计算机网络实验报告 Lab3-2

石家伊 2211532 信息安全

一、实验要求

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。

• 协议设计:数据包格式,发送端和接收端交互,详细完整

• 流水线协议: 多个序列号

• 发送缓冲区、接收缓冲区

• 累积确认: Go Back N

日志輸出:收到/发送数据包的序号、ACK、校验和等,发送端和接收端的窗口大小等情况,传输时间与吞吐率

• 测试文件:必须使用助教发的测试文件 (1.jpg、2.jpg、3.jpg、helloworld.txt)

二、协议设计

Header设计

send.exe与receive.exe有一个共同的报头格式,Header大小为64位,其结构如下:

0-3	4-7	8	-11	12-15		
checksum						
length						
seq			ack			
flag			temp			

• checksum: 16位校验和,用于检测收到的数据包是否出错。

• length: 16位消息长度,记录当前数据包携带数据的大小。

• seq: 8位序列号,用于数据包排序和丢失恢复。

• ack: 8位确认号,由接收端发送,标识下一个期望接收的数据包序列号。

• flag: 8位标志位,包含SYN、ACK等控制标志,用于控制连接,如握手与挥手。

• temp: 8位空白位,暂时没有实际意义,用于保证header的大小为16的倍数。

flag标志位的规定如下:

```
#define FIN 0x4 // 0100

#define ACK 0x2 // 0010

#define SYN 0x1 // 0001

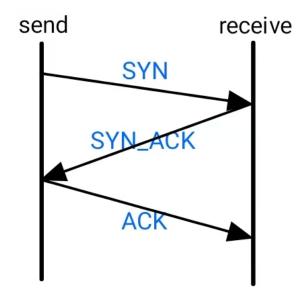
#define ACK_SYN 0x3 // 0011

#define FIN_ACK 0x6 // 0110

#define OVER 0xF // 1111
```

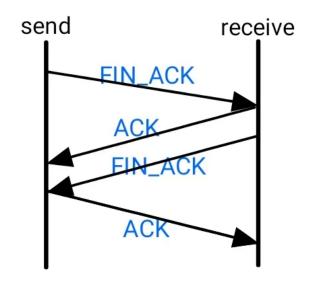
消息传输机制

1、三次握手建立连接



- 第一次握手, send端向receive端发送Header, flag = SYN。
- 第二次握手, receive端向send端回复Header, flag = SYN_ACK。
- 第三次握手, send端send端向receive端发送Header, flag = ACK。

2、四次挥手断开连接



- 第一次挥手, send端向receive端发送Header, flag = FIN_ACK。
- 第二次挥手, receive端向send端回复Header, flag = ACK。
- 第三次挥手, receive端向send端发送Header, flag = FIN_ACK。

• 第四次挥手, send端向receive端发送Header, flag = ACK。

3、差错检测

通过计算校验和来实现差错检验。

在发送数据包时,初始化一个header,其中所有位初始都为0,在设置好其它信息后,计算校验和,存入header的checksum位,并发送给接收端。接收端在收到数据包后,会用同样的方法计算header的校验和,若错误则说明收到的数据包存在差错,不进行处理,继续循环接收,而另一端没有收到相应ACK则会超时重传。

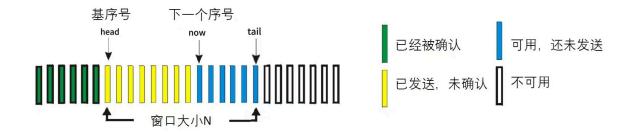
checksum的计算代码如下,将header视为一个16位整数数组,循环累加每个16位段,每一次检查是否存在进位溢出,若存在,则将溢出位加到最低位,最后取16位计算结果的补码,存入将要发送的header中。

在接收端收到后,用同样的方法计算校验和,如果数据包没错,求得结果应为0(相当于原始数据加上了 checksum中他们的补码,为0)。

```
uint16_t checksum(HEADER header) {
    int size = sizeof(header);
    uint16_t* msg = (uint16_t*)&header; // 将结构体视为 16 位整数数组
   int count = (size + 1) / 2;
    u_short* buf = (u_short*)malloc(size + 1);
    memset(buf, 0, size + 1); // 初始化为0
   memcpy(buf, msg, size);
   uint32\_t sum = 0;
   // 循环累加每个 16 位段
    for (int i = 0; i < count; i++) {
       sum += buf[i];
       if (sum & 0xffff0000) {
           sum &= 0xffff;
           sum++;
       }
    return ~(sum & 0xffff);
}
```

