13-网络传输机制(TCP)实验二报告

陈彦帆 2018K8009918002

1、实验内容

（1）实现 TCP 数据传输：将数据封装到数据包并发送；收到数据和 ACK 时的相应处理。

（2）实现流量控制：通过调整 recv_window 来表达自己的接收能力。

（3）实现 tcp_sock 相关函数：read，write。

（4）在节点 h1 上运行 TCP server，在 h2 上运行 TCP client，向 h1 发送字符串，h2 echo，h1 打印收到的信息。然后，在一端用 tcp_stack.py 替换 tcp_stack 执行，测试另一端。

（5）修改 tcp_apps.c。在节点 h1 上运行 TCP server，在 h2 上运行 TCP client，向 h1 发送一个大小为几 MB 的文件，比较 h1 接收的文件与 h2 发送的文件是否相同。然后，在一端用修改后的 tcp_stack.py 替换 tcp_stack 执行，测试另一端。

2、实验流程

（1）完成代码编写并编译。

（2）测试正确性。

（实验内容(4)和(5)的测试流程相同,后者在测试前需要执行 bash create_randfile.sh 在测试后需要执行 diff server-output.dat client-input.dat）

首先通过 mininet 环境(tcp_topo.py)构建网络拓扑如下图：

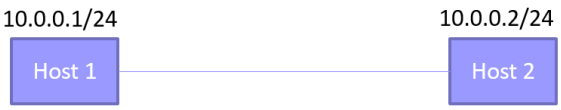

图 1

在节点 h1 上运行 TCP server，在 h2 上运行 TCP client，进行抓包测试：

执行：

```
sudo python tcp_topo.py
mininet> xterm h1 h2
h1# wireshark
h1# ./tcp_stack server 10001
```

```
or h1# python tcp_stack.py server 10001
h2# ./tcp_stack client 10.0.0.1 10001
or h2# python tcp_stack.py client 10.0.0.1 10001
mininet> quit
```

3、分析与实现

（1）实现 TCP 数据传输。

① 收到数据和 ACK 时的相应处理：

首先检查收到的包是否有效。收到的包的字节序必须在本端的接收窗口以内。在本实验中，不能处理乱序到达的包，这些包将被丢弃并报错。

每收到一个有效的包，更新对应的 sock 信息：更新 rcv_next 为收到数据的第一个字节加上数据长度；如果收到的包包含 ACK，更新 snd_una；根据收到包的接收窗口更新 sock 的发送窗口；如果收到的包有新的信息，发送 ACK 包。

```
static inline int update_tsk(struct tcp_sock *tsk, struct tcp_cb *cb)
{
  tsk->rcv_nxt = cb->seq_end;
  if(cb->flags & TCP_ACK)
    tsk->snd_una = max(tsk->snd_una,cb->ack);
  tcp_update_window_safe(tsk,cb);
  if(tsk->state != TCP_LISTEN && less_than_32b(cb->seq,cb->seq_end))
    tcp_send_control_packet(tsk,TCP_ACK);
  return 0;
}
```

如果收到的包包含数据部分，则将数据部分写入环形缓存。出于简单考虑，若缓存放不下整个包，整个包将被丢弃。

环形缓存是一个生产者-消费者模型，若缓存为空，消费者被挂起。但若缓存为满，生产者不需要被挂起，而是把超出缓存的部分丢弃。

在访问缓存时，需要上锁。这里用的是 tsk->wait_recv->lock。当一方被挂起时，调用 pthread_cond_wait，将锁交出并等待唤醒。唤醒时，将尝试获取锁。

```
void handle_tcp_data(struct tcp_sock *tsk, struct tcp_cb *cb)
{
  if(!cb->pl_len) return;
  pthread_mutex_lock(&tsk->wait_recv->lock);
  if(ring_buffer_free(tsk->rcv_buf) < cb->pl_len)
    log(DEBUG,"RECV BUFFER FULL. DROPED.");
  else{
```

```
    write_ring_buffer(tsk->rcv_buf,cb->payload,cb->pl_len);
    wake_with_lock(tsk->wait_recv);
  }
  pthread_mutex_unlock(&tsk->wait_recv->lock);
}
```

