# 南間大學

## 计算机网络课程实验报告

实验3-3



学院: 网络空间安全学院

专业: 信息安全

学号: 2113997

姓名: 齐明杰

班级: 信安2班

## 1 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**选择确认**,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

➤ 选择确认: SR(Selective Repeat)

➤ 日志输出: 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)

## 2 实验环境

Windows 10 + Visual Studio 2022 community

```
📢 文件(E) 編輯(E) 视路(M) Git(G) 项目(P) 生成(B) 濁試(D) 测試(S) 分析(M) 工具(T) 扩展(X) 窗口(M) 帮助(出) 👂 搜索・ UDP
       160 - ≅ 🖺 🗐 ಶ - ⊘ - Debug - x86
解决方案资源管理器 ▼ 早 × UDP.h ⇒ X UDPPacket.h

□ ○ ▼ 与 □ □ ○ ▼ □ □ ○ ▼
                                                           UDPServer.cpp ⊅ X UDPClient.h

    → UDPServer

                                                                                                                       → 😭 receivePacket(UDPPacket & packet)
 ■ 解决方案 'UDP' (3 个项目。
                                                 " + std::to_string(base), WARN);
       + UDPClient.com
                                                 recvBuffer[recvSeq - base] = packet;
sendPacket(Flag::ACK, currSeq++, ackNum);
                                                                                                        // 缓存该包
// 回复ACK
                           99
                                                 PrintrecvBuffer();
                                                 +_ UDPServer.com
                                                      while (recvBuffer[0].isFlagSet(Flag::DATA)) {
                                                          writeData(recvBuffer[0].getData(), recvBuffer[0].getHeader().length);
totalBytesRecv += recvBuffer[0].getHeader().length;
                                                         recvBuffer.erase(recvBuffer.begin());
```

## 3 实验原理

#### 3.1 滑动窗口机制

滑动窗口机制是一种流量控制策略,用于控制发送方在等待确认之前可以发送的数据量。它 定义了发送方和接收方各自维护的一个窗口大小,这个窗口大小决定了可以发送或接收的数据包 的数量。窗口随着数据包的确认逐渐"滑动",即随着数据的确认,窗口会向前移动,允许发送或 接收更多的数据包。这种机制确保了网络不会因为过多的未确认数据而过载,同时也允许在高延 迟网络中实现更高的吞吐量。

## 3.2 Selective Repeat(SR) 选择确认协议

Selective Repeat(SR)是一种自动重传请求(ARQ)协议,用于错误控制。在SR协议中,接收方独立地确认每个正确接收的数据包。如果某个数据包丢失或出错,只需重传那个特定的数据包,而不是重传所有后续的数据包。这与累计确认的协议相对,后者只确认到连续收到的最后一个数据包。SR协议通过允许发送方仅重传未被确认的数据包,提高了网络的效率。

## 3.3 握手挥手

在可靠的传输协议中,建立和终止连接通常涉及"握手"和"挥手"机制。三次握手(用于建立连接)包括发送方发送连接请求(SYN),接收方回应(SYN-ACK),然后发送方确认(ACK)。这确保双方都准备好进行数据交换。连接终止时使用的四次挥手包括发送方的终止请求(FIN),接收方的确认(ACK),接收方的终止请求(FIN),和发送方的最终确认(ACK)。这个过程确保了连接双方都同意关闭连接。

## 3.4 超时重传

超时重传是在数据传输过程中处理数据包丢失的机制。发送方在发送数据包后启动一个计时器。如果在设定的超时时间内未收到对应的确认(ACK),则假定数据包丢失,并重发该数据包。这种机制保证了即使在不可靠的网络条件下,数据也能最终被传输成功。

## 3.5 选择确认 vs 累计确认

选择确认(Selective Acknowledgment,SACK)和累计确认是两种不同的确认策略。在选择确认策略中,接收方可以独立确认每个接收到的数据包,而不是仅确认连续收到的最后一个数据包。这允许发送方只重传那些未被确认的数据包,而不是所有后续的数据包,从而提高了效率。相比之下,累计确认策略仅确认连续收到的最后一个数据包,使得发送方需要重传此后所有未被确认的数据包。虽然累计确认在简单性上有优势,但在高丢包环境下效率较低。

## 4 报文设计

我此次实验报文和3-2一样,没有做修改,报文头如下:

```
#define DATA_SIZE 10000

struct Flag {
    static constexpr uint16_t START = 0x1;
    static constexpr uint16_t END = (0x1 << 1);</pre>
```

