计算机网络期中项目

——lftp实验报告

实验简介

编写一个网络应用程序LFTP,以支持两台计算机在网络中的大文件传输。

实验要求

- 1. 使用C, C++, Java或Python实现;
- 2. 使用客户端-服务器服务模型;
- 3. 必须包含一个客户端程序和一个服务端程序,客户端不仅能上传大文件,还要能下载文件,
 - 上传文件格式:LFTP Isend myserver mylargefile
 - 下载文件格式:LFTP Iget myserver mylargefile
- 4. 使用udp传输层协议;
- 5. 实现类似TCP的100%可靠传输;
- 6. 实现类似TCP的流量控制;
- 7. 实现类似TCP的拥塞控制;
- 8. 服务端可以同时支持多个用户;
- 9. 提供有效的debug信息。

源代码

Github: https://github.com/9ayhub/LFTP

client-thread.py 和 server-thread.py为最终代码,其余文件为进行项目时的主要功

能实现

队员信息

姓名	何坤宁	黄灿铭
学号	16340073	16340079
贡献	50%	50%

项目设计

DESIGN

文件结构

client-thread.py

----def resend()

----def receive()

----def transmit()

----main()

server-thread.py

----def write()

----def server()

----main()

语言

python2.7 64位

模型

客户端-服务器服务模型

传输层协议

功能

1.传送大文件

transmit large files

发送方

创建udp socket, 打开要发送的文件,将大文件进行分片传输,最后关闭文件和 socket。

```
1 // 简化版
2 client_socket = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM) // SOCK_DGRAM意味着它是一个UDP 套接字
3 f = open(filePath.decode('UTF-8'), 'rb')
4 data = f.read(data_size)
5 while True:
6 if data:
7 packet = pickle.dumps(c_pkt(nextseq, data))
8 client_socket.sendto(packet, server_addr)
9 else:
10 client_socket.sendto("exit " + str(nextseq), server_addr)
11 break
12 f.close()
13 client_socket.close()
```

接收方

创建udp socket, 打开要写入的文件, 等待来自发送方的消息, 收到消息后, 如果对方想结束传送, 且文件接收完毕, 则停止接收, 否则将收到的文件片段写入接收文件。

```
1 // 简化版
2 server_socket = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_DGRAM)
3 server_socket.bind(server_addr)
```

```
4  f = open(filePath.decode('utf-8'), 'wb')
5  while True:
6   request, client_addr = server_socket.recvfrom(packet_size)
7   ...
8   if request == "exit " + str((ack + 1) % seq_limit):
9   ...
10   break
11   else:
12   client_pkt = pickle.loads(request)
13   ...
14   //def write(p, LastByteRead, windows, done, f, server_socket):
15   f.write(windows.get())
16   server_socket.sendto(pickle.dumps(s_pkt(client_pkt.base, rwnd)), client_addr)
17   f.close()
18   server_socket.close()
```

2.100%可靠传输

100% reliability as TCP

确认

接收方

接收方不缓存失序的分组,当接收方收到一个失序的分组,便把它丢弃。当接收方收到

一个正确顺序的分组时,便回应该分组的序列号给发送方,表明该分组及其之前的分组

已经收到。

```
1 if (client_pkt.base == (ack + 1) % seq_limit
2 ack = client_pkt.base
3 server_socket.sendto(pickle.dumps(s_pkt(client_pkt.base, rwnd)), client_addr)
4 //server.py: def server()
5 //ack表示接收方当前已收到的最后一个分组
6 //当接收方收到一个分组的序列号是ack的下一个序列号时,就表明顺序正确
7 //接收方收取这个包,并把序列号发送回去
```

发送方

在不可靠的网络中,接收方回应的ack是可能失序甚至丢失的,所以发送方应该判断接 受哪些ack

因为每一个ack都表示接收方已正确收取(序列号<=ack)的数据包,所以凡是(ack >= base)的都可以接受,base为发送方已发送但是未确认的第一个包。

```
1 if (int(server_pkt.ack) >= base and int(server_pkt.ack) - base < 50) or (base - int(server_pkt.ack) > 800) :
2 base = (int(server_pkt.ack) + 1) % seq_limit
3 //client.py: def receive()
4 //因为base和ack都是循环增长的,即999的下一个序列号为0,所以边界条件的判断很重要
5 //(ack-base<50) 是为了防止ack==999&&base==0等边界情况被接受
6 //(base-ack>800)是为了防止ack==0&&base==999等边界情况被遗漏
```