② 将数据封装到数据包并发送

框架已经实现。

（2）实现流量控制：通过调整 recv_window 来表达自己的接收能力。

每收到一个数据包，调整当前 sock 的发送窗口为对端的接收窗口大小。调整接收窗口为环形缓存的剩余大小。

（3）实现 tcp_sock 相关函数：

① read

函数调用者是消费者。若环形缓存为空，则交出锁进入等待。否则读取数据并返回。若唤醒时发现 sock 进入 CLOSE_WAIT 状态，说明发送方断开连接，返回 0。

```
int tcp_sock_read(struct tcp_sock *tsk, char *buf, int len)
{
  pthread_mutex_lock(&tsk->wait_recv->lock);
  while(ring_buffer_empty(tsk->rcv_buf)){
    if(tsk->state == TCP_CLOSE_WAIT)
      return 0;
    sleep_with_lock(tsk->wait_recv);
  }
  int readlen = read_ring_buffer(tsk->rcv_buf,buf,len);
  tsk->rcv_wnd = ring_buffer_free(tsk->rcv_buf);
  pthread_mutex_unlock(&tsk->wait_recv->lock);
  return readlen;
}
```

② write

每次发送的大小为 min(MSS,data_left,send_window)。若发送窗口为 0，则交出锁等待。否则调用 tcp_send_packet 进行发送。

```
int tcp_sock_write(struct tcp_sock *tsk, char *buf, int len)
{
  int tot = len;
  while(len>0){
    int headerlen = ETHER_HDR_SIZE + IP_BASE_HDR_SIZE + TCP_BASE_HDR_SIZE;
    int sendlen = min(len,ETH_FRAME_LEN-headerlen);
    pthread_mutex_lock(&tsk->wait_send->lock);
    while(tsk->snd_wnd==0)
      sleep_with_lock(tsk->wait_send);
```

```
    sendlen = min(sendlen,tsk->snd_wnd);
    pthread_mutex_unlock(&tsk->wait_send->lock);
    int pkt_len = sendlen + headerlen;
    char *pkt = malloc(pkt_len);
    memcpy(pkt+headerlen,buf,sendlen);
    tcp_send_packet(tsk,pkt,pkt_len);
    buf += sendlen, len -= sendlen;
  }
  return tot;
}
```