4、滑动窗口和累计确认

在本次实验中,基于GBN流水线协议,使用固定窗口大小,发送端窗口大小 > 1,接收端窗口大小 = 1, 实现了流量控制机制。



发送端

- 在进入文件传输后,向上取整计算需要发送的次数times。head为窗口头,初始化为0;tail为窗口尾,根据times与窗口大小的对比,取**窗口大小**或**times**的位置(指向的包并不属于当前窗口);now为即将发送的下一个包,初始化为0。
- 自动一个接收ACK的线程,该线程负责循环接收receive端发来的ACK,若校验和错误,不会进行任何处理而继续接收;如果正确,查看收到的ACK是否与窗口头head所指向的数据包序列号相同,相同则是重复的ack,忽略并继续接收;如果收到的ACK大于head的序列号,则根据收到的ACK计算窗口向后滑动的步长,向后更改head与tail,实现滑动窗口与累计确认。
- 主线程则负责发送窗口中的数据包,每一次循环判断窗口中(now与tail之间)是否有内容要发送,若有则依次发送now到tail的所有数据包。每次发送数据包结束后,更新最后一次发包的时间,一段时间没有发包,则会进入超时重传,发送当前窗口中的所有数据包。
- 当 head == tail 1 时,说明窗口已经全部发送并确认,结束接收线程,发送线程发送一个带有 OVER结束标志的报头,并等待接收端的OVER回复,收到正确回复,传输函数结束。

接收端

- 接收端循环接收数据包,并记录当前的序列号与ACK,序列号seq_now为当前已经收到的包中最新包的序列号,ack_now为下一个期望收到但还未收到的数据包,回复时会回复ack_now,即下一个期望接收的包序号。
- 当收到一个数据包,接收端检查校验和,并判断是否为结束标志。
- 如果收到一个普通数据包,则检查收到的包header中的seq是否为当前ACK,即本次期望收到的包。如果是,就将包中数据正确存储在缓冲区,并令当前序列号与ACK后移,向发送端回复下一个ACK,表示正确收到了需要的包。否则,接收端不会更改序列号与ACK,直接发送一个重复的ACK,表示需要的包没有收到。
- 如果收到的包为结束标志,要回复发送端一个OVER结束标志,并结束文件接收函数。

5、超时重传

- 如前文所说,发送端每发送一个包,就会更新一下最后发包时间,如果一段时间内没有发包,则说明窗口没有更新,也就说明接收端没有回复正确的ACK,有丢包发生。由于每收到一个正确的ACK窗口都会滑动,此时窗口的第一个包即为未收到正确ACK的包,即之前丢失的包。
- 超时后,将当前的now移动到窗口头head的位置,并继续执行发送线程,下一次循环将会发送循环 发送窗口中的所有内容,包括已发送未确认的部分以及未发送的部分。

6、丢包

- 本次实验中我没有使用router, 所以在发送端实现了丢包函数。
- 在每一次发送数据包之前,生成一个0-99的随机数,如果这个数小于一个全局指定的LossRate,就 continue跳过当前包的发送,这样就实现了以**LossRate%**的概率丢包。

三、代码实现

1、丰函数main

发送端

• 首先设置套接字信息、目标地址,以及其他基本信息。这里给发送端分配了IP为127.0.0.1,端口8888。

```
WSADATA wsadata;
WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &wsadata);

struct sockaddr_in recv_addr;
recv_addr.sin_family = AF_INET; // IPV4
recv_addr.sin_port = htons(SendPort);
inet_pton(AF_INET, "127.0.0.1", &recv_addr.sin_addr.s_addr);

SOCKET send = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);

int len = sizeof(recv_addr);
```

• 接下来调用三次握手函数,建立与接收端的的连接。

```
if (Connect(send, recv_addr, len) == false) {
    cout << "连接失败!!" << endl;
    return 0;
}</pre>
```

• 读取用户输入的操作码,如果为0,则直接发送两个结束标志,并进行四次挥手断开连接。否则读取文件名,并请用户输入窗口大小,WINDOWS为一个全局变量。读入文件,进入文件传输。

```
bool flag;
cout << "请输入操作码: \n" << "0: 退出 " << "1: 传输文件" << endl;
cin >> flag;
if (flag == true) { // 传输文件
   cout << "请输入你要传入的文件名: ";
   string filename;
   cin >> filename;
   cout << "请输入窗口大小: ";
   cin >> WINDOWS;
   ifstream fileIN(filename.c_str(), ifstream::binary); // 以二进制方式打开文件
   // 读入文件内容
   char* buf = new char[100000000];
   int i = 0;
   unsigned char temp = fileIN.get();
   while (fileIN)
   {
       buf[i++] = temp;
       temp = fileIN.get();
   fileIN.close();
```

• 调用两次文件传输函数,一次传输文件名,一次传输文件内容,每次传输之前要重新初始化窗口信息,并记录文件传输的开始及结束时间。在文件传输结束后,输出文件传输的耗时,并和文件大小一起计算出吞吐率。

```
// 开始发送
cout << "-----" << end1;
clock_t begin = clock(); // 起始时间
// 发送文件名
cout << "文件名传输: " << endl;
head = 0; // 已发送未确认的头部
          // 当前窗口尾部
tail = 0;
          // 当前发送的序列号
now = 0;
Send(send, recv_addr, len, (char*)(filename.c_str()), filename.length());
// 发送文件内容
cout << "文件内容传输: " << end1;
head = 0;
tail = 0;
now = 0;
Send(send, recv_addr, len, buf, i);
clock_t end = clock(); // 结束时间
// 计算时间差并输出,单位为秒
double elapsed_time = static_cast<double>(end - begin) / CLOCKS_PER_SEC;
cout << "文件传输消耗的时间: " << elapsed_time << " 秒" << endl;
// 计算吞吐率
double throughput = (i+filename.length()) / elapsed_time;
cout << "文件传输吞吐率: " << throughput << " byte/s" << endl;
cout << "-----" << end1;
```

