# H2 南京大学本科生实验报告

课程名称: 计算机网络 任课教师: 李文中

学院	计算机科学与技术系	专业 (方向)	计算机科学与技术系
学号	181860109	姓名	吴润泽
Email	181860109@smail.nju.edu.cn	开始/完成日期	2020/5/6-2020/5/25

- H3 1. 实验名称: Reliable Communication
- H3 2. 实验目的
  - 1. 在Switchyard中实现有3个节点的可靠通信机制;
  - 2. 学会在switchyard获取数据包的内容;
  - 3. 理解并掌握滑动窗口机制的实际应用。
- H3 3. 实验过程
- H<sub>4</sub> Task 2 Middlebox
- H5 a. 实现原理
  - 1. 作为中间方, 转发blaster和blastee之间的数据包;
  - 2. 如果为blatsee发往blaster的ACK包,则按一定概率丢弃。否则直接转发即可;
  - 3. 同时本次实验中不处理ARP包,直接忽略即可。
- H5 b. 代码编写

```
def switchy_main(net):
   my_intf = net.interfaces()
   mymacs = [intf.ethaddr for intf in my_intf]
   myips = [intf.ipaddr for intf in my intf]
   ip_mac = ... #ip地址与mac地址的映射
   port_mac = ... #端口与mac地址的映射
   while True:
       try:
           timestamp, dev, pkt = net.recv packet()
       except NoPackets: # 没有收到数据包
       except Shutdown:
       if gotpkt:
           if pkt[Ethernet].ethertype!=EtherType.IPv4: #非IPv4类型的包
不处理
               continue
           if dev == "middlebox-eth0": #Received from blaster
               drop_rate = ... #读取middlebox_params.txt 中的丢包率
               if randint(0, 100) < drop rate * 100: #随机数落在该范
                  seq, = unpack('>i',
pkt[RawPacketContents].to bytes()[:4])
               else: #否则将ACK发送
                   pkt[Ethernet].src = port mac[dev]
                   pkt[Ethernet].dst = "20:00:00:00:00:01"
                  net.send_packet("middlebox-eth1", pkt)
           elif dev == "middlebox-eth1": #Received from blastee
```

```
pkt[Ethernet].src = port_mac[dev]
    pkt[Ethernet].dst = "10:00:00:00:00:01"
    net.send_packet("middlebox-eth0", pkt)
    else: #非法的端口
        log_debug("Oops :))")
net.shutdown()
```

## H<sub>4</sub> Task<sub>3</sub> Blastee

# H5 a. 实现原理

- 1. 判断该包目的地址的合法性, 即是否发给blatsee;
- 2. 提取数据包中的序列号以及额外的payload,额外注意到构造ACK数据包的payload长度为固定的8字节,如果原数据包的payload不足8字节,则需要补齐;
- 3. 构造该序列号的ACK包,并发送给blatser即可。

#### H5 b. 代码编写

```
def switchy_main(net):
   my_intf mymacs myips ip_mac port_mac #对其同样进行相同的初始化和硬
编码
   while True:
       try:
          timestamp, dev, pkt = net.recv_packet()
       except NoPackets: # 没有收到数据包
       except Shutdown:
       if gotpkt:
          if pkt[Ethernet].ethertype!=EtherType.IPv4: #非IPv4类型的包
不处理
              continue
          if str(pkt[IPv4].dst) != "192.168.200.1": #error dst isn't
blastee
              continue
          blaster_ip, num = ... #读取blaster的地址和num参数
          #构建以太网包头
          eth header = Ethernet(src=port mac["blastee-eth0"],
                               dst=port mac["middlebox-eth0"],
                               ethertype=EtherType.IPv4)
           #构建IP包头,ttl不能为0,否则wireshark显示为红色
          ip header = IPv4(src="192.168.200.1",
                          dst=blaster ip,
                          protocol=IPProtocol.UDP,
                          ttl=10)
          #构建udp包头,设置源和目的端口号
          udp_header = UDP(src=7777, dst=6666)
          #获取接收包中的序列号和额外的payload信息
          seq num =
RawPacketContents(pkt[RawPacketContents].to_bytes()[:4])
          #根据原数据包额外payload长度来构造额外的payload
           payload len = unpack(">H",
                              pkt[RawPacketContents].to_bytes()
[4:6])[0]
          add payload = RawPacketContents(
              pkt[RawPacketContents].to_bytes()[6:14] +
```

