# 计算机网络实验 Lab6实验报告

## 工程管理学院 计算机金融实验班 211275032 汪科

Email: 211275032@smail.nju.edu.cn

#### 计算机网络实验 Lab6实验报告

工程管理学院 计算机金融实验班 211275032 汪科

Email: 211275032@smail.nju.edu.cn
—、实验名称: Reliable Communication

二、实验目的 三、实验内容 Middlebox Blastee

四、实验结果 五、总结与感想

Blaster

一、实验名称: Reliable Communication

二、实验目的

构造一个可靠通信传输,由3个代理组成。

可靠通信库将实现以下功能:

- 1. 每个成功接收的数据包的 ACK 机制。
- 2. 冲击波上的固定大小滑动窗口。
- 3. 冲击波上的粗略超时, 重新发送非 ACK 数据包。

### 三、实验内容

### Middlebox

"硬编码":

```
BLASTER_MAC = "10:00:00:00:00:01"
2 BLASTEE_MAC = "20:00:00:00:00:01"
```

在收到来自blaster的包时,以一定概率丢包,这里使用random模块模拟[0,1]内随机数:

```
if fromIface == "middlebox-eth0":
log_info("Received from blaster")
current_random = random.random()
log_info(f'current_random: {current_random}')
if current_random < self.dropRate:
    log_info("Dropping packet")
    return
    packet[Ethernet].src = "40:00:00:00:00:02"
    packet[Ethernet].dst = BLASTEE_MAC
    self.net.send_packet("middlebox-eth1", packet)</pre>
```

在收到来自blastee的包时,不丢包:

```
1 elif fromIface == "middlebox-eth1":
2    log_info("Received from blastee")
3    packet[Ethernet].src = "40:00:00:00:00:01"
4    packet[Ethernet].dst = BLASTER_MAC
5    self.net.send_packet("middlebox-eth0", packet)
```

#### **Blastee**

#### 在初始化函数中:

```
1 class Blastee:
2   def __init__(self,net: switchyard.llnetbase.LLNetBase,blasterIp,num):
3    self.net = net
4    self.blasterIp = blasterIp
5    self.total_pkt_num = int(num) #总共要接受的包的数量
6    self.current_num=0 #当前已经收到的包的数量
7    self.pkt_received = set() #用集合来存储已经已经收到的包序列号,以此避免对重发包的重计数。
```

- 前面是将传进来的参数存储为实例变量
- current num存储已经收到的包的数量 (当这个包是第一次收到时才自增)
- pkt\_received是一个集合,存储已经收到的包,这是为了避免收到重复的包导致current\_num计数错误。

基于上述变量,对于包的处理,我是这样做的:

```
del packet[Ethernet]
del packet[IPv4]
del packet[UDP]
#去除包头

if int.from_bytes(packet[0].to_bytes()[:4],'big') not in self.pkt_received:
    self.pkt_received.add(int.from_bytes(packet[0].to_bytes()[:4],'big'))
    self.current_num+=1
    log_info(f"Received packet {int.from_bytes(packet[0].to_bytes()[:4],'big')}")
    #如果是第一次收到这个包,就把包的序列号加入集合,并且计数器加一
```

#### 接下来是构造包和发包的过程:

```
1 pkt=Packet()
2 EthHeader=Ethernet()
3 EthHeader.src='20:00:00:00:00:01'
4 EthHeader.dst='40:00:00:00:00:02'
5 IPv4Header=IPv4()
6 IPv4Header.src='192.168.200.1'
7     IPv4Header.dst=self.blasterIp
9 IPv4Header.ttl=64
10 UDPHeader=UDP()
11 UDPHeader.src=114
12 UDPHeader.dst=514
13 #UDP随便设的
14 pkt=EthHeader+IPv4Header+UDPHeader
15 SequencePart=packet[0].to_bytes()[:4]
16 pkt+=RawPacketContents(SequencePart)
17 ACKPart=packet[0].to_bytes()[6:]+bytes(8)
18 ACKPart=ACKPart[:8]
19 pkt+=RawPacketContents(ACKPart)
20 #构造ACK包
21 log_info(f'Sending ACK packet {int.from_bytes(SequencePart,"big")}')
22 self.net.send_packet(fromIface,pkt)
```

#### Blaster

初始化函数中的几个变量是比较重要的, 分别简单介绍下:

```
1 self.net = net
2 self.blasteeIp = blasteeIp
3 self.num = int(num)
4 self.length = int(length)
5 self.senderWindow = int(senderWindow)
6 self.timeout = int(timeout)/1000
7 self.recvTimeout = int(recvTimeout)/1000
```