• 文件传输结束后,调用四次挥手函数,断开与接收端的连接。

```
if (DisConnect(send, recv_addr, len) == false) {
  cout << "断开连接失败!!" << endl;
  return 0;
}</pre>
```

接收端

• 首先设置套接字信息、绑定接收端地址,以及其他基本信息。这里给接收端分配了IP为127.0.0.1,端口8888。

```
WSADATA wsadata;
WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &wsadata);

struct sockaddr_in recv_addr;
recv_addr.sin_family = AF_INET; // IPV4
recv_addr.sin_port = htons(RecvPort);
inet_pton(AF_INET, "127.0.0.1", &recv_addr.sin_addr.s_addr);

SOCKET recv = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);

if (bind(recv, (struct sockaddr*)&recv_addr, sizeof(recv_addr)) == -1){
    cout << "绑定套接字失败!" << endl;
    return 1;
}

int len = sizeof(recv_addr);
```

```
// 三次握手连接
if (Connect(recv, recv_addr, len) == false) {
   cout << "连接失败!!" << endl;
}</pre>
```

• 接下来调用三次握手函数,建立与发送端的的连接。

```
// 三次握手连接
if (Connect(recv, recv_addr, len) == false) {
    cout << "连接失败!!" << endl;
}</pre>
```

 调用两次文件接收函数,一次接收文件名,一次接收文件内容。如果发送端那边直接退出,接收端 会收到两个结束标志,退出文件接收函数。接收结束后,打印收到文件的基本信息,并进行写入保 存。

• 文件传输结束后,调用四次挥手函数,断开与发送端的连接。

```
// 四次挥手断开连接
if (DisConnect(recv, recv_addr, len) == false) {
   cout << "断开连接失败!!" << endl;
}</pre>
```

2、三次握手

发送端

• 进入函数,将发送端套接字socket设置为非阻塞状态,便于接收ACK时判断超时重传。

```
u_long mode = 1;
ioctlsocket(send_socket, FIONBIO, &mode);
```

• 第一次握手,发送header1,将flag置为SYN并计算校验和,记录第一次握手时间。

```
HEADER header1;
char* buf1 = new char[sizeof(header1)];
```

```
header1.flag = SYN; // 设置flag
header1.checksum = 0;
header1.checksum = checksum(header1); // 计算校验和
memcpy(buf1, &header1, sizeof(header1)); // 放入缓冲区
int tag = sendto(send_socket, buf1, sizeof(header1), 0, (sockaddr*)&recv_addr
recv_addrlen);
if (tag == -1) { //验证发送结果
    cout << "第一次握手发送失败!" << endl;
    return false;
}
else {
    cout << "第一次握手成功发送" << endl;
}
clock_t start = clock(); // 记录第一次握手时间
```

• 循环接收第二次握手,每次循环检查当前时间是否超时,若超时则重新发送header1,更新发送时间,继续循环接收。如果收到,则将收到的数据存入header2,检查flag是否为ACK_SYN且校验和是否正确。正确,则break进行下一步。

```
HEADER header2;
char* buf2 = new char[sizeof(header2)];
while (true) {
   int recv_len = recvfrom(send_socket, buf2, sizeof(header2), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, &recv_addrlen);
   // 接收到,检查flag与校验和
   if (recv_len > 0) {
       memcpy(&header2, buf2, sizeof(header2));
       if (header2.flag == ACK_SYN && checksum(header2) == 0) {
           cout << "收到第二次握手" << end1;
           break;
       }
       else {
           cout << "第二次握手数据包出错! " << end1;
   }
   // 每次循环判断是否超时
   if (clock() - start > MAX_TIME) {
       cout << "等待第二次握手超时! 重传第一次握手" << end1;
       tag = sendto(send_socket, buf1, sizeof(header1), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, recv_addrlen);
       if (tag == -1) { //验证发送结果
           cout << "第一次握手重传失败!" << end1;
           return false;
       }
           cout << "第一次握手已经重传 " << end1;
       start = clock(); // 更新握手时间
}
```

• 第三次握手,发送header3,将flag置为ACK并计算校验和,发送成功后三次握手结束。

```
// 第三次握手,发送ACK
HEADER header3;
char* buf3 = new char[sizeof(header3)];
header3.flag = ACK; // 设置flag
header3.checksum = 0;
header3.checksum = checksum(header3); // 计算校验和
memcpy(buf3, &header3, sizeof(header3)); // 放入缓冲区
tag = sendto(send_socket, buf3, sizeof(header3), 0, (sockaddr*)&recv_addr,
recv_addrlen);
if (tag == -1) { //验证发送结果
    cout << "第三次握手发送失败! " << end1;
    return false;
}
else {
   cout << "第三次握手成功发送" << end1;
}
```