### H<sub>4</sub> Task<sub>4</sub> Blaster

## H5 a. 实现原理

- 1. 根据文件中的参数,做出相应的初始化;
- 2.  $pkt_fifo$  记录当前所有需要发送的数据包 ,  $send_list$  记录等待ACK的数据包 , LHS , RHS 记录当前窗口的具体位置 , 当  $RHS LHS + 1 \le sender_window$  时才可以进行发包 ;
- 3. 处理ACK机制:提取ACK包中的序列号,将对应序号从  $send\_list$  和  $pkt\_fifo$  中移除,

目的是在重传队列加入 $pkt_fifo$ 之后又收到了其中的ACK号后,不需要再次发送该数据包。

移动 LHS: 重启计时器,并分三种情况移动 LHS:

- 如果等待ACK队列 *send\_list* 不为空,则 *LHS* 移动到待ACK队列的下一序列号;
- 如果  $send\_list$  为空,说明发出数据包均已得到ACK,LHS 移动到  $pkt\_fifo[0]$  ;
- 否则  $pkt_fifo$  也为空,说明均已发送完毕, LHS = num + 1 标志完成。
- 4. 处理超时机制:每次进入循环体都进行超时的判断。如果发送超时,将所有等待 ACK的数据包加入等待发送队列中,重启计时器。
- 5. 发送数据包机制:在窗口可以发送数据包的情况下,每次均发·送  $pkt_fifo[0]$ 。
  - 根据 pkt\_fifo[0] 构造对应序列号的数据包并发送;
  - 如果  $pkt_fifo[0]$  不在  $send_list$  即尚未发过,则将 RHS 移至  $pkt_fifo[0]$ ;
  - 如果  $pkt\_fifo[0]$  已经在  $send\_list$  即其为重传数据包,不需移动 RHS .
  - 将  $pkt\_fifo[0]$  从发送队列  $pkt\_fifo$  移除并加入待ACK队列  $send\_list$

# H5 b. 代码编写

```
def switchy_main(net):
    my_intf mymacs myips ip_mac port_mac #对其同样进行相同的初始化和硬编码
    begin_time = timer = time.time() #记录整个的运行开始时间以及LHS的计时器
    LHS = RHS = 1 #窗口的左端点和右端点
    blastee_ip, num, length, sender_window, timeout, recv_timeout #读取相应参数
    send_list = set() #已发送的等待接收ack的集合
    pkt_fifo = list(range(1, num + 1)) #所有需要发送的数据包
    pkt_send_count = [0] * (num + 1) #记录每个数据包发送的次数
    re_sent = once_sent = timeout_count = 0 #记录重传和超时的次数
```

```
while True:
       try:
          timestamp, dev, pkt = net.recv_packet(timeout=
(recv timeout) /
                                             1000) #时间由毫秒转化
为秒
       except NoPackets: # 没有收到数据包
       except Shutdown:
       if gotpkt:
          if pkt[Ethernet].ethertype!=EtherType.IPv4: #非IPv4类型的包
不处理
              continue
          #提取ack包中的序列号
          ack_seq, = unpack('>i', pkt[RawPacketContents].to_bytes()
[:4]
          if ack_seq in send_list: #将该序列号从待ACK队列删除
              send list.remove(ack seq)
          if ack_seq in pkt_fifo: #从需要发送队列删除
              pkt_fifo.remove(ack_seq)
          if ack seg == LHS: #移动LHS到合理的位置
              timer = time.time() #restart the timer
              if len(send_list) != 0: #待ACK队列不为空
                  LHS = sorted(list(send list))[0] #移动到待ACK队列的
下一序列号
              elif len(pkt fifo) != 0: #ACK队列已空。准备发送
pkt_fifo[0]
                  LHS = pkt_fifo[0]
              else: #全部发送完成, LHS移动到最右端加1位置
                  LHS = num + 1
       else: #没有收到包
       if time.time() - timer >= (timeout) / 1000: #判断是否发生超时
              timeout count += 1
              pkt fifo.extend(send list) #将等待ack队列加入pkt fifo
准备重传
              pkt fifo = sorted(list(set(pkt fifo)))
              timer = time.time() #restart the timer
       if LHS == num + 1: #发送的所有包均收到ACK, 打印结果信息
          #Total TX time Number of reTX
          #Number of coarse TOs
          #Throughput, Goodput
          break
       if len(pkt fifo) == 0: continue
       #每次均发送pkt fifo[0]
       if pkt_fifo[0] not in send_list: #判断是否为重传数据包
          if RHS - LHS + 1 <= sender window:</pre>
              RHS = pkt fifo[0]
          else: #window is full
```

```
continue
#sent pkt_fifo[0]
else: #resent pkt_fifo[0]
pkt = create_seq_packet(pkt_fifo[0], port_mac, length) #构造对
应的数据包
send_list.add(pkt_fifo[0]) #将pkt_fifo[0]加入待接收队列
pkt_send_count[pkt_fifo[0]] += 1 #pkt_fifo[0]的发送次数加1
pkt_fifo.pop(0) #从等待发送队列删除pkt_fifo[0]
net.send_packet("blaster-eth0", pkt)
net.shutdown()
```

