计算机网络实验报告

Lab3-2 基于UDP服务设计可靠传输协议并编程实现 网络空间安全学院 物联网工程 2110951 梁晓储

代码已发布到github: https://github.com/WangshuXC/Computer_network

一、实验要求

- 1. 实现单向数据传输(一端发数据,一端返回确认)。
- 2. 对于每个任务要求给出详细的协议设计。
- 3. 完成给定测试文件的传输,显示传输时间和平均吞吐率。
- 4. 性能测试指标:吞吐率、延时、给出图形结果并进行分析。
- 5. 完成详细的实验报告(每个任务完成一份,主要包含自己的协议设计、实现方法、遇到的问题、实验结果,不要抄写太多的背景知识)。
- 6. 编写的程序应该结构清晰,具有较好的可读性。
- 7. 提交程序源码、可执行文件和实验报告。
- 8. 在实验3-1的基础上,将停等机制改成基于滑动窗口的流量控制机制,发送窗口和接收窗口采用相同大小,支持累积确认,完成给定测试文件的传输。

二、协议设计和实验流程

Header协议设计

在send.cpp和receive.cpp中定义一个结构体 HEADER ,其中包含如下信息。

```
1
     struct HEADER
 2
     {
 3
         u_short sum = 0;
         u_short datasize = 0;
 4
         unsigned char flag = 0;
 5
         unsigned char SEQ = 0;
 6
 7
         HEADER() {
 8
              sum = 0;
              datasize = 0;
 9
10
              flag = 0;
11
              SEQ = 0;
12
          }
13
     };
```

每次发送packet需要修改header中的信息时修改该全局数组,再将其加入 sendBuf。

- sum:16位的校验和
- datasize:所包含数据长度16位
- flag:8位,使用后三位,排列是FIN ACK SYN
- SEQ:8位,传输的序列号,0~255,超过后mod

flag:

```
const unsigned char SYN = 0x1;
1
2
     // 001— FIN = 0 ACK = 0 SYN = 1
3
4
     const unsigned char ACK = 0x2;
5
     // 010— FIN = 0 ACK = 1 SYN = 0
6
7
     const unsigned char ACK_SYN = 0x3;
     // 011— FIN = 0 ACK = 1 SYN = 1
8
9
10
     const unsigned char FIN = 0x4;
```

GBN协议说明

首先建立窗口,以windows为10为例,定义head为窗口头,tail为窗口尾,当收到的seq大于现有head的值(不可能大于tail的值)且没有seq的溢出更新情况时,把head移动到收到的ack包的seq处,通过以下上方红色框中的代码实现窗口的滑动(如果收到的seq比head大很多则直接滑动到seq处);如果收到的seq为因为溢出更新过的seq,则需要+256再进行处理

```
if (int(header.SEQ) ≥ head % 256)
1
     {
2
3
         //收到的ACK序列号等于当前已确认的最大序列号,表示这是一条重复的确
     认信息,需要进行计数处理
         if (int(header.SEQ) = head % 256)
4
5
         {
             count++;
6
         }
7
8
         else
9
         {
10
             count = 0;
11
         }
12
13
         head = head + int(header.SEQ) - head % 256;
14
15
         cout << "[\033[1;32mReceive\033[0m] 收到了ACK: Flag:" <<
     int(header.flag)
             << " SEQ:" << int(header.SEQ) << endl;</pre>
16
17
```

```
18
         cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] head:" << head % 256 <<</pre>
     ' ' << "tail:" << tail % 256;
        cout << " count:" << count << endl;</pre>
19
         if (count = 2)
20
         {
21
22
             tail = head + 1;
             cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 出现丢包,将窗口内未确
23
     认的包重传" << endl;
         }
24
         else if (count > 2)
25
26
         {
27
             tail = head + 1;
28
         }
     }
29
30
     //如果接收到的ACK序列号小于窗口大小,但跨越了序列号环,需要更新缓冲区头
     部
31
     else if (head % 256 > 256 - WINDOWS - 1 && int(header.SEQ)
     < WINDOWS)
32
     {
         head = head + 256 - head % 256 + int(header.SEQ);
33
         cout << "[\033[1;32mReceive\033[0m] 收到了ACK (跨seq):
34
     Flag:" << int(header.flag)</pre>
35
             << " SEQ:" << int(header.SEQ) << endl;</pre>
36
     }
```

