Lab6_Report

课程名称: 计算机网络 任课教师: 田臣/李文中 助教:

学院	计算机	专业 (方向)	计算机
学号	181860077	姓名	佘帅杰
Email	<u>3121416933@qq.com</u>	开始完成日期	2020.5.26

实验名称

计算机网络试验6

实验目的

学习滑动窗口原理

实验内容

实现滑动窗口以及超时重发等功能

核心代码

MiddleBox

预处理

读入文件

后续判断的时候是生成一个1-100的数字, 所以把c乘上了100

```
file = open("middlebox_params.txt")
line = file.readline()
line=line.strip('\n')
d=line.split(" ")
c=float(d[1])
c*=100
```

核心逻辑

收到了普通数据报,生成随机数判断大小,否则就修改Mac地址,发送

(由于调试的原因,这里还提取了数据报的Seq用于输出)

收到了Ack数据报

```
elif dev == "middlebox-eth1":
    log_debug("Received from blastee")

Received ACK
    Modify headers & send to blaster. Not dropping ACK packets!
    net.send_packet("middlebox-eth0", pkt)

    '''
    pkt[Ethernet].dst=EthAddr('10:00:00:00:00:01')
    net.send_packet("middlebox-eth0", pkt)
    seq2=pkt[3].to_bytes()[0:4]
    seq3=int.from_bytes(seq2, byteorder='big', signed=False)
    print("send ACK ",seq3)
else:
    log_debug("Oops :))")
```

同理,只不过不进行丢弃判断,修改Mac后直接发送就可以了,同样为了调试提取Seq

Blastee

Blastee实际上是验证机器,收到了包就提取Seq,然后构造Ack就可以

Ack的结构由手册得到,然后抽取Seq的手法和之前一样

最后Hard Code地址等信息之后发出包即可

```
if gotpkt:
    #seq=int.from bytes(pkt[3][0:4], byteorder='big', signed=False)
   #payload=int.from bytes(pkt[3][6:14], byteorder='big', signed=False)
   #print(payload)
   seq2=pkt[3].to bytes()[0:4]
   payload2=pkt[3].to bytes()[6:14]
   #print(payload2)
   seq=int.from_bytes(seq2, byteorder='big', signed=False)
   payload=int.from bytes(payload2, byteorder='big', signed=False)
   print(seq)
   pkt = Ethernet() + IPv4() + UDP()
   pkt[1].protocol = IPProtocol.UDP
   pkt += seq2
   pkt += payload2
   pkt[Ethernet].src=EthAddr('20:00:00:00:00:01')
   pkt[IPv4].src=IPv4Address(ip)
   pkt[Ethernet].dst=EthAddr('10:00:00:00:00:01')
   pkt[IPv4].dst=IPv4Address('192.168.100.1')
   net.send_packet(my_interfaces[0],pkt)
```

Blaster

数据结构

这个结构是核心队列的基本元素结构

pac就是包, seq是序列号 (方便使用, 当然可以每次从包里重新取), 标志位是否Ack

```
class Node():
    def __init__(self,pacs,seqs):
        self.pac=pacs
        self.seq=seqs
        self.flag=0
```

核心代码

初始化

读文件

对微秒进行处理 (time模块用的是秒为单位)

设置初试序列号,设置LHS和RHS,设置初试计时器

```
file = open("blaster params.txt")
line = file.readline()
line=line.strip('\n')
d=line.split(" ")
print(d)
ip=d[1]
num=d[3]
length=d[5]
window=d[7]
timeout=d[9]
timeout=float(timeout)/1000
timeout=1
print(timeout)
rev time=d[11]
rev time=float(rev time)/1000
q=[]
seq=1
LHS=1
RHS=1
timer=time.time()
cur=time.time()
```

收到包之后处理Ack包

提取Seq,手法和之前的一样,然后在当前的窗口里查找对应的包,设置标志位

如果队列不空,又有当前队列的头部是已经Ack了的包,那就删除头部的包,然后调整LHS的值,刷新计时器,之后一直循环,会把头部元素以及后续可能在头部元素之前就Ack的包一起删除。

```
if gotpkt:
    seq2=pkt[3].to_bytes()[0:4]
    seq3=int.from_bytes(seq2, byteorder='big', signed=False)
    for i in q:
        if i.seq==seq3:
            print(seq3,"Has Acked")
            i.flag=1
    while len(q)>0:
        if q[0].flag==1:
            LHS = q[0].seq+1
            del(q[0])
            cur=time.time()
        else:
            break
```