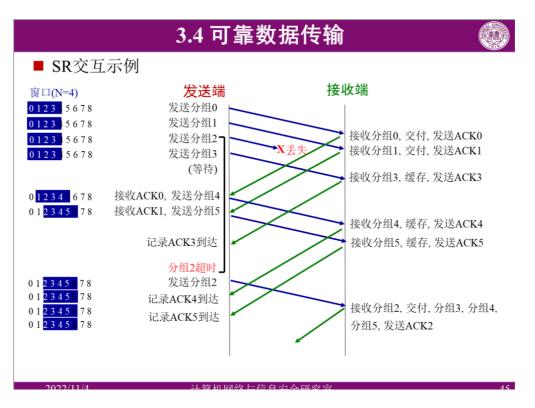
```
6
        static constexpr uint16_t DATA = (0x1 << 2);</pre>
 7
        static constexpr uint16_t ACK = (0x1 << 3);</pre>
 8
        static constexpr uint16_t SYN = (0x1 << 4);</pre>
 9
        static constexpr uint16_t FIN = (0x1 << 5);</pre>
10 | };
11
12
   struct Header {
13
        uint32_t seqNum; // 序列号
14
        uint32_t ackNum; // 确认号
15
        uint16_t length; // 数据长度
16
        uint16_t checksum; // 校验和
17
        uint16_t flags; // 标志位
18
   };
19
20
   class UDPPacket {
21 private:
22
        Header header;
23
       char data[DATA_SIZE];
24 | . . . . .
25 };
```

- **握手和挥手**使用FIN和SYN, ACK标志位, 我使用了三次**握手, 四次挥手**的机制, 仿照 TCP协议。
- **发送数据**: 在握手成功后,发送端**首先发送一个置START位的包**,表明开始发送数据,然后开始发送数据,**发送数据使用DATA标志位**,**待数据都传输完毕后,发送一个置END位的包**,表明传输结束,然后开始挥手。

## 5 程序逻辑

我将从发送端和接收端两个方面对我程序的逻辑进行介绍。在我的代码中,**服务端即接收端,客户端即发送端**。

总体来说,我发送端和接收端都遵循下图的交互方式:



代码分为三部分:公共代码,客户端,服务端。

## 5.1 公共代码

公共代码部分基本同3-2,这里简单再次介绍一下。

服务端和客户端<u>共用一个报文类</u>,作为传输文件的协议。定义了报文类,在发送包,接收包的时候都可以使用,其中定义了反序列化和序列化函数,以及计算Checksum的函数。

```
class UDPPacket {
 2
    private:
 3
        Header header;
 4
        char data[DATA_SIZE];
 5
 6
    public:
 7
 8
        UDPPacket() {
 9
            std::memset(&header, 0, sizeof(header));
10
            std::memset(data, 0, sizeof(data));
11
        }
12
13
         . . . . . .
14
         . . . . . .
15
16
        // 序列化
17
        std::string serialize() const {
18
            Header netHeader = header;
19
            // 序列化之前, 转换为网络字节顺序
20
            netHeader.seqNum = htonl(netHeader.seqNum);
```

```
21
            netHeader.ackNum = htonl(netHeader.ackNum);
22
            netHeader.length = htons(netHeader.length);
23
24
            std::string serialized;
25
            serialized.append(reinterpret_cast<const char*>(&netHeader),
    sizeof(netHeader));
26
            serialized.append(data, ntohs(netHeader.length));
27
            return serialized;
28
        }
29
30
        // 反序列化
31
        void deserialize(const std::string& serialized) {
32
            std::memcpy(&header, serialized.data(), sizeof(header));
33
            header.seqNum = ntohl(header.seqNum);
34
            header.ackNum = ntohl(header.ackNum);
35
            header.length = ntohs(header.length);
36
37
            if (header.length <= DATA_SIZE) {</pre>
38
                std::memcpy(data, serialized.data() + sizeof(header),
    header.length);
39
            }
40
        }
41
42
43
        // 计算检验和
44
        uint16_t calChecksum() const {
45
            uint32_t sum = 0;
46
            UDPPacket tempPacket = *this;
47
            tempPacket.header.checksum = 0; // 将checksum字段设置为0
48
49
            const uint8_t* bytes = reinterpret_cast<const uint8_t*>
    (&tempPacket.header);
50
51
            // 确保转换为网络字节序
52
            Header netHeader = tempPacket.header;
53
            netHeader.seqNum = htonl(netHeader.seqNum);
54
            netHeader.ackNum = htonl(netHeader.ackNum);
55
            netHeader.length = htons(netHeader.length);
56
            netHeader.checksum = htons(netHeader.checksum); // 这个字段已经是
    0,转换不影响
57
            netHeader.flags = htons(netHeader.flags);
58
59
            // 计算头部的校验和
60
            for (size_t i = 0; i < sizeof(Header); i += 2) {</pre>
61
                uint16_t word = bytes[i] << 8;</pre>
62
                if (i + 1 < sizeof(Header)) {</pre>
```

```
63
                     word += bytes[i + 1];
64
                 }
65
                 sum += word;
66
                 if (sum >> 16) {
67
                     sum = (sum \& OxFFFF) + (sum >> 16);
68
                 }
69
             }
70
71
             // 计算数据部分的校验和
72
             bytes = reinterpret_cast<const uint8_t*>(tempPacket.data);
73
             for (size_t i = 0; i < ntohs(netHeader.length); i += 2) {</pre>
74
                 uint16_t word = bytes[i] << 8;</pre>
75
                 if (i + 1 < ntohs(netHeader.length)) {</pre>
76
                     word += bytes[i + 1];
77
                 }
78
                 sum += word;
79
                 if (sum >> 16) {
80
                     sum = (sum \& OxFFFF) + (sum >> 16);
81
                 }
82
             }
83
84
            return ~sum;
85
        }
86 };
```