代码中通过两条代码进行窗口滑动

```
1  head = head + int(header.SEQ) - head % 256;
2
3  head = head + 256 - head % 256 + int(header.SEQ);
```

如果出现错误,如校验和出错或者丢包或者超时,则 tail = head + 1 ,通过此条命令清空除了head之后的窗口中未确认的数据包,将从head往后的所有数据包重新打包通过while循环依次发送,实现"回退N步"

实验流程

1. 三次握手建立连接:

- 发送端发送第一次握手(SYN)。
- 接收端接收第一次握手, 并发送第二次握手(ACK)。
- 发送端接收第二次握手、并发送第三次握手(ACK SYN)。

2. 文件数据传输:

- 发送端发送文件数据,每个数据包都有一个 HEADER 头部,包含校验和、数据长度、标志位等信息。
- 接收端接收文件数据,对每个数据包进行校验和验证,如果校验和正确, 发送确认ACK给发送端,表示成功接收数据。

3. 四次挥手断开连接:

- 接收端发送第一次挥手(FIN)。
- 发送端接收第一次挥手,并发送第二次挥手(ACK)。
- 接收端接收第二次挥手,并发送第三次挥手(ACK)。
- 发送端接收第三次挥手,并发送第四次挥手(FIN_ACK)。

三、功能实现和代码分析

差错检测实现

差错校验是通过计算校验和来实现的。具体来说,校验和是在每个数据包的 HEA DER 结构中计算得出的一个值,用于检测数据在传输过程中是否发生了错误或丢失。

在发送数据包之前,通过 send_package 函数将数据按照指定长度和顺序号组织成 HEADER 结构。然后,在计算校验和之前,先将校验和字段置为0。接下来,对 HEADER 结构中的所有成员变量(包括数据、数据长度、标志位和序列号)进行逐位异或(XOR)运算,最终得到校验和的值。将这个计算得到的校验和写入 HEADER 结构的校验和字段中。

当接收端收到数据包时,它会重新计算接收到的数据包的校验和。如果计算得到的校验和与接收到的数据包中的校验和相等,说明数据在传输过程中没有发生错误或丢失。如果两者不相等,则表示数据包可能存在差错,需要进行处理。

```
u_short checkSum(u_short* mes, int size) {
 1
         int count = (size + 1) / 2;
 2
         u_short* buf = (u_short*)malloc(size + 1);
 3
         memset(buf, 0, size + 1);
 4
         memcpy(buf, mes, size);
 5
 6
 7
         u_long sum = 0;
         while (count--) {
 8
 9
             sum += *buf++;
             if (sum & 0xffff0000) {
10
                  sum &= 0xffff;
11
12
                  sum++;
             }
13
14
         }
15
         return ~(sum & 0xffff);
     }
16
```

丢包加速处理

1. 丢包模拟

```
1  //丢包测试
2  int drop_probability = rand() % 100;
3  if (drop_probability < LOSS) {
    cout << "[\033[1;34mLoss\033[0m] 模拟丢包" << endl;
    continue;
6  }</pre>
```

2. 接收端丢失来自发送端的数据包

以如下情况为例:

发送端以收到2号ack,接收端此时收到3号数据包,但是由于丢包程序,自动将这个包丢弃,则接收端无法处理3号数据包,也就无法返回3号的ack;与此同时,发送端一直在发送数据包,将4号数据包发送给接收端,接收端收到4号数据包,但此时接收端希望收到3号数据包,所以无法返回正确的ack,由于不是希望的seq,则返回2号的ack(已经确认的最大序列号为2号),以后一直返回2号的ack

发送端一直收到2号ack, 无法滑动窗口, 等待窗口满后, 无法收到任何ack, 导致超时, 在超时时执行 tail = head + 1, 进行回退, 之后将head及之后的包重新发送。