• 将socket恢复为阻塞模式,函数结束,返回true。

```
// 恢复阻塞模式
mode = 0;
ioctlsocket(send_socket, FIONBIO, &mode);
// 三次握手结束,成功连接
cout << "----- 三次握手成功,连接成功! -----" << endl;
return true;
```

接收端

• 进入函数后,将发送端套接字socket置为非阻塞状态,便于判断超时重传。

```
u_long mode = 1;
ioctlsocket(recv_socket, FIONBIO, &mode);
```

• 循环接收第一次握手,收到后将收到的数据存入header1,检查其flag是否为SYN且校验和是否正确。若正确则break进入下一步,否则不进行回应,等待对方超时重传。

```
HEADER header1;
char* buf1 = new char[sizeof(header1)];
while (true) {
    int recvlength = recvfrom(recv_socket, buf1, sizeof(header1), 0,
    (sockaddr*)&recv_addr, &send_addrlen);

    if (recvlength > 0) {
        memcpy(&header1, buf1, sizeof(header1));
        if (header1.flag == SYN && checksum(header1) == 0) {
            cout << "收到第一次握手" << endl;
            break;
        }
        else {
            cout << "第一次握手错误!" << endl;
        }
    }
}</pre>
```

• 第二次握手,发送header2,将flag置为ACK_SYN并计算校验和,记录发送时间。

• 循环接收第三次握手,每次循环检查当前时间是否超时,若超时则重新发送header2,更新发送时间,继续循环接收。如果收到,则将收到的数据存入header3,检查flag是否为ACK且校验和是否正确。正确,则break。

```
HEADER header3;
char* buf3 = new char[sizeof(header3)];
   int recvlength = recvfrom(recv_socket, buf3, sizeof(header3), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, &send_addrlen);
   // 接收到,检查flag与校验和
   if (recvlength > 0) {
       memcpy(&header3, buf3, sizeof(header3));
       if (header3.flag == ACK && checksum(header3) == 0) {
           cout << "收到第三次握手" << end1;
           break;
       }
       else {
           cout << "第三次握手数据包出错! " << end1;
       }
   }
   // 每次循环判断是否超时
   if (clock() - start > MAX_TIME) {
       cout << "等待第三次握手超时! 重传第二次握手" << end1;
       tag = sendto(recv_socket, buf2, sizeof(header2), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, send_addrlen);
       if (tag == -1) { //验证发送结果
           cout << "第二次握手重传失败!" << end1;
           return false;
       }
       else {
           cout << "第二次握手已经重传" << end1;
       start = clock();
```

```
}
}
```

• 三次握手结束,将socket恢复为阻塞模式,函数结束,返回true。

```
mode = 0;
ioctlsocket(recv_socket, FIONBIO, &mode);
cout << "----- 三次握手成功, 连接成功! -----" << endl;
return true;
```

3、四次挥手

发送端

• 进入函数,将发送端套接字socket置为非阻塞状态,便于后续判断超时重传。

```
u_long mode = 1;
ioctlsocket(send_socket, FIONBIO, &mode);
```

• 第一次挥手,发送header1,将flag置为FIN_ACK并计算校验和,记录发送时间。

• 循环接收第二次挥手,每次循环检查当前时间是否超时,若超时则重新发送header1,更新发送时间,继续循环接收。如果收到,则将收到的数据存入header2,检查flag是否为ACK且校验和是否正确。正确,则break。

```
HEADER header2;
char* buf2 = new char[sizeof(header2)];
while (true) {
    int recv_lenth = recvfrom(send_socket, buf2, sizeof(header2), 0,
    (sockaddr*)&recv_addr, &recv_addrlen);

// 接收到,检查flag与校验和
    if (recv_lenth > 0) {
        memcpy(&header2, buf2, sizeof(header2));
        if (header2.flag == ACK && checksum(header2) == 0) {
```

```
cout << "收到第二次挥手" << end1;
          break;
       }
       else {
          cout << "第二次挥手数据包出错! " << endl;
       }
   }
   // 每次循环判断是否超时
   if (clock() - start > MAX_TIME) {
       cout << "等待第二次挥手超时! 重传第一次挥手" << end1;
       tag = sendto(send_socket, buf1, sizeof(header1), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, recv_addrlen);
       if (tag == -1) { //验证发送结果
          cout << "第一次挥手重传失败! " << end1;
          return false;
       }
       else {
          cout << "第一次挥手已经重传 " << end1;
       start = clock(); // 更新挥手时间
   }
}
```