序号

用于为从发送方流向接收方的数据分组按顺序编号。所接收分组的序号间的空隙可使接收方检测出丢失的分组。具有相同序号的分组可使接收方检测出一个分组的冗余副本。

```
1 packet = pickle.dumps(c_pkt(nextseq, data))
2 client_socket.sendto(packet, server_addr)
3 nextseq = (nextseq + 1) % seq_limit
4 //client.py: def transmit()
5 //nextseq表示最后一个已发送的分组的下一个分组
6 //也就是当前准备发送的分组
```

超时重传

使用定时器来恢复丢失的数据或确认分组。如果出现超时,发送方重传所有已发送但未 被确认过的分组。(回退N步)

首先维护一个重传队列,在每一个数据包发送之后,将其放入队列中,等待超时重传

```
packet = pickle.dumps(c_pkt(nextseq, data))
client_socket.sendto(packet, server_addr)
nextseq = (nextseq + 1) % seq_limit
windows.put(packet)
//windows为重传队列
```

接着设置定时器, 定时器启动后, 直到接收方收到一个ack, 重新启动定时器, 并将已

确认的分组从重传队列中出列

```
1 timer = threading.Timer(time_limit, resend)
2 timer.start()
3 response, _ = client_socket.recvfrom(packet_size)
4 timer.cancel()
5 //client.py def receive()
6 //定时器的启动和重启
```

如果接收方一直没有收到ack,那么定时器便循环启动,执行重传函数

重传函数将重传队列中的分组全部重传(回退N步)

```
//client.py
def resend():
    win_size = windows.qsize()
for _ in range(0, win_size):
    packet = windows.get()
    client_socket.sendto(packet, server_addr)
    windows.put(packet)
    time_count = time_count + 1
    timer.cancel()
    timer = threading.Timer(time_limit + time_count, resend)
    timer.start()
```

另外, 超时重传表明网络拥塞, 所以超时间隔可随重传次数加长, 避免冗余重传

差错检查

使用检验和来检测在一个分组中的比特错误,受损的报文段将被丢弃。

UDP协议自带差错检查, 因此不需要实现

流水线

不使用停等方式运行,允许发送方发送多个分组而无需等待确认。

流水线需要维护两个变量:

base (已发送但未确认的第一个分组)

nextseq (已发送的最后一个分组的下一个分组)

它们之间的差不能超过给定的窗口大小

当超过时,就说明未确认的分组数量过多,因此需要停止发送分组来等待确认

```
while True:

if (nextseq - base + seq_limit) % seq_limit < min(rwnd, cwnd):

data = f.read(data_size)

if data:

packet = pickle.dumps(c_pkt(nextseq, data))

client_socket.sendto(packet, server_addr)

windows.put(packet)

nextseq = (nextseq + 1) % seq_limit

//client.py: def transmit()

//min(rwnd, cwnd)为给定的窗口大小

//rwnd为流量控制维护的窗口大小, cwnd为拥塞避免维护的窗口大小

//二者取较小值,有效地控制发送频率,为下面即将阐述的机制
```

3.流量控制

提供流量控制服务以消除发送方使接收方缓存溢出的可能性。

接收方

接收方具有接收缓存,并用RcvBuffer来表示其大小,接收方不时地从该缓存中读取数据。我们定义以下变量:

- LastByteRead:接受方的应用进程从缓存读出的数据流的最后一个字节的编号。
- LastByteRcvd: 从网络中到达的并且已放入主机B接收缓存中的数据流的最后一个字节的编号。

为避免缓存溢出,下式必须成立:

LastByteRcvd - LastByteRead ≤ RcvBuffer

接收窗口用rwnd表示,根据缓存可用空间的数量来设置:

rwnd = RcvBuffer - [LastByteRcvd - LastByteRead]