4、实验结果

网络拓扑如图 1。

（1）测试 1：字符串回显。

shell 输出结果如图 2。抓包结果如图 3。将 tcp_stack 一端替换为 python 程序后，结果如图 4-5。

经过比对，我实现的 tcp 读写功能正确，任意一端替换为 python 程序后，结果也正确。

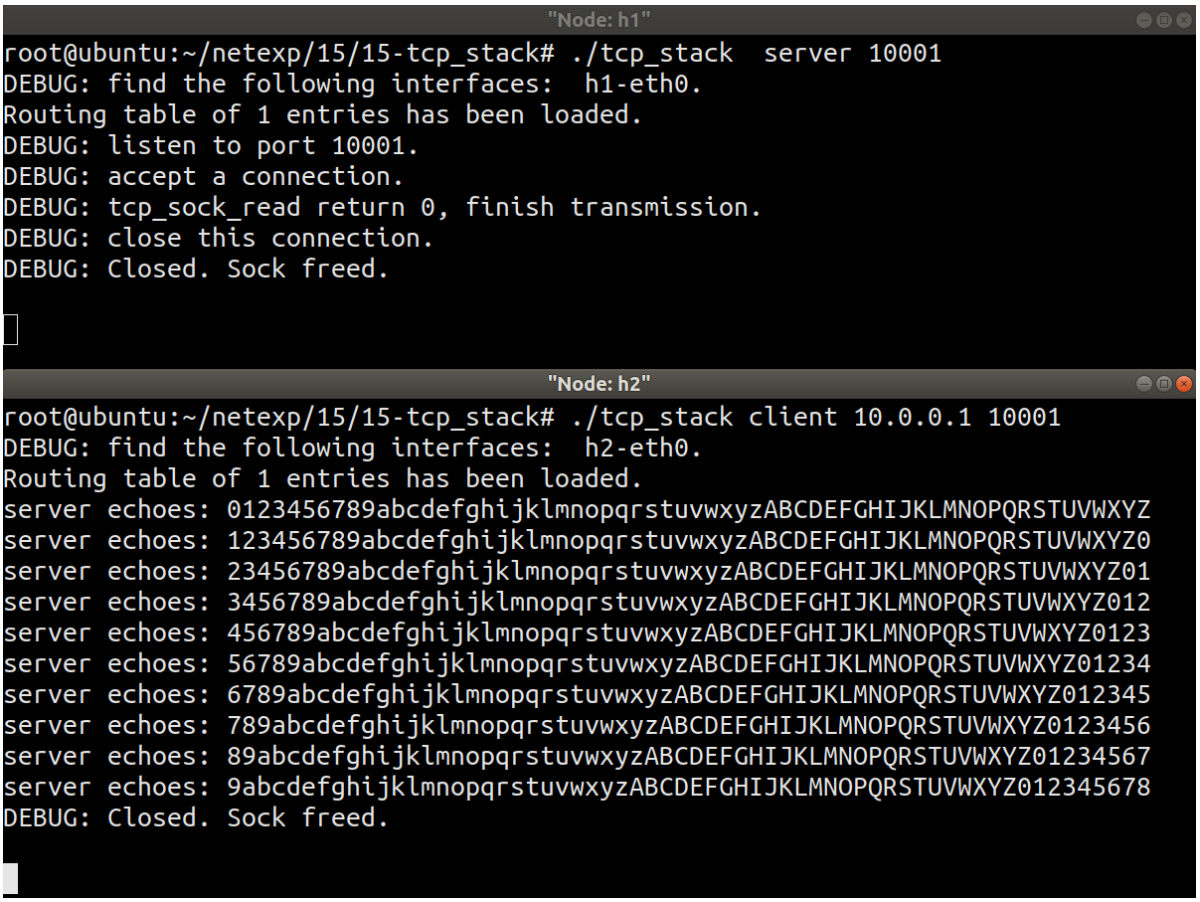

图 2

4	0.021951368	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54	12345 → 10001 [SYN] Seq=0 Win=65535 Len=0
5	0.032907658	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	54	10001 → 12345 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65535 Len=0
6	0.043883450	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54	12345 → 10001 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=0
7	0.043885192	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65535 Len=62
8	0.054845141	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=1 Ack=63 Win=65535 Len=77
9	1.066704684	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=63 Ack=78 Win=65535 Len=62
10	1.077696892	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=78 Ack=125 Win=65535 Len=77
11	2.089710992	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=125 Ack=155 Win=65535 Len=62
12	2.100478025	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=155 Ack=187 Win=65535 Len=77
13	3.110728332	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=187 Ack=232 Win=65535 Len=62
14	3.120835932	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=232 Ack=249 Win=65535 Len=77
15	4.132093461	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=249 Ack=309 Win=65535 Len=62
16	4.143068089	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=309 Ack=311 Win=65535 Len=77