可以实现丢包后的重新发送,但是需要等待窗口满后才能开始计算超时的起始时间,所以相当于窗口越大,一旦丢包,被发现所需要的时间就越长。对此想到了两种解决方法,可以将超时的开始时间定为发送完head之后的时间,以此计算超时,第二种方法是对收到的重复ack进行计数,一旦收到超过3次一样的ack,则判定发生丢包,直接回退重传,代码中实现了第二种:

设置count变量,通过返回ack的seq判定返回的包是否与上一次的相同,count表示再次收到相同重复的包的次数,如果count>=2、则直接回退:

```
if (int(header.SEQ) ≥ head % 256)
 1
     {
 2
 3
         if (int(header.SEQ) = head % 256)
         {
 4
 5
             count++;
 6
         }
 7
         else
         {
9
            count = 0;
10
         }
11
         head = head + int(header.SEQ) - head % 256;
12
```

```
13
         cout << "[\033[1;32mReceive\033[0m] 收到了ACK: Flag:" <<
14
     int(header.flag)
15
             << " SEQ:" << int(header.SEQ) << endl;</pre>
16
17
         cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] head:" << head % 256 <</pre>
     ' ' << "tail:" << tail % 256;
18
        cout << " count:" << count << endl;</pre>
         if (count = 2)
19
         {
20
21
             tail = head + 1;
             cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 出现丢包,将窗口内未确
22
     认的包重传" << endl;
         }
23
24
         else if (count > 2)
25
         {
26
            tail = head + 1;
27
     }
28
     }
```

3. 发送端丢失来自接收端的ack

以如下情况为例:

发送端已经收到2号ack,此时发送3号数据包接收端返回的3号ack丢失,由于窗口未满,所以继续发送端继续发送4号及以后的数据包,倘若接收端已经确认了3号ack,即发出过3号ack,那么此时接收端在等待4号ack,如果接收端接收到了4号ack,确认后则可以返回给发送端4号ack,发送端虽然没有收到3号ack,但是收到了4号ack,由于此次实验采用累计确认,收到4号ack即代表4号及4号之前的数据包都已经成功确认、成功接收,所以即使3号ack丢失也没关系,不会对数据传输造成影响。

三次握手和四次挥手

基于3-1中的实验代码,未作过多的改进

文件传输

在连接(握手)完毕后,会进入到文件传输的过程。

发送端

首先发送端在首部宏定义中添加窗口大小变量,同时也可在后续通过输入进行修改

```
1 int WINDOWS = 10;
2 cout << endl << "输入希望的滑动窗口大小"<< endl;
4 cin >> WINDOWS;
5 cout << "当前滑动窗口大小为 " << WINDOWS << endl;
```

发送端有关文件传输的函数是send()和send_package(),大致步骤如下:

1. 发送方将要传输的数据分割成若干个大小为MAXSIZE的数据包,并为每个数据包添加了一个头部HEADER。其中,MAXSIZE为数据包的最大长度,HEADER结构体存储了数据包的一些信息,例如包的大小、序列号、校验和等。

```
1
    HEADER header;
    char *buffer = new char[MAXSIZE + sizeof(header)];
2
3
    header.datasize = len;
    header.SEQ = unsigned char(order); // 序列号
4
    memcpy(buffer, &header, sizeof(header));
5
    memcpy(buffer + sizeof(header), message, sizeof(header) +
6
    len);
7
    u_short check = cksum((u_short *)buffer, sizeof(header) +
    len); // 计算校验和: 头部+数据
```

2. 发送方将数据包按顺序发送给接收方,并维护一个滑动窗口。滑动窗口的大小为WINDOWS,每次向接收方发送数据包时,都会将该数据包放入滑动窗口中,直到滑动窗口满或者所有数据包都已经发送完毕。

```
int packagenum = len / MAXSIZE + (len % MAXSIZE # 0);
1
2
     int head = -1; // 缓冲区头部, 前方为已经被确认的报文
3
     int tail = 0; // 缓冲区尾部
4
5
     if (tail - head ≤ WINDOWS && tail ≠ packagenum)
             {
6
7
                 send_package(socketClient, servAddr,
     servAddrlen, message + tail * MAXSIZE,
                             tail = packagenum - 1 ? len -
8
     (packagenum - 1) * MAXSIZE : MAXSIZE, tail % 256);
9
                start = clock(); // 记录发送时间
10
11
                tail++;
12
            }
```