• 循环接收第二次挥手,这次接收不判断超时,因为receive端在收到第一次挥手后会连续发送第二、三次挥手,第二次成功收到后,只需要连续接收第三次挥手即可。接收到,检查flag是否为 FIN_ACK且校验和是否正确。正确,则break。

```
HEADER header3;
char* buf3 = new char[sizeof(header3)];
start = clock(); // 更新挥手时间
while (true) {
   int recvlength = recvfrom(send_socket, buf3, sizeof(header3), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, &recv_addrlen);
   // 接收到,检查flag与校验和
   if (recvlength > 0) {
       memcpy(&header3, buf3, sizeof(header3));
       if (header3.flag == FIN_ACK && checksum(header3) == 0) {
           cout << "收到第三次挥手" << endl;
           break;
       }
       else {
           cout << "第三次挥手数据包出错! " << endl;
       }
   }
}
```

• 第四次挥手,发送header4,将flag置为ACK并计算校验和,发送成功后,四次挥手结束。

```
HEADER header4;
char* buf4 = new char[sizeof(header4)];
header4.flag = ACK; // 设置flag
header4.checksum = 0;
```

• 将socket恢复为阻塞模式,函数结束,返回true。

```
mode = 0;
ioctlsocket(send_socket, FIONBIO, &mode);
cout << "----- 四次挥手成功, 断开连接成功! -----" << endl;
return true;
```

接收端

• 进入函数,将发送端套接字socket置为非阻塞状态,便于后续判断超时重传。

```
u_long mode = 1;
ioctlsocket(send_socket, FIONBIO, &mode);
```

• 循环接收第一次挥手,收到后将收到的数据存入header1,检查其flag是否为FIN_ACK且校验和是否正确。若正确则break进入下一步,否则不进行回应,等待对方超时重传。

```
HEADER header1;
char* buf1 = new char[sizeof(header1)];
while (true) {
   int recvlength = recvfrom(recv_socket, buf1, sizeof(header1), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, &send_addrlen);
   if (recvlength > 0) {
       memcpy(&header1, buf1, sizeof(header1));
       if (header1.flag == FIN_ACK && checksum(header1) == 0) {
            cout << "收到第一次挥手" << end1;
            break;
       }
       else {
            cout << "第一次挥手错误! " << endl;
        }
   }
}
```

第二次挥手,发送header2,将flag置为ACK并计算校验和。这里不记录时间,连续发送二三两次握手。

```
HEADER header2;
char* buf2 = new char[sizeof(header2)];
header2.flag = ACK; // 设置flag
```

```
header2.checksum = 0;
header2.checksum = checksum(header2); // 计算校验和
memcpy(buf2, &header2, sizeof(header2)); // 放入缓冲区
int tag = sendto(recv_socket, buf2, sizeof(header2), 0, (sockaddr*)&recv_addr,
send_addrlen);
if (tag == -1) { //验证发送结果
    cout << "第二次挥手发送失败!" << endl;
    return false;
}
else {
    cout << "第二次挥手成功发送" << endl;
}
```

• 第三次挥手,发送header3,将flag置为FIN_ACK并计算校验和。记录发送时间。

```
HEADER header3;
char* buf3 = new char[sizeof(header3)];
header3.flag = FIN_ACK; // 设置flag
header3.checksum = 0;
header3.checksum = checksum(header3); // 计算校验和
memcpy(buf3, &header3, sizeof(header3)); // 放入缓冲区
tag = sendto(recv_socket, buf3, sizeof(header3), 0, (sockaddr*)&recv_addr,
send_addrlen);
if (tag == -1) { //验证发送结果
    cout << "第三次挥手发送失败!" << endl;
    return false;
}
else {
    cout << "第三次挥手成功发送" << endl;
}
clock_t start = clock(); // 记录第三次挥手时间
```

- 循环接收第四次挥手,每次循环检查当前时间是否超时,若超时则直接结束挥手。因为receive端发送给send端二、三两次挥手不会丢失,所以超时的情况是send端发来的第四次挥手丢失。但此时send端会认为挥手结束,receive端此时的重传无意义,所以直接认为挥手结束。
- 当然,正常接收到第四次挥手,会检查flag是否为ACK以及checksum是否正确,如果正确也会结束四次挥手。

```
HEADER header4;
char* buf4 = new char[sizeof(header4)];
while (true) {
    int recvlength = recvfrom(recv_socket, buf4, sizeof(header4), 0,
    (sockaddr*)&recv_addr, &send_addrlen);

// 接收到, 检查flag与校验和
    if (recvlength > 0) {
        memcpy(&header4, buf4, sizeof(header4));
        if (header4.flag == ACK && checksum(header4) == 0) {
            cout << "收到第四次挥手" << endl;
            break;
        }
        else {
            cout << "第四次挥手数据包出错!" << endl;
        }
```

```
}
// 每次循环判断是否超时
if (clock() - start > MAX_TIME) {
    cout << "----- 等待第四次挥手超时! 直接断开!! -----" << endl;
    mode = 0;
    ioctlsocket(recv_socket, FIONBIO, &mode);
    return true;
}
}
```