如果没有收到包

那就看看是不是已经发完了所有的包同时等待Ack的队列已经空了

如果不满足上述条件说明工作没有结束

先看看超时,超时机制如前面的实验,使用两个变量,一个是当前的最新时间,一个是旧的标记时间,如果触发超时机制,那就在队列里找到第一个没有标记的发出(由于一轮只会发出一个包,所以发出后工作结束)

反之,如果没有超时,那就看看是不是满足发出条件,同时有可能是所有包发出但是没有有一些没有Ack,这种情况不再发包而是归入超时处理(如100个预设的包都发出了,但是97没有Ack,那就不再发101,而是等97超时触发重发)

重发就是构造包,放入seq,设置好地址。让RHS指向新发的包的序列号,然后刷新Seq,发出,并放入 待Ack窗口。结束工作

```
if seq>int(num) and len(q)==0:
   endtime=time.time()
   TotalTime=endtime-starttime
   print("Total time", TotalTime)
   print("Number of reTX: ",retrainsport)
   print("Number of coarse TOs: ",timeout_times)
   print("Throughput (Bps): ",(retrainsport+int(num))*int(length)/TotalTime)
   print("Goodput (Bps): ",int(num)*int(length)/TotalTime)
timer=time.time()
print("timer",timer," ",cur)
if timer-cur>timeout:
    for i in q:
        if i.flag==0:
           print("Timeout resend ",i.seq)
            net.send packet(my intf[0],i.pac)
            timeout times+=1
            retrainsport+=1
            break
    if RHS-LHS+1 < int(window) and seq<=int(num):</pre>
        print("able to send ",seq)
        pkt = Ethernet() + IPv4() + UDP()
        pkt[1].protocol = IPProtocol.UDP
        pkt += seq.to_bytes(4,byteorder='big', signed=False)
        pkt += int(length).to_bytes(2,byteorder='big', signed=False)
        payload = b'These are some application data bytes'
        payload=payload[[0:int(length)-1]]
        pkt+=payload
        pkt[Ethernet].dst=EthAddr('20:00:00:00:00:01')
        pkt[IPv4].dst=IPv4Address(ip)
        pkt[Ethernet].src=EthAddr('10:00:00:00:00:01')
        pkt[IPv4].src=IPv4Address('192.168.100.1')
        RHS=seq
        temp=Node(pkt,seq)
        q.append(temp)
        sea+=1
        net.send packet(my intf[0],pkt)
```

测试样例

Mininet测试

多次参数尝试后选择了比较有代表性的来测试

test1

先用简单的测试末尾为例说明分析过程

PS: (延时不能设置的太短,太短的话很快就重传了,很难出现因为丢包以及窗口大小限制导致的被迫重传。简单的说就是一丢包就被发现重传(RHS和LHS看起来贴的很近),不容易观察和验证)

```
pac num=100
```

drop rate=0.19

timeout val=1s=1000ms

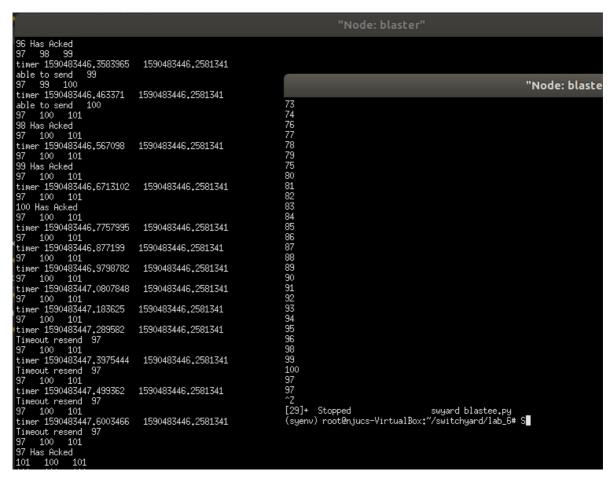
第一张图是middlebox的输出,middlebox在收到包之后要么输出是普通包还是ACK以及编号,或者是输出drop