值得再次强调的是序列化和反序列化:

- **序列化**: 其实也可以直接使用char数组来存所有的数据,包括报文头,报文数据体,但是这样的话无论是DEBUG还是代码可读性都会变得很差,因此我代码尽量使用类体来作为包体,那么**类作为一种数据结构,不能直接在网络上传输**,**我们需要将其转化为"字节流"的形式**,才能传输,因此引入了序列化的函数,来将报文头,数据合并成一个可以传输的数据。
- **反序列化**:与上面同理,服务端接收到报文后,这是一串字节流的数据,我们需要将其各个内容赋值到我的结构体里面,比如哪几个字节是序列号,哪几个字节是ACK? <u>通过反序列化,我们可以将收到的数据整合到类内,这样可以调用类函数来方便地对包进行查看,修改等各种操作</u>,代码可读性也会得到很大的提升。

另外为了提升传输显示,日志输出的**美观性**,我将一些**打印函数**封装到了发送端和接收端的 **基类**:

```
1  enum Level { INFO, WARN, ERR, RECV, SEND, NOP };
2
3  class UDP {
4  public:
5    virtual void handshake() = 0;
6    virtual void waveHand() = 0;
7
```

```
8
        // 获取当前时间戳
 9
       std::string GetCurrTime() const {
10
            . . . . . .
11
       }
12
13
       // 打印包信息
14
       void PrintPacketInfo(const UDPPacket& packet, Level lv) const {
15
16
       }
17
18
       // 打印信息
19
       void Print(const std::string& info, Level lv = NOP) const {
20
21
       }
22 };
```

这些函数**调用了系统函数来改变命令行的输出颜色**,便于我们区分发送和接收,以及报错。 在后文我们可以看到,**发送端和接收端都继承了这个类**。

#### 5.2 发送端

发送端定义了 UDPClient 类:

```
1
   #pragma once
 2
 3 |#include <fstream>
 4 #include <random>
   #include <utility>
 6 #include <vector>
 7
   #include <cassert>
   #include <mutex>
 9
   #include "UDP.h"
10
11 | #define BUFFER_SIZE (DATA_SIZE + sizeof(Header))
12
13
   | struct BufferPacket {
14
        UDPPacket packet;
15
        bool ack;
16
   };
17
18
    class UDPClient : public UDP {
19
    public:
20
        UDPClient(const std::string& serverIP, UINT serverPort, uint32_t
    window_size);
21
        ~UDPClient();
22
23
        void SendFile(const std::string& filePath);
```

```
24
25
   private:
26
        std::string serverIP;
27
       UINT serverPort;
28
        SOCKET clientSocket;
29
        sockaddr_in serverAddr;
30
        uint32_t window_size;
31
        bool isconnected = false;
32
        uint32_t nextseq = 0;
33
       uint32_t base = 0;
34
       uint32_t ackNum = 0;
35
                                              // 发送的总字节数
        uint64_t totalBytesSent = 0;
36
        bool running = false;
37
        ULONGLONG timer start;
38
        std::vector<BufferPacket> sendBuffer;
                                               // 存储已发送但尚未确认的数据包
39
                                               // 用于保护共享资源的互斥锁
        std::mutex mtx;
40
        static const ULONGLONG timeoutMs = 1000; // 超时时间
41
42
       void handshake();
43
       void waveHand();
44
        void sendPacket(uint32_t flags, uint32_t seq, uint32_t ack = UINT_MAX,
    const char* data = nullptr, uint16_t length = 0, bool resend = false);
45
        void sendFileData(const std::string& filePath);
46
        bool waitForPacket(uint32_t expectedFlag);
47
        static DWORD WINAPI receiveAck(LPVOID pParam);
48
        void Print(const std::string& info, Level lv = NOP);
49
        void PrintPacketInfo(const UDPPacket& packet, Level lv);
50
       void PrintsendBuffer();
51 };
```