当rwnd等于0时,接收方不再将报文放入缓冲区,只发送报文告诉发送方现在的rwnd 大小。如果rwnd不等于零,且收到有序报文,接收方将其放入缓冲区,重新计算 rwnd,并发送给发送方。

```
1 rwnd = RcvBuffer - (LastByteRecv - LastByteRead[0] + seq_limit) % seq_limit
2 // rwnd 等于 0, 或者收到报文为"No Buffer"时
3 if rwnd == 0 or request == "No Buffer":
4 server_socket.sendto(pickle.dumps(s_pkt(ack, rwnd)), client_addr)
5 continue
6 ...
7 else:
8 client_pkt = pickle.loads(request)
```

```
9 // 报文有序且窗口仍有空间

10 if (client_pkt.base == (ack + 1) % seq_limit and

11 (LastByteRecv - LastByteRead[0] + seq_limit) % seq_limit <= RcvBuffer):

12 server_socket.sendto(pickle.dumps(s_pkt(client_pkt.base, rwnd)), client_addr)

13 else:

14 server_socket.sendto(pickle.dumps(s_pkt(ack, rwnd)), client_addr)

15

16 // 序号范围为[0, seq_limit]
```

发送方

发送方轮流跟踪两个变量,LastByteSent和LastByteAcked。发送方在发送文件的过程中须保证:

LastByteSent - LastByteAcked ≤ rwnd

当接收窗口为0时,发送方继续发送只有一个字节数据的报文段,以确认接收缓存是否 已经有新的空间。

```
1 rwnd = 100 // rwnd初始值为100
2 //def transmit():
3 //已发送但未被确认的报文数不能超过rwnd
4 if (nextseq - base + seq_limit) % seq_limit < min(rwnd, cwnd):</pre>
 data = f.read(data size)
7 //当rwnd等于零时,发送方继续发送报文段(为便于测试,这里我们发送"No Buffer")
8 if rwnd != 0:
9 rwnd count = 0
10 elif rwnd == 0:
if rwnd count % 10000 == 0:
  client socket.sendto("No Buffer", server addr)
   rwnd_count = (rwnd_count + 1) % 10000
13
14
15 //def receive():
16 //rwnd不等于0时,继续进行超时重传
17 if rwnd != 0:
18 timer = threading.Timer(time_limit, resend)
```

```
19 timer.start()
```

4.拥塞控制

congestion control function similar as TCP

防止过多的数据注入到网络中,这样可以使网络中的路由器或链路不致过载。拥塞控制

的几种方法:慢启动、拥塞避免、快速恢复。

我们使用cwnd作为拥塞控制维护的窗口,ssthresh为网络拥塞程度的标准

当发送方接收到一个可接受的ack时:

若cwnd < ssthresh,则cwnd = cwnd * 2,此为慢启动阶段

若cwnd >= ssthresh,则cwnd = cwnd + 1,此为拥塞避免阶段

当定时器超时,则ssthresh = cwnd / 2, cwnd = 1

```
1 \text{ cwnd} = 1
2 //cwnd初始值为1
4 if (int(server pkt.ack) >= base and int(server pkt.ack) - base < 50) or
(base - int(server_pkt.ack) > 800) :
5 base = (int(server_pkt.ack) + 1) % seq_limit
6 if cwnd >= ssthresh:
7 \quad \text{cwnd} = \text{cwnd} + 1
8 else:
9 cwnd = cwnd * 2
10 //client.py def receive()
11 //当发送方接收到可接受的ack时, cwnd的变化
12
13 def resend():
14 ssthresh = cwnd / 2
15 \quad \text{cwnd} = 1
16 //client.py def resend()
17 //当重传函数执行时, cwnd的变化
```

```
18
19 流水线窗口大小为: min(rwnd, cwnd)
```

5.支持多用户

support multiple clients at the same time

server-thread.py使用一个TCP SOCKET在端口9999监听client-thread.py发送的上传

请求后

分配一个线程和特定端口,供双方在该端口上实现LFTP功能

```
1 //server-thread.py
2 if name == ' main ':
3 tcp = socket.socket(socket.AF_INET, socket.SOCK_STREAM)
4 tcp.bind(('127.0.0.1', 9999))
5 tcp.listen(3)
  print('Waiting for connection...')
7
  while True:
8
  sock, addr = tcp.accept()
9
10 port = port + 1000
  sock.send(str(port))
11
    data = sock.recv(1024)
12
   file_recv = pickle.loads(data)
13
  sock.close()
14
  print("The uploaded port is: %d" % port)
15
    print("The fileName is: %s" % file_recv.name)
    file_size_Mb = file_recv.size / 1024.0 / 1024
17
18
    print("The fileSize is: %.1fMb" % file_size_Mb)
19
20
   filePath = filePathPre + file_recv.name
    t = threading.Thread(target= server, args= (port, filePath))
21
    t.start()
22
23
24
25 //client-thread.py
```

```
ip = sys.argv[1]
fileName = sys.argv[2]
filePath = filePathPre + fileName
file_size = os.path.getsize(filePath)
file_sent = pickle.dumps(file_info(fileName, file_size))

tcp = socket(AF_INET, SOCK_STREAM)

tcp.connect((ip, 9999))

tcp.send(file_sent)

port = tcp.recv(1024)

tcp.close()

print("port: %d" % int(port))

server_addr = (ip, int(port))
```