• 四次挥手结束,恢复socket阻塞模式,函数结束,返回true。

```
mode = 0;
ioctlsocket(recv_socket, FIONBIO, &mode);
cout << "----- 四次挥手成功, 断开连接成功! ------ << endl;
return true;
```

4、消息传输

发送端

• 程序中声明了几个全局变量。

```
const int LossRate = 5; //丢包率 LossRate/100 int WINDOWS = 1; // 窗口大小 mutex ack_mutex; // 用于同步窗口更新的互斥量 int head = 0; // 窗口头部 int tail = 0; // 窗口尾部 int now = 0; // 当前发送到的位置
```

• 进入文件传输函数,根据文件大小与一次传输的最大数据,向上取整求得需要发送的次数。

```
cout << "---- 进入文件传输函数 ----" << endl;
int times = msg_len / MAXSIZE + (msg_len % MAXSIZE != 0); // 需要发送的次数,向上取整

cout << "文件大小 " << msg_len << " 字节" << "需要传输 " << times << " 次" << endl;
```

• 在进入传输函数之前,窗口头head与即将发送的数据包now已经初始化为0,更新tail,如果需要发送的次数times大于窗口大小WINDOWS,则将tail置为WINDOWS,否则置为times。

```
tail = (times > WINDOWS) ? WINDOWS : times; // 尾部
```

• 将socket置为非阻塞状态,便于判断超时重传。

```
u_long mode = 1;
ioctlsocket(send_socket, FIONBIO, &mode);
```

• 启动接收ACK的线程ack_thread。这个函数的具体内容在这一部分的后续详细讲解。

```
thread ack_thread(ReceiveACK, ref(send_socket), ref(recv_addr),
ref(recv_addrlen), ref(head), ref(tail), times);
```

• 在开始发送之前,设置丢包处理的准备工作,初始化一个随机数引擎,用于生成0-99之间的随机数。

```
// 创建一个默认的随机数引擎用于丢包
std::default_random_engine engine;
// 初始化随机数引擎,使用当前时间作为种子
std::seed_seq seed{ static_cast<long unsigned int>(std::time(0)) };
engine.seed(seed);
// 0-99之间取随机数
std::uniform_int_distribution<int> distribution(0, 99);
```

• 开始根据窗口进行while循环,直到head不小于times时,说明窗口头已经移动到结尾,发送结束。

```
while (head < times) {
    .....
}</pre>
```

- 在每一次循环时,根据now是否小于tail,来判断当前窗口在是否有需要发送的内容(tail指向的位置并不属于当前窗口,它的前一个才是窗口中最后一个包)。如果需要发送,则循环将now到tail的所有包,即窗口中所有未发送的包进行发送。
- 当前需要发送包的seq即为now%256。发送包后,更新最后一次发包时间。
- 在每一次发包前,生成一个随机数,判断它是否小于LossRate,如果小于则输出丢包信息,并 continue跳过发送当前数据包,实现了以 LossRate% 的概率随机丢包。

```
if (now < tail) { // 需要进行发送
   // 操作当前窗口,循环发送head到tail的内容
   for (now; now < tail; now++) {
       // 生成随机数,以LossRate的概率丢包
       int randomNumber = distribution(engine);
       if (randomNumber < LossRate) {</pre>
           lock_guard<mutex> lock(ack_mutex);
           cout<< "丢包: 当前窗口" << head << " -- " << tail << " now : " << now
<< " seq : " << now % 256 << endl;
           continue;
       }
       // 计算本次传输数据大小
       int len = (now == times - 1) ? (msg_len - MAXSIZE * (times - 1)) :
MAXSIZE;
       // 设置header
       HEADER header1;
       char* buf1 = new char[sizeof(header1) + len];
       header1.flag = 0;
       header1.length = len;
       header1.seq = now % 256;
       header1.checksum = 0;
       header1.checksum = checksum(header1);
       memcpy(buf1, &header1, sizeof(header1));
```

- 每一次循环时,还需要判断是否超时,因为每一次发包都会更新最后发包时间,而如果收到正确的ack,接收线程会将窗口右移,使"有包可发"。如果在一段时间内没有发包,则说明接收线程一段内没用收到正确的ACK,没有更新窗口,也就说明丢包了。
- 丢包后,应该发送当前窗口中的所有内容,此时窗口中的第一个包即为之前丢失的包,它未被确认。所以当超时发生,将now移动到head的位置,使得下一次循环会从窗口头开始循环发送窗口内容。

```
if (clock() - start > MAX_TIME) { // 判断超时
    lock_guard<mutex> lock(ack_mutex);
    cout << "等待窗口ACK超时! 重传" << endl;
    now = head;
    start = clock();
}
```