这部分主要存储接受的参数。

```
1 self.LHS=1
2 self.RHS=self.LHS+self.senderWindow-1
3 self.time=time.time()
4 self.ACKs=[False]*(self.num+1)
5 self.payloads=[None]*(self.num+1)
6 self.outport=self.net.interfaces()[0].name
7
8 self.payload_init() #初始化payloads
9 self.Retransmit_Queue=queue.Queue() #用于存储需要重传的包的序号
```

这部分存储和滑动窗口有关的变量,以及提前准备payload填充内容。

- self.ACKs是用来记录每个编号的包是否已ACK。
- self.Retransmit\_Queue是一个队列,用来存储需要重传的包的需要,它的使用将会在后面详细描述。

```
# 统计量
self.firstsendtime=1e20
self.lastackdtime=0
self.FirstSend=[True]*(self.num+1)
self.Retransmit_Count=0
self.CoarseTimeout_Count=0
self.Throughput=0
self.Goodput=0
```

这部分主要存储一些统计量。

#### 功能部分的大致逻辑如下:

- 所有的发包工作都在recvTimeout超时后,由handle no packet完成。
- handle\_packet 将会在接收到 ACK 时被调用。它的作用是维护滑动窗口,并将需要发送的包添加至 self.Retransmit\_Queue。

handle\_no\_packet的代码:

```
def handle_no_packet(self):

if time.time()-self.time>self.timeout: #超时了

self.CoarseTimeout_Count+=1

self.time=time.time() #更新计时器

for NCKnum in range(self.LHS,self.RHS+1):

if self.ACKs[NCKnum]: #在这个区间内,如果ACK已经收到,就不用再发了

continue

self.Retransmit_Queue.put(NCKnum) #将需要重传的包的序号加入等待队列

self.Retransmit_single_packet()

else:

self.Retransmit_single_packet()
```

其中, self.Retransmit\_single\_packet()的作用是取出self.Retransmit\_Queue的队首,并重传该包。

每次handle\_no\_packet被调用, self.Retransmit\_single\_packet()只会被调用一次,它最多发一个包,这就控制了发送速率。

当该函数被调用,它会首先检查是否出现了coarse\_timeout,如果没有,就重传一个包;如果超时,它首先重置 coarse\_timeout的计时器,并将窗口内的所有unACKd序号加入self.Retransmit\_Queue。并重传队列里的一个包。

handle packet的代码:

```
1 def handle_packet(self, recv: switchyard.llnetbase.ReceivedPacket):
       _, fromIface, packet = recv
       self.time=time.time() #更新计时器
       del packet[Ethernet]
       del packet[IPv4]
       del packet[UDP]
       ACKnum=int.from_bytes(packet[0].to_bytes()[:4],'big')
       log_info("got a ACK packet with ACKnum: {}".format(ACKnum))
       #获取ACK包的序列号
       #遍历等待队列,如果ACKnum在等待队列中,就将其从等待队列中删除
       for i in range(self.Retransmit_Queue.qsize()):
           tmp=self.Retransmit_Queue.get()
           if tmp!=ACKnum:
               self.Retransmit_Queue.put(tmp)
           else:
       self.ACKs[ACKnum]=True
       # ACKnum对应的ACK标记为True
       while self.ACKs[self.LHS] and self.LHS<=self.RHS: #移动LHS
           self.time=time.time() #LHS更新, 重置计时器
           if self.LHS==self.num+1:
       # 如果LHS对应的ACK为True,就右移LHS,直到LHS对应的ACK为False或者LHS>RHS
       while self.RHS<self.num and self.RHS-self.LHS+1<self.senderWindow: #移动RHS
           self.RHS+=1
           self.Retransmit_Queue.put(self.RHS) #将RHS+1加入等待队列
       if self.LHS==self.num+1:
           log_info("All packets have been sent")
           self.lastackdtime=time.time()
           self.shutdown()
```

当它被调用,首先循环队列,去掉队列中仍存在的该序号的待发包,这就避免了重发不必要的包,同时记录对应序号收到了ACK。

然后,它首先移动LHS,使得它到达下一个unACKd的序号处,每移动一次就更新计时器。

然后移动RHS,每移动一次,它必定会到达一个unACKd的序号,这时将该序号加入self.Retransmit\_Queue,直到窗口长度到达指定长度or到尾部了。

接下来说一下各类统计量的实现机制。

- Total TX time: 在 init 里 初 始 化 了 初 始 发 包 时 间 1e20 , 随 后 在 发 包 时 执 行 self.firstsendtime=min(self.firstsendtime,time.time()),这样可以避免复杂逻辑判断。在shutdown时记录结束 时间并相减即可。
- Number of reTX: 首先初始化self.FirstSend=[True]\*(self.num+1), 在重传包的时候(注意: 首次发包也是由重传函数Retransmit\_single\_packet完成的), 进行判断:

```
if self.FirstSend[current_num]==True:
    self.Goodput+=len(Payload)
    self.FirstSend[current_num]=False
    else:
       self.Retransmit_Count+=1
    self.Throughput+=len(Payload)
```