这里分析就以图中96之后的Packet Drop为例

这里是把97号包丢弃

此时由上下文可以看到已经Ack了92,93,94,95

```
"Node: middlebo
send pac
               89
send ACK
             88
send pac
               90
send pac
send ACK
               91
             89
send pac
send ACK
               92
send ACK
             91
93
send pac
              94
95
send pac
send pac
             92
93
send ACK
send ACK
send ACK
send ACK
             94
             95
send pac
Packet drop
send ACK 96
              98
99
send pac
send pac
send ACK
             98
send pac
send ACK
              100
             99
send ACK 100
Packet drop
send pac 97
send pac 97
send ACK 97
send pac 9
send ACK 97
              97
Packet drop
^Z
[33]+ Stopped
[33]+ Stopped swyard middlebox.py
(syenv) root@njucs-VirtualBox:~/switchyard/lab_6# []
```



这一张图是blaster和blastee的输出,blaster输出三个数的行是在输出LHS,RHS和Seq。其他的输出显然

blastee的输出就是收到的包的编号

此时分析场景可以对应着blaster第一行,可以看到收到了96号包的ACk,分析第一张图的时候刚好是发出96号包,那么这个时候LHS指示97,代表97之前的都已经Ack了,符合设计逻辑。RHS指示的是98,对应的是发出了98号包,此时的Seq指向的99,也符合设计逻辑。

对应到Blastee就是倒数的第五行,此时收到了98号包

随后看到Blaster发出99号包,RHS和Seq后移,这个时候RHS-LHS+1=99-97+1=4,还可以发。

继续发出100,随后100被Ack,这个时候处理最后没有发完的97号包,触发了超时,一直发97号包一直到最后Ack结束

test2

pac num=100

drop rate=0.19

timeout val=1s=1000ms

以如下为例子说明超时机制

可以发现最开始的时候是发出76号包,这个时候LHS=73,也就是已经Ack了72以及之前的,RHS=76,对应的上述刚刚发出了76号,此时可以继续发,于是发出77,这个时候收到了73的Ack,于是RHS后移,LHS后移。可以发包,继续发出78号。收到了74的Ack。一收一发还可以发,发出79号,这个时候发现75号一直没有Ack

又有79-75+1=5,于是不再发包(再发就超过5了)

等候不多时触发了timeout,在这个期间收到了一直到79的Ack,触发之后重发没有Ack的75号。

			Halada, middlaba
	send pac 68		
	send ACK 67	63	
	send pac 69	64	
	send ACK 68	60	
	send pac 70	60	
	send ACK 69	60	
	send ACK 70	65	
	send pac 71	66	
	send pac 72	62	
	send ACK 71	62 62	
	send ACK 72	67	
	send pac 73	68	
	send pac 74	68 69	
	Packet drop	70	
70 - +	send pac 76	71 72	
程序恢复正常	send ACK 73 send pac 77	72	
	send pac 77	73	
	send AUK /4	74	
	send ACK 76	76 77	
	send ACK 77	77	
	send pac 78	78	
	send pac 79	79	
	send ACK 78	75	
	send ACK 79	80	
	send pac 75	81	
	send ACK 75	82	
	Packet drop	83	
	Packet drop	84 05	
	send pac 80	85 00	
	send ACK 80	86 97	
	send pac 81	87	
	send pac 82 send ACK 81	88 89	
	send ACK 81	03	

timer 1590483442,5829394 able to send 76 73 76 77	1590483442,4825292	
timer 1590483442.6855645 able to send 77 73 77 78 73 Has Acked 74 77 78	1590483442,4825292	
timer 1590483442,7911913 able to send 78 74 78 79 74 Has Acked 75 78 79	1590483442,6907876	
timer 1590483442.8946228 able to send 79 75 79 80 76 Has Acked 75 79 80 77 Has Acked 75 79 80	1590483442.7941613	
timer 1590483443,0025969 75 79 80 78 Has Acked 75 79 80	1590483442,7941613	
timer 1590483443,1062815 75 79 80 79 Has Acked 75 79 80	1590483442.7941613	
timer 1590483443,207099 75 79 80	1590483442,7941613	
timer 1590483443,312948 75 79 80	1590483442,7941613	
	1590483442,7941613	
timer 1590483443,535621 75 79 80	1590483442,7941613	
timer 1590483443,6419568 75 79 80	1590483442,7941613	
timer 1590483443.7452166 75 79 80	1590483442,7941613	
timer 1590483443.8460436 Timeout resend 75 75 79 80	1590483442,7941613	