首先定义了一些变量,如 nextseq , base ,这些变量在SR中用来操作滑动窗口,如 base++则窗口向右滑一格,nextseq则表明了下一个即将发送的待发送的数据包。

#### • 发送缓冲区

在GBN的实验中, 我采用了队列来作为缓冲区装载包:

```
1 | std::queue<UDPPacket> sendBuffer;
```

但是,在这次SR的实验有所不同,我使用**向量**,并且使用了结构体:

```
1 struct BufferPacket {
2    UDPPacket packet;
3    bool ack;
4 };
5    std::vector<BufferPacket> sendBuffer;
```

为什么不使用队列? 因为在SR协议中,我们在发送端,不仅需要使用缓冲区来存储已发送的数据包,并且需要记录收到的ACK。言外之意,我们需要同时记录缓冲区的每个包是否收到了ACK,这是必须的,因为并不是累计确认而是选择确认,即便收到了ACK,如果出现了丢包情况,收到的ACK是后来的ACK,这时就不能滑动窗口,而是需要记录收到该ACK。因此我才定义一个结构体,使用bool变量同时记录了数据包是否收到了对应的ACK,同时使用向量来方便下标查找,而队列不方便进行下标查找。

#### 我封装了一个通用的发送任何类型的包的函数:

```
1 // 发送Packet
   void UDPClient::sendPacket(uint32_t flags, uint32_t seq, uint32_t ack,
    const char* data, uint16_t length, bool resend)
 3
 4
        UDPPacket packet;
 5
        packet.setSeq(seq);
                              // 使用当前序列号
        packet.setFlag(flags);
 6
 7
        if (packet.isFlagSet(Flag::DATA)) {
 8
           packet.setData(data, length);
 9
           // 如果不是重发包则添加到发送缓冲区
10
           if (!resend){
11
               std::lock guard<std::mutex> lock(mtx);
12
               sendBuffer.push(packet);
13
               totalBytesSent += length;
14
           }
15
        }
16
        if (packet.isFlagSet(Flag::ACK)) {
17
           packet.setAck(ack);
18
        }
19
        packet.setChecksum(packet.calChecksum()); // 计算校验和
20
21
        // 打印发送的数据包信息
22
        PrintPacketInfo(packet, SEND);
23
24
        // 如果发送数据包,打印sendBuffer的信息
25
        if (packet.isFlagSet(Flag::DATA)) PrintsendBuffer();
26
27
        // 序列化发送数据包
28
        std::string serialized = packet.serialize();
29
        sendto(clientSocket, serialized.c str(), serialized.size(), 0,
30
            (struct sockaddr*)&serverAddr, sizeof(serverAddr));
31 | }
```

可以看到,使用类而不是char数组作为包进行使用,使得代码变得更为清晰。

在函数中,如果是**数据包**,即DATA标志位置位,<u>并且这个包不是重发包,则将其加入到发送缓存区中</u>。这是因为,<u>重发包的时候也需要调用这个函数</u>,如果重发包也加入发送缓存区,那么它将出现两次,三次,造成缓存区超出窗口大小,越来越大,造成程序的死循环。这也是写通用函数代码需要注意的地方,需要考虑各个调用点的情况。