• 循环结束后,head>=times 说明文件内容传输完毕,等待接收线程处理完所有ACK并结束,才会继续执行下面的结束操作。

```
cout << "文件内容已全部发送" << endl; ack_thread.join(); // 等待线程处理完全部ACK
```

send端会发送一个结束标志,将header3的flag设置为OVER并发送。之后循环接收,这里也具有超时重传的机制。收到信息后检验接收到的ACK包flag是否为OVER,如果正确则说明接收端已知文件传输完成,就可以结束传输函数。

```
// 循环传输结束,发送结束标志
HEADER header3;
char* buf3 = new char[sizeof(header3)];
header3.flag = OVER; // 设置flag
header3.checksum = 0;
header3.checksum = checksum(header3); // 计算校验和
memcpy(buf3, &header3, sizeof(header3)); // 放入缓冲区
int tag = sendto(send_socket, buf3, sizeof(header3), 0, (sockaddr*)&recv_addr,
recv_addrlen);
if (tag == -1) { //验证发送结果
    cout << "结束标志发送失败!" << endl;
    return false;
}
```

```
else {
   cout << "结束标志发送成功" << end1;
clock_t start = clock(); // 记录时间
// 等待结束标志确认
while (true) {
   int recvlength = recvfrom(send_socket, buf3, sizeof(header3), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, &recv_addrlen);
   // 接收到,检查标志位与校验和
   if (recvlength > 0) {
       memcpy(&header3, buf3, sizeof(header3));
       if (header3.flag == OVER && checksum(header3) == 0) {
           cout << "收到结束标志ACK" << end1;
           break;
       }
       else {
           cout << "结束标志ACK出错! " << endl;
       }
   }
   if (clock() - start > MAX_TIME) {
       cout << "等待结束标志确认超时! 重传" << end1;
       tag = sendto(send_socket, buf3, sizeof(header3), 0,
(sockaddr*)&recv_addr, recv_addrlen);
       if (tag == -1) { //验证发送结果
           cout << "结束标志重传失败!" << endl;
           return false;
       }
       else {
           cout << "结束标志重传成功" << end1;
       start = clock(); // 记录时间
   }
}
```

• 恢复socket阻塞模式,文件传输函数结束。

```
mode = 0;
ioctlsocket(send_socket, FIONBIO, &mode);
// 文件传输结束
cout << "---- 文件传输函数结束 ----" << endl;
return true;
```

接收ACK线程函数

- 该线程负责接收处理接收端发来的ACK信息。
- 开始根据窗口进行while循环,直到head不小于times时,说明窗口头已经移动到结尾,接收结束。

```
while (head < times) {
    .....
}</pre>
```

● 每一次循环,调用 recvfrom 函数,如果收到信息,则检查校验和,校验和错误会忽略该信息并继续循环接收。

```
if (checksum(header2) != 0) {
    cout << "校验和错误" << endl;
    continue;
}
```

- 校验和正确,则判断当前信息是否为正确的ACK,接收端发来的ACK是下一个期望收到的数据包序列号,所以如果线程收到的ACK等于窗口头head的序列号,则为重复ACK,忽略继续接收。
- 如果是正确的ACK,则根据ack号计算窗口应该移动的步长,将窗口滑动。这里如果tail滑动步长后大于times了,应该停在times的位置,窗口的尾不能大于发送次数。

如send端发送了0、1、2三个包,1包丢失。receive端收到0包,回复ACK 1,send端认为0包被确认,将窗口头后移一位,head指向1。

由于包1丢失,receive端会收到2包,这不是他想要的包,他会回复重复的ACK 1。send端发现收到的ack号与当前窗口头相等,就认为是重复的ACK,不会移动窗口。等待超时重传。

接收端

• 将socket置为非阻塞状态,使函数继续执行,来判断超时重传

```
u_long mode = 1;
ioctlsocket(recv_socket, FIONBIO, &mode);
```

• 初始化ack_now,表示下一个期望收到的数据包序列号。seq_now表示当前已收到的数据包中最新收到的数据包序列号,它比ack_now少1。

```
uint8_t ack_now = 0;
uint8_t seq_now = 0;
int length_now = 0; // 当前收到的数据长度
```

循环接收数据,当收到数据时,先检查校验和是否正确,如果错误则忽略当前数据包继续接收,如果正确则开始处理数据包。

```
while (true) {
```

```
int recvlength = recvfrom(recv_socket, buf1, sizeof(header1) + MAXSIZE, 0,
(sockaddr*)&recv_addr, &send_addrlen);

// 收到检查校验和
if (recvlength > 0) {
    memcpy(&header1, buf1, sizeof(header1));
    if (checksum(header1) != 0) {
        cout << "校验和出错!" << endl;
    }
    else {
        break;
    }
}</pre>
```

• 判断数据包是否为结束标志。如果是结束标志则退出循环接收,进行结束处理。

```
if (header1.flag == OVER) {
    cout << "收到文件传输结束标志" << endl;
    break;
}
```

- 如果不是,则处理一个普通数据包。首先判断收到数据包的序列号seq是否等于ack_now,是期望收到的数据包。
- 如果不是,不更新ack_now与seq_now,回复一个重复的ACK信息。

```
if (header1.seq != ack_now) { // 不是期望的数据包,发送重复ACK header2.flag = 0; header2.ack = ack_now; header2.seq = seq_now; header2.checksum = checksum(header2); memcpy(buf2, &header2, sizeof(header2)); sendto(recv_socket, buf2, sizeof(header2)), 0, (sockaddr*)&recv_addr, send_addrlen); cout << "期望收到 " << (int)ack_now << " 本次收到 " << static_cast<int> (header1.seq) << " 发送重复ack " << (int)header2.ack << endl; }
```