结合着Blastee和MiddleBox可以综和的校验

在MiddleBox里有74和76之间的Drop,以及在最后的后半部分的sendpac 75和send Ack75 在Blastee里有74和76之间的中断,75在后面才收到,收到75之后程序正常的工作

```
send pac
send ACK
               68
              67
                              63
send pac
               69
                              64
                              60
send ACK
              68
send pac
send ACK
               70
                              60
              69
                              60
              70
71
72
                              65
66
62
67
68
69
70
71
72
73
74
75
80
81
82
83
84
85
86
send ACK
send pac
send pac
send ACK
             71
72
73
74
send ACK
send pac
send pac
Packet drop
               76
send pac
              73
77
send ACK
send pac
send ACK
              74
              76
send ACK
send ACK
              77
               78
79
send pac
send pac
send ACK
              78
             8
79
75
7
send ACK
send pac
send ACK
              75
Packet drop
Packet drop
send pac
send ACK
               80
              80
               81
82
                              87
send pac
send pac
send ACK
                              88
                              89
              81
```

test3

参数对比

调大丢包率前后的测试结果

非常明显的超时次数增加以及带宽减小 (网络不稳定造成的时延和带宽减小)

```
Total time 30.289321660995483
Number of reTX: 63
Number of coarse TOs: 63
Throughput (Bps): 538.1434481244928
Goodput (Bps): 330.14935467760296
18:55:06 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

```
Total time 73,84689784049988

Number of reTX: 228

Number of coarse TOs: 228

Throughput (Bps): 444,16219176659155

Goodput (Bps): 135,41530236786326

18:57:33 2020/05/26 INFO Restoring saved iptables state
```

Wireshark

抓包结果分析

这个是在Blastee设置的抓包

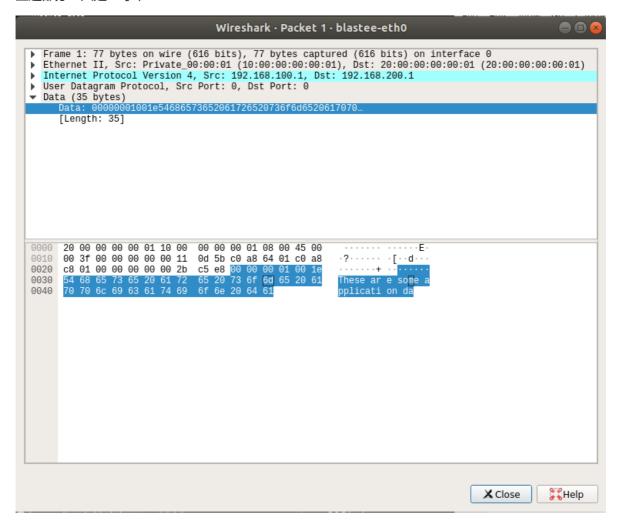
发现了Blaster发来的包,对照地址无误

看数据包里,可以得到前面的四个字节是Seq,就是1

然后是length, 1e对应16进制的16+14=30, 也就是预期设置的

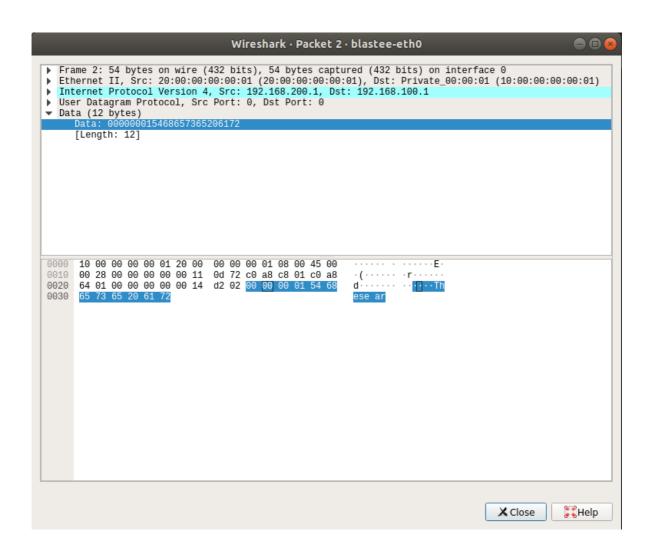
最后的是payload,一串字符串,同时根据30的长度进行了截断

上述部分一共是35字节



同理可以看到对于发出的Ack包,有着相似的结构,一样的Seq=1

同时没有了length部分,而是一个定长的payload,对应这就是一共12字节



实验感悟

把上课学习到的滑动窗口进行了实践, 觉得很有意思

也对网络质量的影响因素有了直观了解