17	5.154016642	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=311 Ack=386 Win=65535 Len=62
18	5.165087926	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=386 Ack=373 Win=65535 Len=77
19	6.176923605	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=373 Ack=463 Win=65535 Len=62
20	6.187813686	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=463 Ack=435 Win=65535 Len=77
21	7.199692024	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=435 Ack=540 Win=65535 Len=62
22	7.210602439	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=540 Ack=497 Win=65535 Len=77
23	8.222009123	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=497 Ack=617 Win=65535 Len=62
24	8.232909159	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=617 Ack=559 Win=65535 Len=77
25	9.244258899	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	116	12345 → 10001 [PSH, ACK] Seq=559 Ack=694 Win=65535 Len=62
26	9.255215116	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	131	10001 → 12345 [PSH, ACK] Seq=694 Ack=621 Win=65535 Len=77
27	10.266593180	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54	12345 → 10001 [FIN, ACK] Seq=621 Ack=771 Win=65535 Len=0
28	10.277027908	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	54	10001 → 12345 [ACK] Seq=771 Ack=622 Win=65535 Len=0
29	10.277041935	10.0.0.1	10.0.0.2	TCP	54	10001 → 12345 [FIN, ACK] Seq=771 Ack=622 Win=65535 Len=0
30	10.287128586	10.0.0.2	10.0.0.1	TCP	54	12345 → 10001 [ACK] Seq=622 Ack=772 Win=65535 Len=0