- H4 Task5 实现测试
- H5 简单的性能测试

测试丢包率,窗口大小,超时时延设置对于重传率和吞吐量的影响。

初始的各项参数设置如下

### 得到的测试结果如下

```
22:55:44 2020/05/26 INFO Total TX time: 7.497s

22:55:44 2020/05/26 INFO Number of reTX: 36

22:55:44 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 11

22:55:44 2020/05/26 INFO Throughput: 181.403Bps

22:55:44 2020/05/26 INFO Goodput: 133.384Bps

22:55:44 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

### H6 不同丢包率的性能测试

提高丢包率为0.2,进行测试得到结果

```
22:57:44 2020/05/26 INFO Total TX time: 9.829s

22:57:44 2020/05/26 INFO Number of reTX: 84

22:57:44 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 20

22:57:44 2020/05/26 INFO Throughput: 187.197Bps

22:57:44 2020/05/26 INFO Goodput: 101.737Bps

22:57:44 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

# 丢包率提升至0.4,进行测试得到结果

```
22:58:49 2020/05/26 INFO Total TX time: 14,410s

22:58:49 2020/05/26 INFO Number of reTX: 131

22:58:49 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 35

22:58:49 2020/05/26 INFO Throughput: 160,311Bps

22:58:49 2020/05/26 INFO Goodput: 69,399Bps

22:58:50 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

可以看到,随着丢包率的增加,超时频录增大,重传的数据包的次数增加,在总吞吐量几乎不变的情况下,*Goodput* 的吞吐量显著下降。

### H6 不同窗口的性能测试

将窗口改为5,进行测试得到结果

```
3:16:47 2020/05/26 INFO Total TX time: 8.995s
3:16:47 2020/05/26 INFO Number of reTX: 36
3:16:47 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 10
3:16:47 2020/05/26 INFO Throughput: 151.192Bps
3:16:47 2020/05/26 INFO Goodput: 111.171Bps
3:16:48 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

## 将窗口改为20,进行测试得到结果

```
23:18:13 2020/05/26 INFO Total TX time: 5.146s
23:18:13 2020/05/26 INFO Number of reTX: 70
23:18:13 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 9
23:18:13 2020/05/26 INFO Throughput: 330.358Bps
23:18:13 2020/05/26 INFO Goodput: 194.328Bps
23:18:13 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

### 将窗口改为30,进行测试得到结果

```
23:19:34 2020/05/26 INFO Total TX time: 6.138s

23:19:34 2020/05/26 INFO Number of reTX: 78

23:19:34 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 12

23:19:34 2020/05/26 INFO Throughput: 290.012Bps

23:19:34 2020/05/26 INFO Goodput: 162.928Bps

23:19:34 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

窗口大小的提高,一方面使得 blaster 的总吞吐量有一定的提高,因为窗口的限制减弱,但是过高后,窗口已经对于数据包的传输数量不起决定性的限制,在三者间的传输延迟影响更大。同时,三者之间的流量增大,超时频率不变的情况下,重传的数据包增多。

#### H6 不同超时时延的性能测试

将超时时延改为200,进行测试得到结果

```
23:24:39 2020/05/26 INFO Total TX time: 8.150s

23:24:39 2020/05/26 INFO Number of reTX: 158

23:24:39 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 31

23:24:39 2020/05/26 INFO Throughput: 316.554Bps

23:24:39 2020/05/26 INFO Goodput: 122.695Bps

23:24:39 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

### 将超时时延改为500,进行测试得到结果