3. 发送方在发送每个数据包时,记录下当前的时间。如果在一个固定时间内 (MAX_TIME)没有收到接收方的确认消息,那么就认为这个数据包丢失了, 需要重新发送。

```
1 start = clock(); // 记录发送时间
2 tail++;
3
4 if (clock() - start > MAX_TIME)
5 {
6 tail = head + 1;
7 cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 超时了, tail=head+1";
8 }
```

4. 接收方接收到数据包后,会计算校验和并检查是否正确。如果校验和正确,则将接收到的数据包的序列号与滑动窗口的序列号进行比较。如果接收到的数据包的序列号等于滑动窗口的序列号,说明该数据包已经被接收方成功接收,此时发送方可以将滑动窗口向前滑动一位,继续发送下一个数据包。如果接收到的数据包的序列号小于滑动窗口的序列号,则说明该数据包是之前已经接收过的数据包,此时仅需要发送ACK确认消息即可。如果接收到的数据包的序列号大于滑动窗口的序列号,则说明接收到的数据包是之前还未接收到的数据包,此时需要向发送方发送重复ACK确认消息。

```
if (int(header.SEQ) ≥ head % 256)
1
2
     {
3
         // 如果是重传就+1
         if (int(header.SEQ) = head % 256)
5
         {
6
             count++;
7
         }
8
         else
9
         {
10
             count = 0;
11
         head = head + int(header.SEQ) - head % 256;
12
```

```
13
         cout << "[\033[1;32mReceive\033[0m] 收到了ACK: Flag:" <<
     int(header.flag)
               << " SEQ:" << int(header.SEQ) << endl;</pre>
14
         cout << "head:" << head << ' ' << "tail:" << tail <</pre>
15
     endl;
16
         cout << "count:" << count << endl;</pre>
17
         if (count \geq 2)
18
         {
19
             tail = head + 1;
             cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 出现丢包,将窗口内未确
20
     认的包重传" << endl;
21
         }
22
     }
     else if (head % 256 > 256 - WINDOWS - 1 && int(header.SEQ)
23
     < WINDOWS)
24
     {
25
         head = head + 256 - head % 256 + int(header.SEQ);
         cout << "[\033[1;32mReceive\033[0m] 收到了ACK (跨seq):
26
     Flag:" << int(header.flag)</pre>
              << " SEO:" << int(header.SEO) << endl;</pre>
27
28
     }
```

5. 如果发送方连续接收到两个相同的ACK确认消息,则说明最近发送的某个数据包丢失了,需要将滑动窗口内所有未被确认的数据包重新发送。

```
1  if (count ≥ 2)
2  {
3    tail = head + 1;
4    cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 出现丢包, 将窗口内未确认的包重传" << endl;
5  }</pre>
```

6. 发送方在发送完所有的数据包后,向接收方发送一个OVER消息,表示数据传输已经结束。接收方收到OVER消息后,向发送方发送一个ACK确认消息,表示已经成功接收到了所有数据包。如果发送方没有收到ACK确认消息,则需要重新发送OVER消息。

```
1
     header.flag = OVER;
 2
     header.sum = 0;
     u_short temp = cksum((u_short *)&header, sizeof(header));
 3
 4
     header.sum = temp;
     memcpy(Buffer, &header, sizeof(header));
 5
 6
     sendto(socketClient, Buffer, sizeof(header), 0, (sockaddr
     *)&servAddr, servAddrlen);
     cout << "[\033[1;31mSend\033[0m] 发送OVER信号" << endl;
 7
     start = clock();
 8
     while (1)
9
10
     {
11
         u_long mode = 1;
12
         ioctlsocket(socketClient, FIONBIO, &mode);
         while (recvfrom(socketClient, Buffer, MAXSIZE, 0,
13
     (sockaddr *)&servAddr, &servAddrlen) ≤ 0)
14
         {
15
             if (clock() - start > MAX_TIME)
             {
16
                  char *Buffer = new char[sizeof(header)];
17
18
                 header.flag = OVER;
                 header.sum = 0;
19
20
                 u_short temp = cksum((u_short *)&header,
     sizeof(header));
21
                 header.sum = temp;
                 memcpy(Buffer, &header, sizeof(header));
22
                 sendto(socketClient, Buffer, sizeof(header), 0,
23
     (sockaddr *)&servAddr, servAddrlen);
                 cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] OVER消息发送超
24
     时,已经重传" << endl;
25
                 start = clock();
             }
26
27
         }
```

```
28
        memcpy(&header, Buffer, sizeof(header)); // 缓冲区接收到信
     息,读取
        u_short check = cksum((u_short *)&header,
29
     sizeof(header));
        if (header.flag = OVER)
30
        {
31
            cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 对方已成功接收文件" <<
32
     endl;
33
            break;
        }
34
35
     else
36
    {
37
            continue;
        }
38
39
    }
```