图 3

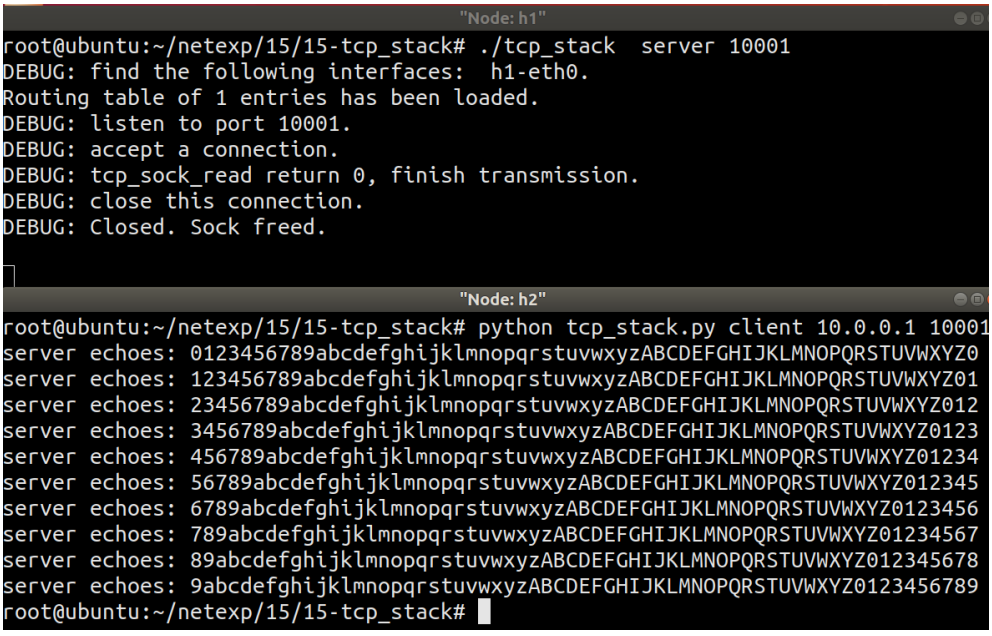

图 4 client python

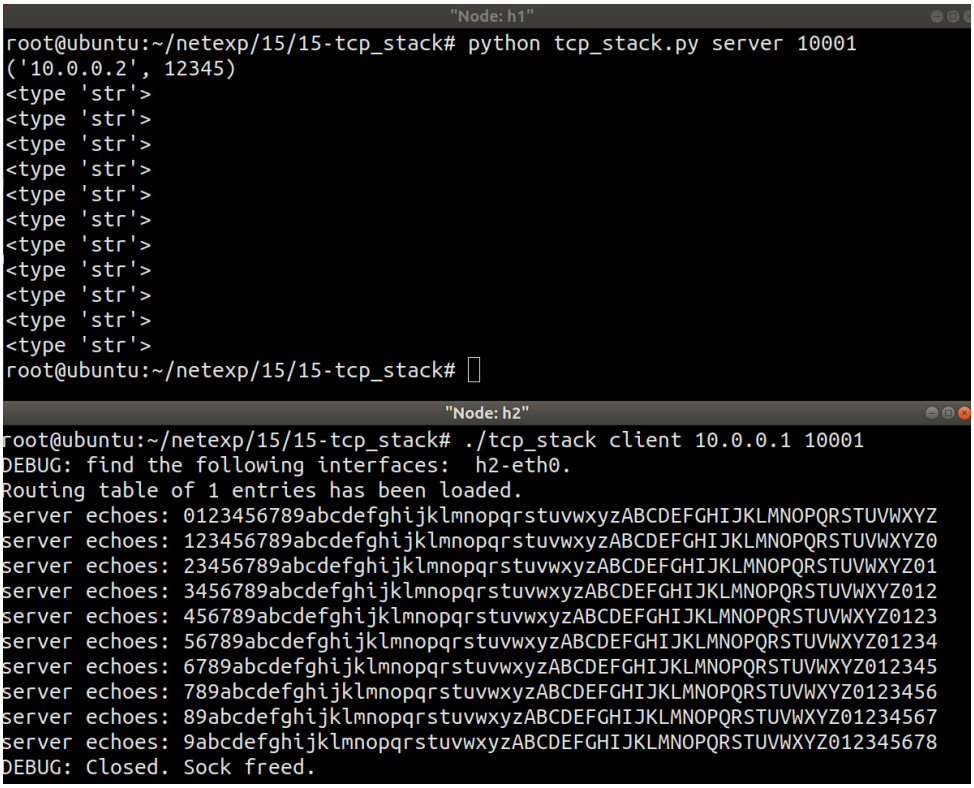

图 5 server python

（2）测试 2：上传大文件（约 4MB）

shell 输出结果如图 6。传输后，通过 diff 命令比对，接收方收到的文件与发送方上传的完全相同。将 tcp_stack 一端替换为 python 程序后，结果如图 7-8。同样通过了 diff 比对。