```
23:26:20 2020/05/26 INFO Total TX time: 8.388s

23:26:20 2020/05/26 INFO Number of reTX: 17

23:26:20 2020/05/26 INFO Number of coarse TOs: 5

23:26:20 2020/05/26 INFO Throughput: 139.485Bps

23:26:20 2020/05/26 INFO Goodput: 119.218Bps

23:26:21 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

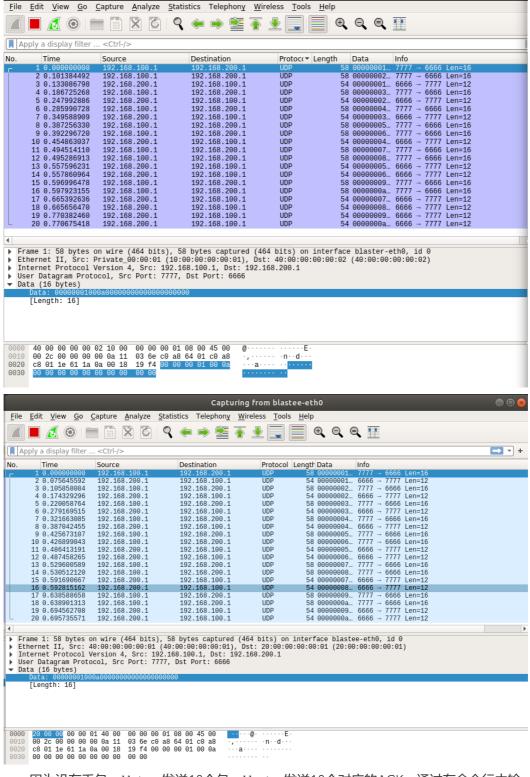
超时时延的提高,会明显降低超时发生的频率,但由于窗口大小的限制,重传的频录降低,窗口中等待 *ACK* 的数据包增多,也会一定程度上使得总吞吐量下降。

经过上述简单的测试分析, 丢包率、窗口大小、超时时延三者对于吞吐量的影响是相互制约的, 而非简单的线性关系。

- H5 抓包测试
- H6 无丢包测试

验证在丢包率为0并且超时重传延迟较大(测试中设为500ms),保证blaster不会发生 重传的情况。设待发送的队列为10,窗口大小为5,观察 blaster 和 blastee 能否正确通信。

下图 blaster 和 blastee 的抓包情况,为了便于观察将data中的序列号展示。



因为没有丢包,*blatser* 发送10个包,*blastee* 发送10个对应的ACK,通过在命令行中输出的调试信息,同样可以验证其正确性,没有重传的情况发生,LHS与RHS正确移动。

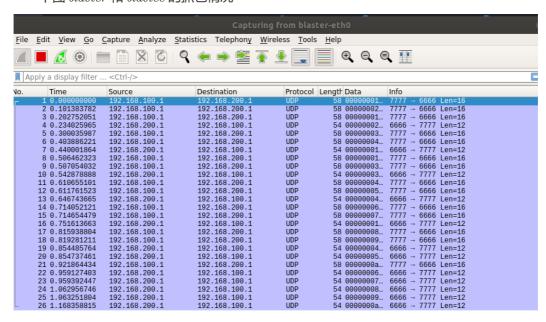
```
"Node: blaster"
                                                                                                                                                                              10:32:31 2020/05/24
send pkt: 1 LHS: 1 RHS:
send pkt: 2 LHS: 1 RHS:
got ack 1 LHS: 2 RHS: 2
                                                       INFO Using network devices; blaster-eth0
                                                      2
send pkt: 3 LHS: 2 RHS:
got ack 2 LHS: 3 RHS: 3
send pkt: 4 LHS: 3 RHS:
 send pkt: 5 LHS: 3 RHS:
got ack 3 LHS: 4 RHS: 5
send pkt: 6 LHS: 4 RHS:
send pkt: 7 LHS: 4 RHS:
got ack 4 LHS: 5 RHS: 7
send pkt: 8 LHS: 5 RHS:
send pkt: 9 LHS: 5 RHS:
got ack 5 LHS: 6 RHS: 9
send pkt: 10 LHS: 6 RHS: 10
got ack 6 LHS: 7 RHS: 10
got ack 7 LHS: 8 RHS: 10
got ack 7 LHS; 8 RHS; 10
got ack 8 LHS; 9 RHS; 10
got ack 9 LHS; 10 RHS; 10
got ack 10 LHS; 11 RHS; 10
10;32;32 2020/05/24 INF
                                                       INFO Total TX time: 0.912s
                                                       INFO Number of reTX: 0
                                                       INFO Number of coarse TOs: 0
                                                       INFO Throughput: 109,700Bps
INFO Goodput: 109,700Bps
 10:32:32 2020/05/24
                                                       INFO Restoring saved iptables state
```