接收端

接收端接受文件的函数是RecvMessage(), 大致步骤如下:

1. 首先定义了一个 fileLength 变量用于记录接收到的文件长度,以及一些其他变量和数据结构的定义。

```
1 long int fileLength = 0;
2 HEADER header;
3 char *Buffer = new char[MAXSIZE + sizeof(header)];
4 int seq = 0;
5 int index = 0;
```

2. 进入无限循环,不断接收来自发送端的数据包,直到接收到结束标识 OVER 的数据包为止。

- 3. 在每次循环中, 首先调用 recvfrom 函数接收数据包, 并进行一些处理:
- 判断接收到的长度,如果长度小于等于0,则跳出循环。
- 使用 memcpy 从接收到的数据包中提取出头部信息 header。
- 对数据包进行校验和验证,如果校验和不为0,则丢弃该数据包并等待重传;
 否则进行后续处理。

```
int length = recvfrom(sockServ, Buffer, sizeof(header) +
1
     MAXSIZE, 0, (sockaddr *)&ClientAddr, &ClientAddrLen); // 接
     收报文长度
2
3
     if (length \leq 0)
4
         break;
5
     int temp2 = checkSum((u_short *)Buffer, length);
6
     if (temp2 \neq 0)
7
     {
8
9
         cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 数据包出现错误, 收到的
     length为" << length << "已经丢弃,等待重传 " << endl;
10
         continue; // 丟弃数据包
     }
11
```

- 4. 判断接收到的数据包的标识 flag:
- 如果是结束标识 OVER , 则打印传输结束信息并跳出循环。
- 如果是其他标识,继续处理数据包。

```
1 if (header.flag = OVER)
2 {
3     cout << "[\033[1;33mInfo\033[0m] 传输结束" << endl;
4     break;
5 }
```

- 5. 检查接收到的数据包的序列号 SEO 和期望的序列号 seq 是否一致:
- 如果一致,表示收到了期望的序列号的数据包,进行后续处理。
- 如果不一致,表示出现了问题,需要返回ACK并重发之前的ACK,然后丢弃当前数据包并继续等待。

```
if (seq # int(header.SEQ))
1
2
     {
         // 说明出了问题, 返回ACK
3
         header.flag = ACK;
4
         header.datasize = 0;
5
         header.SEQ = (unsigned char)seq - 1; // 假设已经确认2, 希望
6
     收到3,但收到4,所以应该返回2的ACK,所以seq要减1
7
         header.sum = 0;
         u_short temp = checkSum((u_short *)&header,
8
     sizeof(header));
9
         header.sum = temp;
10
         memcpy(Buffer, &header, sizeof(header));
         // 重发该包的ACK
11
         sendto(sockServ, Buffer, sizeof(header), 0, (sockaddr
12
     *)&ClientAddr, ClientAddrLen);
13
         cout << "[\033[1;31mSend\033[0m] 非希望的seq, 重发给发送端
     flag:" << (int)header.flag << " SEQ:" << (int)header.SEQ <<
     " SUM:" << int(header.sum) << endl;
14
         continue;
15
     }
```

6. 处理接收到的数据包:

- 提取数据包中的内容,并将内容存入 message 中。
- 更新文件长度 fileLength。
- 返回ACK给发送端。

```
1 seq = int(header.SEQ);
```

```
if (seq > 255)
3
     {
4
         seq = seq - 256;
     }
5
     // 取出buffer中的内容
6
7
     cout << "[\033[1;32mReceive\033[0m] 收到了 " << length -
     sizeof(header) << " 字节 - Flag:" << int(header.flag)
8
          << " SEQ : " << int(header.SEQ) << " SUM:" <<</pre>
     int(header.sum) << endl;</pre>
9
     char *temp = new char[length - sizeof(header)];
     memcpy(temp, Buffer + sizeof(header), length -
10
     sizeof(header)); // temp中存入当前数据包内容
     // cout << "size" << sizeof(message) << endl;</pre>
11
12
     memcpy(message + fileLength, temp, length - sizeof(header));
     // 把每一个文件数据包中的内容,通过all的偏移,存入message
13
     fileLength = fileLength + int(header.datasize);
14
15
     // 返回ACK
16
     header.flag = ACK;
17
     header.datasize = 0;
     header.SEQ = (unsigned char)seq;
18
19
     header.sum = 0;
     u_short temp1 = checkSum((u_short *)&header,
20
     sizeof(header));
     header.sum = temp1;
21
22
     memcpy(Buffer, &header, sizeof(header));
23
     // Sleep(3);//sleep一下再返回ack, 延迟返回ack
24
25
     sendto(sockServ, Buffer, sizeof(header), 0, (sockaddr
     *)&ClientAddr, ClientAddrLen);
     cout << "[\033[1;31mSend\033[0m] 回复发送端 - flag:" <<
26
     (int)header.flag << " SEQ:" << (int)header.SEQ << " SUM:" <</pre>
     int(header.sum) << endl;</pre>
27
     seq++;
     if (seq > 255)
28
29
30
         seq = seq - 256;
31
     }
```

7. 在循环结束后,发送结束标识 OVER 的数据包给发送端。

```
1
     header.flag = OVER;
 2
     header.sum = 0;
     u_short temp = checkSum((u_short *)&header,
 3
     sizeof(header));
 4
     header.sum = temp;
     memcpy(Buffer, &header, sizeof(header));
 5
     if (sendto(sockServ, Buffer, sizeof(header), 0, (sockaddr
 6
     *)&ClientAddr, ClientAddrLen) = -1)
 7
     {
 8
         return -1;
 9
     }
     return fileLength;
10
```

计算传输时间和吞吐率

该过程是在发送端中完成的

```
1
    send(server, severAddr, len, (char *)(inputFile.c_str()),
    inputFile.length());
2
    clock_t start1 = clock();
    send(server, severAddr, len, buffer, i);
3
    clock_t end1 = clock();
4
5
    cout << "[\033[1;36mOut\033[0m] 传输总时间为:" << (end1 -
6
    start1) / CLOCKS_PER_SEC << "s" << endl;
    cout << "[\033[1;36mOut\033[0m] 吞吐率为:" << fixed <<
7
    setprecision(2) << (((double)i) / ((end1 - start1) /</pre>
    CLOCKS_PER_SEC)) << "byte/s" << endl;
```