其它

1.显示输出

output information

发送方

传送开始后,显示发送方端口号,开始传送的时间,进度条,以及传输速度(接收方每

秒收到的ack了的文件大小),传输结束后,显示结束时间:

接收方

服务器启动时,输出"Waiting for connection...":

```
1 PS D:\代码\lftp\LFTP> python server-thread.py
2 Waiting for connection...
3
```

收到客户端发送的文件时,输出客户端端口号,发送的文件名,文件大小,以及开始传送的时间,然后输出"the server is ready to receive","[12111]"表示客户端端口号:

```
1 [12111] The uploaded port is: 12111
2 [12111] The fileName is: maogai.zip
3 [12111] The fileSize is: 32.2Mb
4 [12111] start time: Mon Dec 3 15:37:36 2018
5 [12111] the server is ready to receive
6
```

传送完毕,输出"empty and done",关闭socket,输出"closed",最后输出传输结束的时间:

```
1 [12111] empty and done
2 [12111] closed
3 [12111] end time: Mon Dec 3 15:38:30 2018
4
```

测试文档

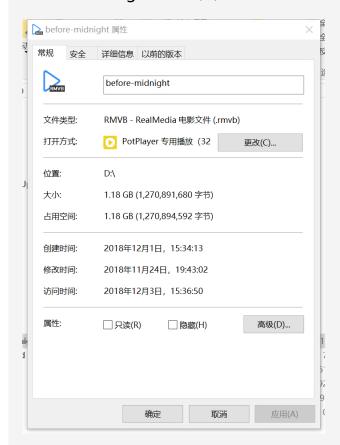
TEST DOCUMENTATION

TEST 1

测试用例

两个客户端同时向服务端发送大文件,其中,一个文件是大小为 0.99GB(1,073,129,198字节)的MVK文件(.mvk),文件名为sejie.mvk,另一个文件是大小为 1.18GB(1,270,891,680字节)的 RMVB 文件 (.rmvb)。文件名为 before-midnight.rmvb。

before-midnight.rmvb属性:



sejie.mvk属性:



预期效果

服务端能够正确且完整地接收两个文件,服务端接收到的文件的大小、类型属性应与客户端的完全相同。

测试过程

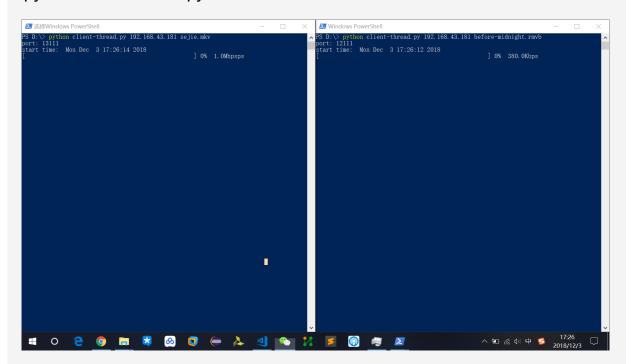
1. 运行server-thread.py

python server-thread.py

PS D:\代码\lftp\LFTP> python server-thread.py Waiting for connection...