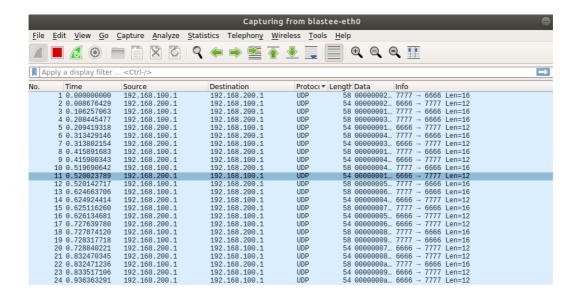
#### H6 有丢包测试

提高丟包率至 0.2,并将超时时间改为300ms,修改窗口为10,即保证不会发生窗口满的情况,仅观察超时重传机制的正确性。



下图 blaster 和 blastee 的抓包情况





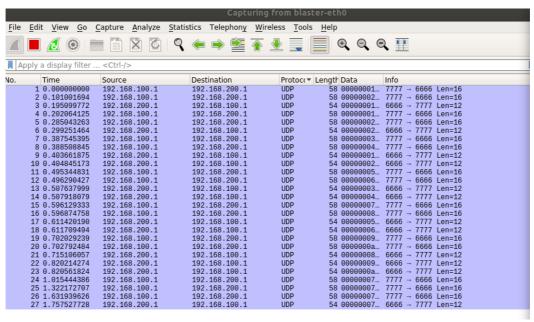
由于middlebox丢包的原因, blaster 和 blastee 的抓包数量不再相同,同样可以验证 blatser 调试信息,与上述抓包情况的逻辑一致性。当发送了1,2 包后,只得到了2的ACK,LHS仍为1,产生了超时,重传1,因为2已经获得ack,故不需再次发送。之后发送了3,4,因为仍未收到1的ACK,再次产生超时,重传1,3,4,重传机制实现正确。

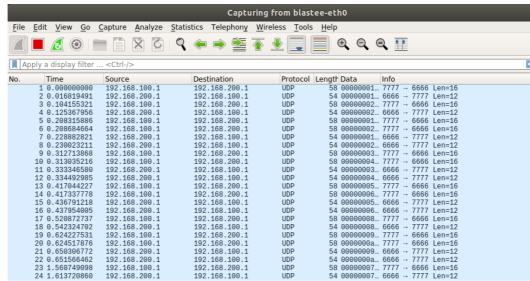
```
(syenv) root@njucs-VirtualBox:~/switchyard/lab_6# swyard blaster.py
12:53:05 2020/05/24 ___INFO <u>Savino iptables state and installing</u>
                                                INFO Saving iptables state and installing switchyard rul
12:53:05 2020/05/24
                                                INFO Using network devices: blaster-eth0
send pkt: 1 LHS: 1 RHS:
send pkt: 2 LHS: 1 RHS:
                                               1
                                               2
timeout meet 1590295985,548255 1590295985,2422779
resend pkt: 1
got ack 2 LHS: 1 RHS: 2
 send pkt: 3 LHS: 1 RHS: 3
send pkt: 4 LHS: 1 RHS: 4
timeout meet 1590295985,851418 1590295985,5483003
 resend pkt: 1
 got ack 1 LHS: 3 RHS: 4
 resend pkt: 3
resend pkt: 4
got ack 3 LHS: 4 RHS: 4
got ack 3 LHS: 4 RHS: 4
send pkt: 5 LHS: 4 RHS: 5
send pkt: 6 LHS: 4 RHS: 6
got ack 4 LHS: 5 RHS: 6
send pkt: 7 LHS: 5 RHS: 7
send pkt: 8 LHS: 5 RHS: 8
got ack 1 LHS: 5 RHS: 8
send pkt: 9 LHS: 5 RHS: 9
send pkt: 10 LHS: 5 RHS: 10
got ack 4 LHS: 5 RHS: 10
got ack 5 LHS: 6 RHS: 10
got ack 6 LHS: 7 RHS: 10
got ack 7 LHS: 8 RHS: 10
got ack 8 LHS: 9 RHS: 10
got ack 8 LHS: 9 RHS: 10
got ack 9 LHS: 10 RHS: 10
 got ack 10 LHS: 11 RHS: 10
12:53:06 2020/05/24
12:53:06 2020/05/24
12:53:06 2020/05/24
12:53:06 2020/05/24
12:53:06 2020/05/24
                                                INFO Total TX time: 1.340s
                                                INFO Number of reTX: 4
INFO Number of coarse TOs: 2
                                                INFO Throughput: 104.448Bps
                                                INFO Goodput: 74.605Bps
 12:53:06 2020/05/24
                                                INFO Restoring saved iptables state
```