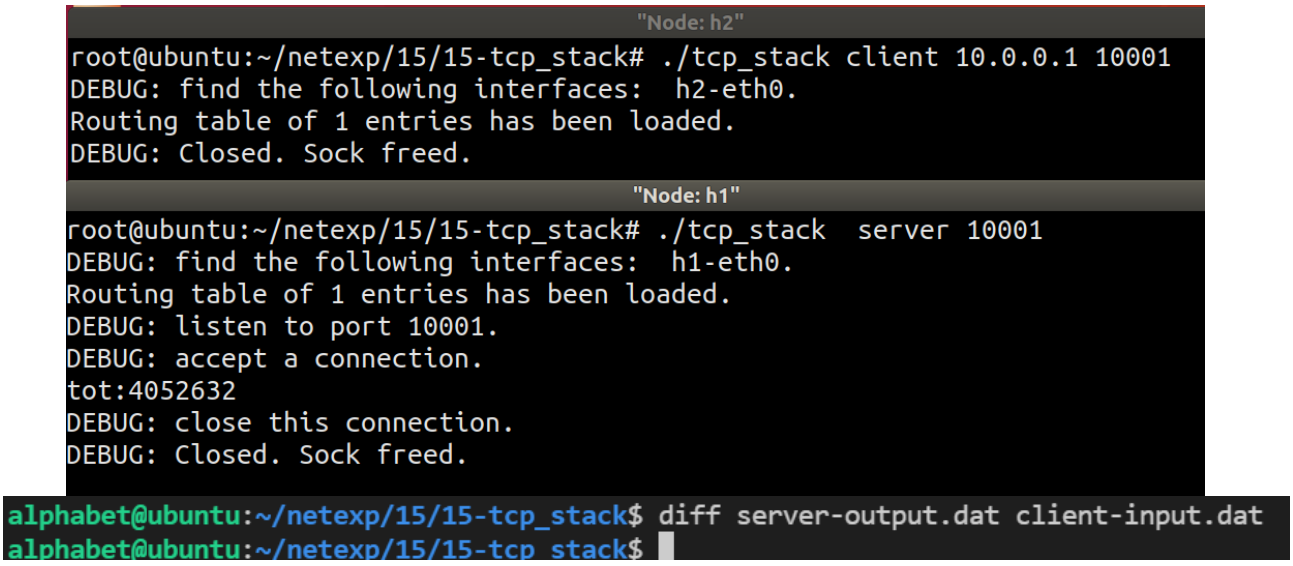

图 6

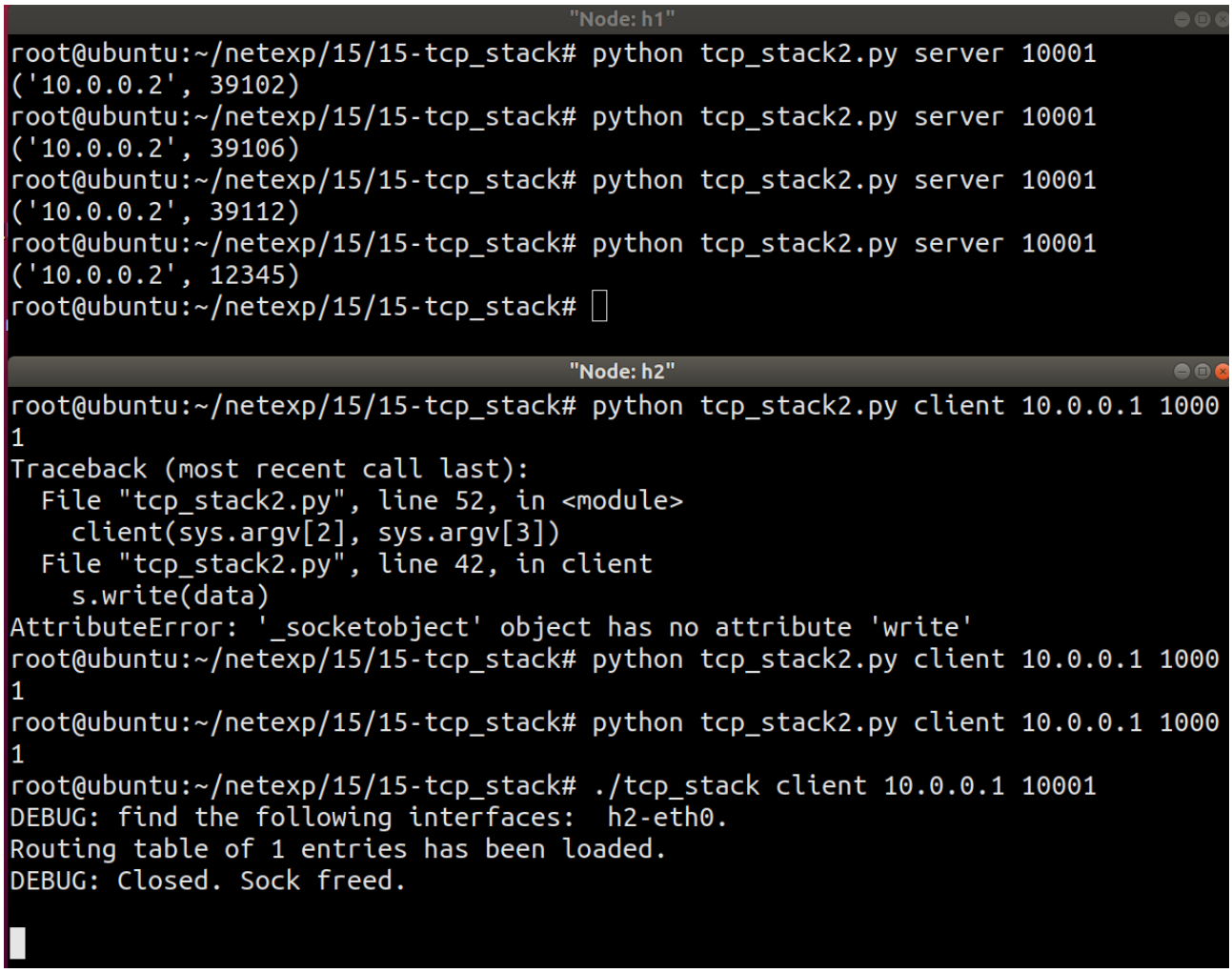

图 7 python server

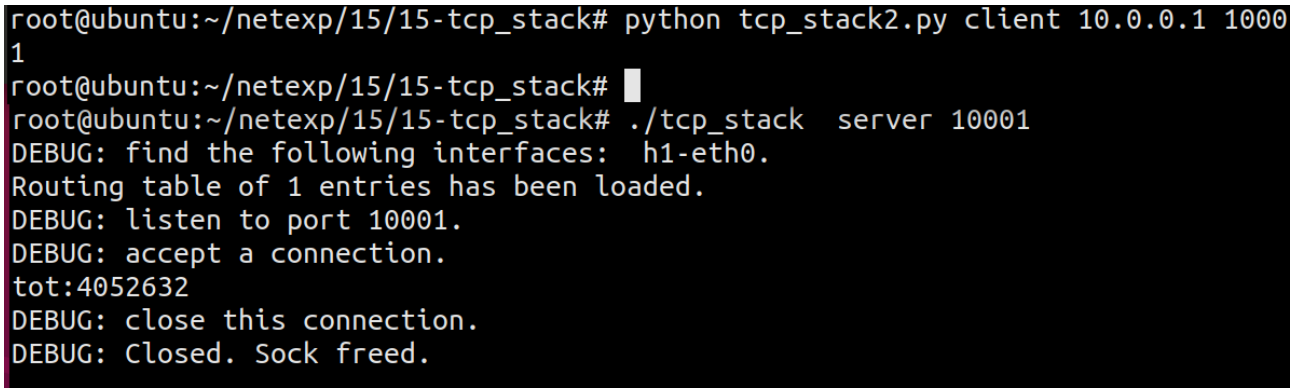

图 8 python client

5、遇到的问题

（1）out of order

若发送方发送间隔小于 RT prop，可能会造成数据包乱序，相应的抓包结果如图 9。本实验无法处理乱序包，故将发送间隔调大，并调小模拟器的 RTT。

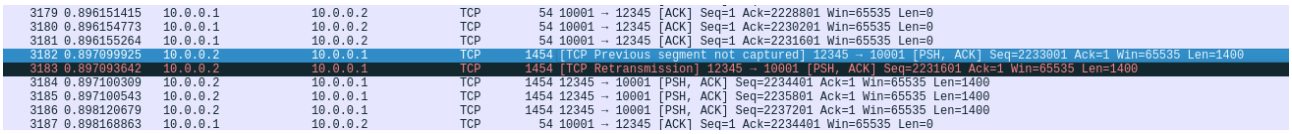

图 9

（2）socket raw send buffer FULL

若发送过快，socket 可能会出现如下提示：

Send raw packet failed: No buffer space available

解决方法：增加发送间隔。

（3）recv buffer FULL

若发送过快，发送方尚未收到接收方的 ACK 包时已经发送了大量数据，来不及调整发送窗口，造成接收方缓存爆满。解决方法：解决方法：增加发送间隔。

（4）文件写入失败

接收方在向本地写文件完毕后，应调用 fclose，否则文件可能写入失败。

（5）ACK 超时

接收方的 ACK 可与数据一并发送。在本实验中，client 间隔 1s 发送一次字符串，此时 ACK 已经超时，python server 会重传。解决办法：收到数据包后马上发送 ACK。

（6）唤醒条件不满足：

对于框架给出的 sleep_on 和 wake_up 函数，若先调用了 wake_up，则调用 sleep_on 时不会睡眠而是立即返回，不满足唤醒条件，造成错误。

解决方法：重写 sleep_on 和 wake_up 函数，使 sleep_on 只有在调用后被唤醒才会返回。