2. 运行client-thread.py

python client-thread.py



可以看到,开始传送的时间是17:26。

再看下服务端, 嗯, 服务端成功接收到了文件相关信息, 已经准备好接收文件啦:

```
PS D:\代码\lftp\LFTP> python server-thread.py
Waiting for connection...

[12111] The uploaded port is: 12111

[12111] The fileName is: before-midnight.rmvb

[12111] The fileSize is: 1212.0Mb

[12111] start time: Mon Dec 3 17:26:12 2018

[12111] the server is ready to receive

[13111] The uploaded port is: 13111

[13111] The fileName is: sejie.mkv

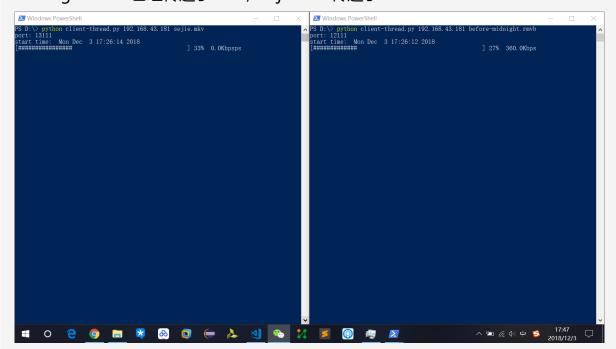
[13111] The fileSize is: 1023.4Mb

[13111] start time: Mon Dec 3 17:26:14 2018

[13111] the server is ready to receive
```

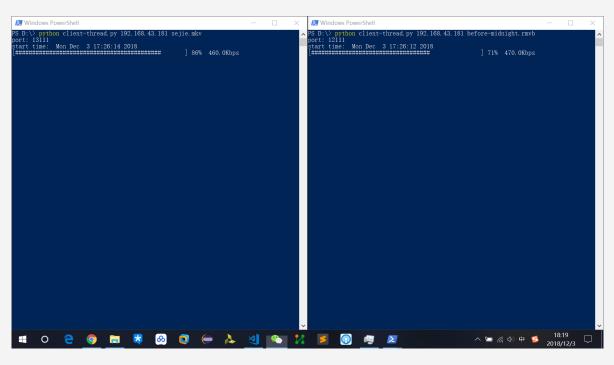
3. 传送中

在传送过程中,可以看到传送进度,以及传输速度。20分钟过去了,before-midnight.rmvb已经传送了27%, sejie.mvk传送了33%:

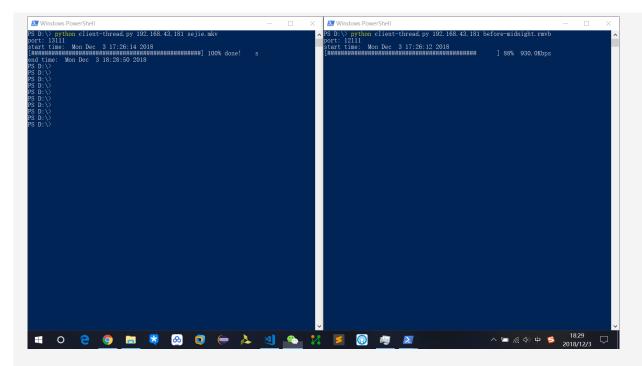


又过了30分钟, before-midnight.rmvb传送了71%, sejie.mvk传送了80%, 加油

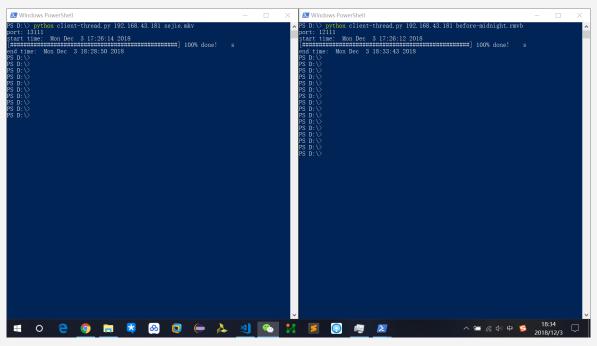
呀!:



18:28, sejie.mvk成功送到!



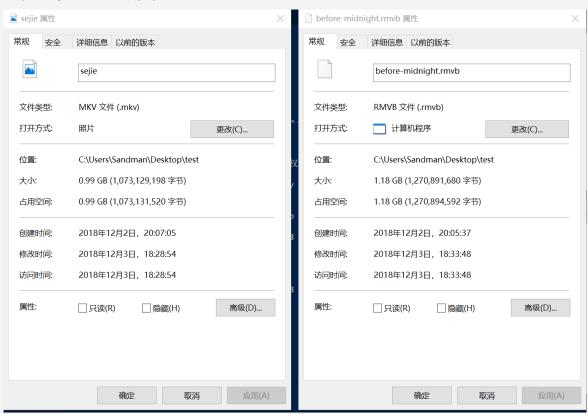
18:34, before-midnight.rmvb也传完啦:



看下服务端:

```
PS D:\代码\lftp\LFTP> python server-thread.py
Waiting for connection...
[12111] The uploaded port is: 12111
[12111] The fileName is: before-midnight.rmvb
[12111] The fileSize is: 1212.0Mb
[12111] start time: Mon Dec 3 17:26:12 2018
[12111] the server is ready to receive
[13111] The uploaded port is: 13111
[13111] The fileName is: sejie.mkv
[13111] The fileSize is: 1023.4Mb
[13111] start time: Mon Dec 3 17:26:14 2018
[13111] the server is ready to receive
[13111] empty and done
[13111] closed
[13111] end time: Mon Dec 3 18:28:54 2018
[12111] empty and done
[12111] closed
[12111] end time: Mon Dec
                           3 18:33:48 2018
```

服务端收到的文件属性:



对比客户端,大小、类型完全相同,测试成功!

测试用例

由于时间关系,我们传送一张图片,并显示可靠传输、流量控制、拥塞控制等相关信息。

预期效果

正确进行可靠传输、流量控制、拥塞控制。

测试过程

基本步骤与test1相同,服务端成功收到文件后,我们获得了传送过程的相关信息。下面给出部分信息,完整信息见test.txt。

此时文件正常传输:

```
2018-12-03 19:49:43,095 - DEBUG: ack: 0, base 1, rwnd: 29, cwnd: 2 2018-12-03 19:49:43,127 - DEBUG: ack: 1, base 2, rwnd: 28, cwnd: 3 2018-12-03 19:49:43,127 - DEBUG: ack: 2, base 3, rwnd: 27, cwnd: 4 2018-12-03 19:49:43,142 - DEBUG: ack: 3, base 4, rwnd: 26, cwnd: 5 2018-12-03 19:49:43,157 - DEBUG: ack: 4, base 5, rwnd: 25, cwnd: 6 2018-12-03 19:49:43,157 - DEBUG: ack: 5, base 6, rwnd: 24, cwnd: 7 2018-12-03 19:49:43,190 - DEBUG: ack: 6, base 7, rwnd: 23, cwnd: 8 2018-12-03 19:49:43,190 - DEBUG: ack: 7, base 8, rwnd: 22, cwnd: 9 2018-12-03 19:49:43,190 - DEBUG: ack: 8, base 9, rwnd: 21, cwnd: 10 2018-12-03 19:49:43,190 - DEBUG: ack: 9, base 10, rwnd: 20, cwnd: 11 2018-12-03 19:49:43,190 - DEBUG: ack: 10, base 11, rwnd: 19, cwnd: 12 2018-12-03 19:49:43,190 - DEBUG: ack: 11, base 12, rwnd: 18, cwnd: 13 2018-12-03 19:49:43,204 - DEBUG: ack: 12, base 13, rwnd: 17, cwnd: 14
```

rwnd = 0, 进行流量控制:

```
2018-12-03 19:49:52,838 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,838 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,855 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,885 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,901 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,917 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,933 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,948 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,963 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,980 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:52,996 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:53,010 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:53,010 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97 2018-12-03 19:49:53,010 - DEBUG: ack: 270, base 271, rwnd: 0, cwnd: 97
```

超时重传,拥塞窗口减小:

```
2018-12-03 19:49:43,815 - DEBUG: ack: 39, base 40, rwnd: 20, cwnd: 40
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 40
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 41
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 42
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 43
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 44
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 45
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 46
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 47
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 48
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 49
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 50
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 51
2018-12-03 19:49:44,815 - DEBUG: resend 52
2018-12-03 19:49:44,832 - DEBUG: resend 53
2018-12-03 19:49:44,832 - DEBUG: resend 54
2018-12-03 19:49:44,832 - DEBUG: resend 55
2018-12-03 19:49:44,832 - DEBUG: resend 56
2018-12-03 19:49:44,832 - DEBUG: resend 57
2018-12-03 19:49:44,832 - DEBUG: resend 58
2018-12-03 19:49:44,832 - DEBUG: resend 59
2018-12-03 19:49:44,878 - DEBUG: ack: 40, base 41, rwnd: 29, cwnd: 2
```