首先分别在发送文件内容前后运用clock函数记录两次时间。

然后用第二个clock函数调用返回的时间减去第一个clock函数调用返回的时间, 并除以CLOCKS_PER_SEC(每秒钟的时钟周期数),得到传输时间。

最后,通过将文件大小除以传输时间来得到吞吐率,同时我为了数据的精准,使用了fixed和setprecision函数来设置输出的小数位数。

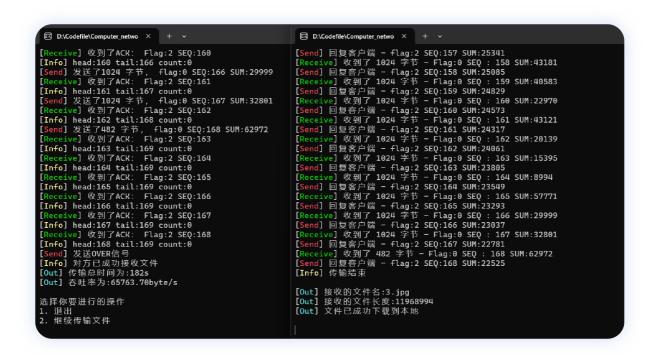
实验结果展示

发送成功截图

```
| Receive| 改到了ACK: Flag:2 SEQ:72 | Info] head:72 tail:78 count:9 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:78 SUM:38372 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:78 SUM:38372 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:79 SUM:38373 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:79 SUM:38376 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:79 SUM:38316 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:74 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:78 SUM:3816 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:78 SUM:3868 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:78 SUM:3868 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:76 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:77 | Receive] 改到了ACK: Flag:2 SEQ:78 | Receive] 公司ACK: Flag:2 SEQ:78 | Receive] 公司ACK: Flag:2 SEQ:78 | Receive] 公司ACK: Flag:
```

```
[Send] 回复客户端 - flag: 2 SEQ:10 SUM:62973
[Receive] 做到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 11 SUM:5251
[Receive] 做到了 1024 字节 - flag: 2 SEQ:11 SUM:62717
[Receive] 做到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 12 SUM:62461
[Receive] 做到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 12 SUM:62461
[Receive] 做到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 13 SUM:37579
[Send] 回复客户端 - flag: 2 SEQ:13 SUM:62205
[Receive] 做到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 14 SUM:529023
[Send] 回复客户端 - flag: 2 SEQ:13 SUM:62205
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 14 SUM:529023
[Send] 回复客户端 - flag: 2 SEQ:13 SUM:61939
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 15 SUM:52827
[Send] 回复客户端 - flag: 2 SEQ:15 SUM:61693
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 15 SUM:63994
[Send] 回复客户端 - flag: 2 SEQ:17 SUM:61181
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 17 SUM:61181
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 17 SUM:61181
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 18 SUM:52551
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 18 SUM:68925
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:33471
[Send] 回复客户端 - flag: 2 SEQ:18 SUM:680925
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:38941
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 19 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字节 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1024 字 - flag: 0 SEQ: 10 SUM:68052
[Receive] w到了 1
```

```
| Receive | 收到了ACK: Flag:2 SEQ:120 | [Send] 回复客户端 - flag:2 SEQ:117 SUM:35581 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:126 SUM:57777 | Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:126 SUM:57777 | Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:127 SUM:1644 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:127 SUM:1644 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:127 SUM:1644 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:2783 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:2783 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:2783 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:38313 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:2783 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:385619 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:3857 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:3859 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:125 SEQ:125 SUM:3889 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:126 SEQ:126 SUM:33789 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:126 SEQ:126 SUM:33789 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:127 SUM:3889 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:127 SUM:3889 | [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:128 SUM:33789 | [Receive] 收到了Ack: Flag:3 SEQ:128 SUM:33789 | [Receive] volume | [Receive] volume | [Receive] volume | [Receive] volume | [Rece
```



由于未使用路由, 固无路由器设置

三次握手建立连接



丢包后实现超时重传

```
[Send] 非希望的seq, 重发给客户端 flag;2 SEQ;43 SUM;54525 [Send] 非希望的seq, 重发给客户端 f
```

输出传输时间和吞吐率,四次挥手断开连接

```
[Send] 非希望的seq, 重发给客户端 flag:2 SEQ:128 SUM:32765 [Info] head:127 tatl:128 count:57 [Send] 非希望的seq, 重发给客户端 flag:2 SEQ:128 SUM:32765 [Info] head:128 tatl:128 count:9 [Send] 发送71624 字节, flag:0 SEQ:127 SUM:1644 [Receive] 收到了ACK: Flag:2 SEQ:127 SUM:16
```

性能测试指标

对三个文件进行传输测试(未经过路由,未设置丢包,窗口大小设置为6)

文件名	文件大小	传输时间	吞吐率
helloworld.txt	1655808byte	25s	66232.32byte/s
1.jpg	1857353byte	28s	66334.04byte/s
2.jpg	5898505byte	90s	65538.94byte/s
3.jpg	11968994byte	182s	65763.70byte/s

图表结果如下

