP_ACK,但实际上应为只有 TCP FIN,更改后如下图可以进入 FIN WAIT-1 阶段,但依旧卡住。



发现主动连接端(client)成功发送了 fin 包,但是被动连接端没有收到,因此无法断开连接。



再次进行 debug, 发现其实 server 端停在 SYN_RECV 后不变化, 但是 client 是成功变化的, 因此查看状态机部分, 发现在 server 端收到 ACK 后, 虽然成功进行连接, 但是没有进行状态转换, 因此要添加状态转换语句。

```
case TCP_SYN_RECV:
    if(cb->flags & TCP_ACK)
    {
        tcp_sock_accept_enqueue(tsk);
        tsk->rcv_nxt = cb->seq;
        tsk->snd_una = cb->ack;
        wake_up(tsk->parent->wait_accept);
    }
}
```

```
"Node: h2"

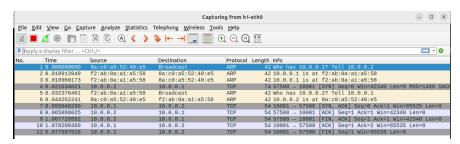
root@leona-virtual-machine:/home/leona/CN/12-tcp_stack# python3 tcp_stack_conn.
py client 10.0.0.1 10001
root@leona-virtual-machine:/home/leona/CN/12-tcp_stack# []

"Node: h1"

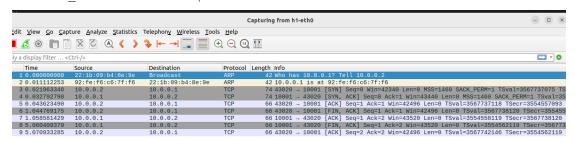
root@leona-virtual-machine:/home/leona/CN/12-tcp_stack# ./tcp_stack server 1000
1
DEBUG: find the following interfaces: h1-eth0.
Routing table of 1 entries has been loaded.
DEBUG: 0.0.0.0:10001 switch state, from CLOSED to LISTEN.
DEBUG: listen to port 10001.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from SYN_RECV to ESTABLISHED.
DEBUG: accept a connection.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from ESTABLISHED to CLOSE_WAIT.
DEBUG: 10.0.0.1:10001 switch state, from CLOSE_WAIT to LAST_ACK.
```

2、发包错误

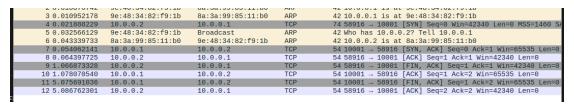
在 serve 端使用自己的代码,在 client 端使用内核版本时发现 serve 端会在状态到达 last_ack 的时候停住,无法自己结束。询问助教后,使用 wireshark 抓包查看,发现最终应由 client 端向 server 端发送 ack,但是抓包中没有显示。



由助教建议,查看都是内核版本的 wireshark 抓包,发现 server 端由 CLOSE_WAIT 状态 转换为 LAST ACK 时发送的是 fin|ack 包,但我只发送了 fin 包,因此进行修改。



修改后成功自动关闭连接,实现四次挥手。



3、在实验二中,发现 server 端会停在 close_wait, client 端会停在 fin_wait_2,根据抓包来看,发现最后 client 端已经发出了 fin 包,close_wait 也已经对应发出了 ack 包,但是最终停止不动。最后发现是在 server 端收到 fin 包时,由于此次传输已经结束,因此需要退出所有等待的进程,即调用 wait_exit,将 dead 位设置为 1,并向所有等待的进程广播。

```
## INOde: h2"

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

Delen 67
server echoes: 0123456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPp plen 67
server echoes: 23456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQ plen 67
server echoes: 3456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQR plen 67
server echoes: 3456789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRS plen 67
server echoes: 56789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRST plen 67
server echoes: 56789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTU plen 67
server echoes: 789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTU plen 67
server echoes: 789abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUV plen 67
server echoes: 9abcdefghijklmnopqrstuvwxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVW plen 67
server echoes: 9abcdefghijklmnopqrstuvxyzABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVW plen 67
server echoes: 9abcdefgh
```

wait_exit(tsk->wait_recv);

4、再次无法结束

发现是 apps 文件中 server 端无法跳出 while 循环,仔细查看代码,是由于 break 的条件是 rlen<0, 但是当 read 函数读完之后返回值是 0, 因此不会跳出循环, 换成 rlen<=0 后即可。

```
rlen = tcp_sock_read(csk, buffer, sizeof(buffer));
if (rlen <= 0)
    break;</pre>
```

六、 感想

由于在上个实验中使用到了哈希表映射的方式,因此这个实验中哈希表的使用比较得心应手,不会感觉到陌生。在实验中,对于线程同步的理解加深了许多。以及本次实验中由于三次实验的内容不同,因此对于自己要写什么有些许迷茫,老师给出的 apps.c 文件中也有小小的问题。另一个难点在于老师其实给出了很多已经实现的功能封装在函数中,但是就像散落的拼图碎片,需要自己理解后并在实验中拼起来,有点困难。整个实验算得上是到现在最为艰难的实验,耗费了很长的时间。在本地运行的时候,可能由于线程之间的同步完成的不是很好,导致代码有时能跑出结果有时候不能,让本就艰难的实验雪上加霜。