#### H6 丢包和缓存测试

测试当丢包和窗口大小有限时的处理机制,观察是否符合逻辑。窗口参数改为3,其余与上一个测试参数相同。

下图 blaster 和 blastee 的抓包情况





可以观察到,RHS与LHS限制的大小始终没有超过窗口大小,如在blaster抓到的第10号包,即对于2的ACK,但是窗口已满,blaster不再发送新的数据包。同时超时机制也运行正常。除此之外,经过若干次抓包测试发现,由于窗口大小的限制,等待ack的数据包数量减少,超时发生的频率也有些许下降。

```
"Node: blaster"
                                                                                                               (syenv) root@njucs-VirtualBox:~/switchyard/lab_6# swyard blaster.py
21:44:19 2020/05/24
                                      INFO Saving iptables state and installing switchyard rul
21:44:19 2020/05/24
                                      INFO Using network devices: blaster-eth0
send pkt: 1 LHS: 1 RHS: 1
send pkt: 2 LHS: 1 RHS: 2
 timeout meet 1590327859,7031152 1590327859,4002402
 esend pkt: 1
got ack 1 LHS: 2 RHS: 2
resend pkt: 2
send pkt: 3 LHS: 2 RHS: 3
got ack 2 LHS: 3 RHS: 3
send pkt: 4 LHS: 3 RHS: 4
send pkt: 5 LHS: 3 RHS: 5
got ack 1 LHS: 3 RHS: 5
send pkt: 6 LHS: 3 RHS: 6
got ack 2 LHS: 3 RHS: 6
window is full
got ack 3 LHS: 4 RHS: 6
send pkt: 7 LHS: 4 RHS: 7
got ack 4 LHS: 5 RHS: 7
 send pkt: 8 LHS: 5 RHS: 8
window is full
got ack 5 LHS: 6 RHS: 8
got ack 9 LHS; 6 RHS; 9
send pkt; 9 LHS; 6 RHS; 9
got ack 6 LHS; 7 RHS; 9
send pkt; 10 LHS; 7 RHS; 10
got ack 8 LHS; 7 RHS; 10
got ack 9 LHS; 7 RHS; 10
got ack 10 LHS; 7 RHS; 10
timeout meet 1590327860,5158393 1590327860,20415
 esend pkt: 7
timeout meet 1590327860,8231733 1590327860,5158873
 esend pkt: 7
 timeout meet 1590327861,1331208 1590327860,8232112
 esend pkt: 7
got ack 7 LHS: 11 RHS: 10
21:44:21 2020/05/24 IN
21:44:21 2020/05/24 IN
                                      INFO Total TX time: 1.957s
                                      INFO Number of reTX: 5
21:44:21 2020/05/24
21:44:21 2020/05/24
21:44:21 2020/05/24
21:44:21 2020/05/24
                                      INFO Number of coarse TOs: 4
                                      INFO Throughput: 76.647Bps
INFO Goodput: 51.098Bps
21:44:21 2020/05/24
                                      INFO Restoring saved iptables state
```

## H3 4. 总结与感想

这次实验总体难度不大,主要是一次对于滑动窗口机制的具体实现。在实现过程中,提取数据包的序列号成为很大的阻力,通过查阅相关资料,通过

to\_bytes/from\_bytes, pack/unpack 四个python处理字节函数较为轻松的实现相关要求。除此之外,通过纯抓包来验证实现逻辑的正确性很有难度,可以通过输出调试信息,来帮助自己理清发包之间的具体关系。

除此之外,本次实验还暴露出我的阅读理解水平的严重不足。例如,最开始忽略了对于 payload 不足8字节进行补充的要求;超时检测机制理解不清,最初实现为,没有收到包才进行超时检测。诸如此类的问题,在临近ddl前爆发(庆幸发现),重构代码,重新抓包,修改报告,给自己带来不小的困扰。本次实验让我深刻体会到认真读手册的重要性。

## H3 5. 文档结构