• 如果是期望的数据包,取出数据并存入缓冲区,更新当前收到的数据大小。根据收到的序列号seq 更新ack_now与seq_now,发送对应的ACK,告知发送端正确收到了需要的数据包。

```
else { // 是期望的数据包 // 取出数据 int msg_len = header1.length; cout << "收到大小为 " << msg_len << "字节的数据" << endl; memcpy(message + length_now, buf1 + sizeof(header1), msg_len); length_now += msg_len; ack_now = (header1.seq + 1) % 256; seq_now = header1.seq; // 回复对应ACK header2.flag = 0;
```

```
header2.ack = ack_now;
header2.seq = seq_now;
header2.checksum = 0;
header2.checksum = checksum(header2);
memcpy(buf2, &header2, sizeof(header2));
sendto(recv_socket, buf2, sizeof(header2), 0, (sockaddr*)&recv_addr,
send_addrlen);
cout << "成功回复ACK " << static_cast<int>(header2.ack) << " 当前序列号SEQ " << static_cast<int>(header2.seq) << endl;
}
```

• 当收到结束标志,说明本次文件传输结束,需要回应特定的ACK,发送的header3中flag位要设置为OVER。发送后本次文件传输结束,退出函数,并返回收到的数据总大小。

```
// 循环接收结束,发送数据结束标志
HEADER header3;
char* buf3 = new char[sizeof(header3)];
header3.flag = OVER;
header3.checksum = 0;
header3.checksum = checksum(header3);
memcpy(buf3, &header3, sizeof(header3));
sendto(recv_socket, buf3, sizeof(header3)), 0, (sockaddr*)&recv_addr,
send_addrlen);
cout << "已发送数据传输结束标志" << endl;

// 恢复阻塞模式
mode = 0;
ioctlsocket(recv_socket, FIONBIO, &mode);
cout << "---- 文件接收函数结束 ----" << endl;
return length_now;
```

四、实验结果

传输结果

设置LossRate为5,在5%的丢包率下,设置窗口大小为20,四个文件的传输结果如下:

文件名	文件大小 byte	耗时 s	吞吐率 byte/s
1.jpg	1857353	4.639	400379
2.jpg	5898505	16.294	362005
3.jpg	11968994	31.142	384336
helloworld.txt	1655808	4.059	407938

平均吞吐率: 338,664.5 byte/s

日志输出

三次握手

四次挥手

丢包

[发送] 发送窗口:107 -- 127 now: 107 seq: 107 [发送] 发送窗口:107 -- 127 now: 108 seq: 108 丢包: 当前窗口107 -- 127 now: 109 seq: 109 [接收] 收到正确ack: 108 窗口更新, 右移1 当前窗口: 108 - 128 [接收] 收到正确ack: 109 窗口更新, 右移1 当前窗口: 109 - 129

超时重传

[发送] 发送窗口:71 -- 91 90 seq: 90 now: 等待窗口ACK超时! 重传 [发送] 发送窗口:71 -- 91 now: 71 seq: 71 [发送] 发送窗口:71 -- 91 now: 72 seq: 72 [接收] 收到正确ack: 72 窗口更新, 右移1 当前窗口: 72 - 92 [接收] 收到正确ack: 73 窗口更新, 右移1 当前窗口: 73 - 93 [发送] 发送窗口:73 -- 93 now: 73 seq: 73 [发送] 发送窗口:73 -- 93 now: 74 seq: 74 [接收] 收到正确ack: 74 窗口更新, 右移1 当前窗口: 74 - 94 [发送] 发送窗口:74 -- 94 now: 75 seq: 75 [接收] 收到正确ack: 75 窗口更新, 右移1 当前窗口: 75 - 95 [发送] 发送窗口:75 -- 95 now: 76 seq: 76 [接收] 收到正确ack: 76 窗口更新, 右移1 当前窗口: 76 - 96 [发送] 发送窗口:76 -- 96 now: 77 seq: 77 [接收] 收到正确ack: 77 窗口更新, 右移1 当前窗口: 77 - 97 [接收] 收到正确ack: 78 窗口更新, 右移1 当前窗口: 78 - 98 [发送] 发送窗口:78 -- 98 now: 78 seg: 78 [发送] 发送窗口:78 -- 98 now: 79 seq: 79

输出传输时间与吞吐率

---- 文件传输函数结束 ----文件传输消耗的时间: 4.059 秒 文件传输吞吐率: 407938 byte/s ----- 文件传输完成 ------

输出接收文件信息

---- 文件接收函数结束 ----接收到文件名: helloworld.txt 接收到文件大小: 1655808字节 ------ 文件接收完毕 ------