如果标志位为True (初始化为了True) ,就置为False,同时增加Goodput。如果首次发送标志位为False,就将重传次数+1。

不管哪种情况都会增加Throughput。

其余部分较为简单,就不赘述了。

### 四、实验结果

#### 数据:

```
07:48:33 2023/05/30 INFO All packets have been sent

107:48:34 2023/05/30 INFO -------

107:48:34 2023/05/30 INFO Total TX time: 17.32140612602234

107:48:34 2023/05/30 INFO Number of reTX:: 25

107:48:34 2023/05/30 INFO Number of coarse TOs: 16

107:48:34 2023/05/30 INFO Throughput: 721.650419663157

107:48:34 2023/05/30 INFO Goodput: 577.3203357305256

107:48:34 2023/05/30 INFO Restoring saved iptables state
```

wireshark抓包 (blaster):

NO.	rime	Source	Destination	Protocol	Lengtr Into
Г	1 0.0000000000	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 <mark>0\001\ </mark> 00d\000\000\000\000\000\000\000\0
	2 0.102588865	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 0\002\( 00d\000\000\000\000\000\000\000\000\0
	3 0.129600629	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\0000\001\000\000\000\000\000\0
	4 0.233845407	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\00 <mark>0\002\</mark> 00\000\000\000\000\000\000\000
	5 0.301982556	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\0000\003\\000d\000\000\000\000\
	6 0.406551552	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 <mark>0\004\</mark> 00d\000\000\000\000\000\000\000\000\0
	7 0.442185095	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\00 <mark>0</mark> \003\ <b> </b> 00\000\000\000\000\000\000\000
	8 0.507767353	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 <mark>0\005\ </mark> 00d\000\000\000\000\000\000\000\0
	9 0.545768015	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\00 <mark>0</mark> \004\ <b> </b> 00\000\000\000\000\000\000\000
	10 0.614410686	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 <mark>0</mark> \006\ <b> </b> 00d\000\000\000\000\000\000\000\0
	11 0.723125211	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 <mark>0</mark> \a\00 <mark>0</mark> d\000\000\000\000\000\000\000\000\
	12 0.753825051	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\00 <mark>0\006\ </mark> 00\000\000\000\000\000\000\000
	13 0.824047579	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 <mark>0</mark> \b\00 <mark>0</mark> d\000\000\000\000\000\000\000\000\000
	14 0.857854571	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\00 <mark>0</mark> \a\00 <mark> </mark> \000\000\000\000\000\000\000
	15 0.935023031	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\00 <mark>0\t\000</mark> d\000\000\000\000\000\000\000\000\
	16 0.961642977	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\00 <mark>0</mark> \b\00 <mark> </mark> \000\000\000\000\000\000\000
	17 1.065433527	192.168.200.1	192.168.100.1	Syslog	54 \000\000\00 <mark>0</mark> \t\00 <mark>0</mark> \000\000\000\000\000\000\000
	18 1.449373797	192.168.100.1	192.168.200.1	Syslog	148 \000\000\0000\005\\000d\000\000\000\000\
4	10 1 505000701	400 400 000 4	100 100 100 1	- 1	F4 \ 000\ 000\ 000\ 000\ 000\ 000\ 000\
<pre>▶ Frame 2: 148 bytes on wire (1184 bits), 148 bytes captured (1184 bits) on interface 0 ▶ Ethernet II, Src: Private_00:00:01 (10:00:00:00:01), Dst: 40:00:00:00:01 (40:00:00:00:00:01) ▶ Internet Protocol Version 4, Src: 192.168.100.1, Dst: 192.168.200.1 ▶ User Datagram Protocol, Src Port: 514, Dst Port: 114 ▼ [truncated]Syslog message: (unknown): \000\000\000\000\000\000\000\000\000\0</pre>					

红框部分可以看出包的序号。

结合blastee的抓包结果以及自行打印的日志,发现:当LSH为unACKd时,窗口不会移动,并会在发送一轮之后等待三个coarse\_timeout的时间后重传。

包的发送序与发送时间均与预期一致,这说明三个host都在正常运作。

### 五、总结与感想

- 由于实验很flexible, 让我有时举步维艰, 并体会到了可靠传输的多样性与困难性。
- 每次发多少个包,也必须根据网络的拥塞状况决定。在这个实验中进行了伪速率控制(简化),但结合TCP的拥塞控制,我感到现实世界中的可靠传输实际上是更为复杂的。