#### • 文件发送 & 超时重传

使用如下函数发送文件数据,同时处理超时重传的逻辑:

```
1 // 发送文件数据
 2
    void UDPClient::sendFileData(const std::string& filePath) {
 3
       // 发送 START 包
 4
        sendPacket(Flag::START, nextseq++);
 5
 6
        totalBytesSent = 0; // 重置发送的总字节数
 7
        ULONGLONG startTime = GetTickCount64();
 8
        // 记录开始时间(区别于timer_start)
 9
10
        std::ifstream file(filePath, std::ios::binary | std::ios::ate);
11
        file.seekg(0, std::ios::beg);
12
        char* const buffer = new char[DATA_SIZE];
13
        bool eof = false;
14
        running = true;
15
                          //让base指向第一个发送的数据包
        base = nextseq;
16
        HANDLE hrecv = CreateThread(NULL, 0, receiveAck, this, 0, NULL);
    // 创建接收ACK线程
17
18
        while (true) {
19
           // 读取文件并发送包
20
           while (nextseq < base + window_size && !eof) {</pre>
21
               file.read(buffer, DATA_SIZE);
22
                std::streamsize bytesRead = file.gcount();
23
                eof = (bytesRead < DATA SIZE);</pre>
24
25
               if (base == nextseq) {
26
                   // 如果这是窗口中的第一个包,则重置定时器
27
                   std::lock_guard<std::mutex> lock(mtx);
28
                   timer_start = GetTickCount64();
29
               }
30
               sendPacket(Flag::DATA, nextseq++, 0, buffer,
    static cast<uint16 t>(bytesRead));
31
               if (eof) {
32
                   Print("EOF reached.", INFO);
33
               }
34
           }
35
```

```
36
           // 当发送缓冲区为空时结束
37
           if (sendBuffer.empty()) break;
38
39
           // 超时重传逻辑
40
           if (GetTickCount64() - timer_start > timeoutMs &&
    !sendBuffer.empty()) {
41
               // 打印出base和sendbuffer内容
42
               Print("Timeout, resend the First Packet in the Window! Current
    base: " + std::to_string(base), WARN);
43
               // 从缓冲区中获取当前base的包并重传(选择重传)
44
               UDPPacket packet = sendBuffer[0].packet;
45
               Header pHead = packet.getHeader();
46
               sendPacket(pHead.flags, pHead.seqNum, 0, packet.getData(),
    pHead.length, true);
47
               timer_start = GetTickCount64(); // 重置定时器
48
           }
49
        }
50
51
        // 关闭接收线程
52
53
           std::lock_guard<std::mutex> lock(mtx);
54
           running = false;
55
        }
56
        if (hrecv) CloseHandle(hrecv);
57
58
        // 发送 END 包
59
        sendPacket(Flag::END, nextseq++);
60
        file.close();
61
        delete[] buffer;
62
63
       // 打印发送的总字节数和时间
64
        ULONGLONG endTime = GetTickCount64();
65
        double elapsed = static_cast<double>(endTime - startTime) / 1000.0;
66
        Print("File: " + filePath, INFO);
67
        Print("Bytes Sent: " + std::to_string(totalBytesSent) + " bytes",
    INFO);
68
        Print("Time Taken: " + std::to_string(elapsed) + " seconds", INFO);
69
        Print("Average Speed: " + std::to_string(totalBytesSent / elapsed) + "
    bytes/s", INFO);
70
   }
```

根据我的协议,发送数据的大致三步流程:

- 1. 握手, 然后发送START标志包
- 2. 发送DATA标志包
- 3. 发送END包, 然后挥手

在 sendFileData 函数中,我们首先发送一个START包,以通知接收端文件传输即将开始。 然后,我们进入一个循环,不断从文件中读取数据并发送。对于每个数据包,<u>都会检查是否达到了滑动窗口的上限</u>(通过比较 nextseq 和 base + window\_size )。如果没有达到上限并且文件未读完,我们读取数据,创建一个数据包,并发送它。

简单地说,就是一**次把窗口内的包发完**,当然下文会提到我同时也开了接收ACK的线程,<mark>如</mark> 果窗口很大,发送的过程可能就已经收到ACK了,这时候多线程就发挥了作用。

关键的一点是超时重传机制。我们设置了一个定时器(timer\_start),每当窗口中的第一个包被发送时,它就会重置。如果在预定的超时时间(timeoutMs),内没有收到对该包的确认,我们**只会重传超时的包**。

#### 一个思考

根据我的理解,**我在超时重传的逻辑上做了一个简化**。具体来说,<u>我进行了一个思考</u>:如果同时有多个数据包需要超时重传,比如窗口是4,发送端发送了1234,2和4均需要重传,那么1确实是收到ACK了,滑动窗口,这时候缓冲区第一个包是2,2重传后会收到ACK,然后继续滑动窗口,滑到4之后同理继续重传,这样是不是不需要为每个包单独开计时器了?于是可以看到我的代码里,<u>重传只使用缓冲区的第一个包</u>:

- 1 // 从缓冲区中获取当前base的包并重传(选择重传)
- UDPPacket packet = sendBuffer[0].packet;

因为正如我上述描述的,<u>任何需要重传的包,无论是一个还是若干个,最终都会滑到缓冲区的第一个位置,因此我只需要"瞄准"这个位置,处理这个位置的超时重传,即可简化逻辑</u>。

以上是我对SR超时重传的思考,但是否存在问题呢? 答案是肯定的。**助教学长指出了我的问题**: 这样做*逻辑上确实是SR的逻辑*,即我们只重传需要重传的包,而不是整个窗口,但是因为我只处理缓冲区开头的包,**势必造成时间的浪费**,即发送端发送了1 2 3 4,2和4均需要重传,如果开一个线程来单独处理每个包的重传,那么完全不需要等到处理完2的重传后,再等滑动窗口,再处理4的重传。

因此可以总结出,我这样处理有利有弊,即简化了代码逻辑,减少了线程的使用,减小代码 开销,但增大了等待时间,如果在丢包率特别大的环境下,我的弊端就得以显现,幸运的是一般 丢包率不会很大。

#### • 专门用来接收ACK的线程

这是我用来接收ACK的线程函数:

```
1 // 接收ACK线程
2 DWORD WINAPI UDPClient::receiveAck(LPVOID pParam) {
3     UDPClient* client = (UDPClient*)pParam;
4     char* const buffer = new char[BUFFER_SIZE];
5     int addrLen = sizeof(client->serverAddr);
6
```

```
7
        while (client->running) {
 8
            int recvLen = recvfrom(client->clientSocket, buffer, BUFFER_SIZE,
    0, (struct sockaddr*)&client->serverAddr, &addrLen);
           if (recvLen > 0) {
10
               UDPPacket packet;
11
               packet.deserialize(std::string(buffer, recvLen));
12
               client->PrintPacketInfo(packet, RECV);
13
14
               // 检查校验和
15
               if (!packet.validChecksum()) {
16
                   client->Print("Checksum failed for packet with seq: " +
    std::to_string(packet.getHeader().seqNum), WARN);
17
                   continue;
18
               }
19
20
               // 如果是ACK包
21
               if (packet.isFlagSet(Flag::ACK)) {
22
                   uint32_t ack = packet.getHeader().ackNum;
23
24
                   // 如果是重复的ACK,不做处理
25
                   if (ack <= client->base) {
26
                       client->Print("Received duplicate ACK with ack: " +
    std::to_string(ack)
27
                           + " Current base: " + std::to_string(client-
    >base), WARN);
28
                       continue;
29
                   }
30
31
                   {
32
                       std::lock_guard<std::mutex> lock(client->mtx);
33
                           // 锁定互斥锁
34
                       client->ackNum = packet.getHeader().seqNum + 1;
35
                           // 更新确认号
36
                       client->timer start = GetTickCount64();
37
                           // 重置定时器
38
39
                       // 选择确认(SR)机制
40
                       // 记录对应的包收到ACK
41
                       client->sendBuffer[ack - client->base - 1].ack = true;
42
                   }
43
44
                   // 如果是base对应的ACK,滑动窗口
45
                   if (ack == client->base + 1) {
46
                       std::lock_guard<std::mutex> lock(client->mtx);
47
                       // 因为记录了ACK, 所以可能不止滑动一个
```

```
48
                       while (!client->sendBuffer.empty() && client-
   >sendBuffer[0].ack) {
49
                           client->sendBuffer.erase(client-
                         // 从缓冲区中删除已确认的包
   >sendBuffer.begin());
50
                           client->base++; // 更新窗口基序号
51
                       }
52
                   }
53
                   else client->PrintsendBuffer();
54
               }
55
           }
56
           Sleep(10);
57
       }
58
       client->Print("File is not sending, RecvThread close.", INFO);
59
       delete[] buffer;
60
       return 0;
61 }
```

- 线程的创建与运行: 我在 sendFileData 函数中创建了这个线程,使用了 CreateThread 函数。线程启动后,它会不断地监听来自服务端的数据包,直到 running 变量被设置为 false,这个标志在文件传输完成或中断时被设置。
- 接收并处理ACK: 线程中, 我使用 recvfrom 函数接收数据包。每当接收到一个数据包, 我首先验证其校验和, 以确保数据的完整性。对于有效的ACK包, 我采取进一步的操作。
- **重复ACK的处理**:如果接收到的ACK是重复的(即 ack <= client->base ),我不做任何处理。这种情况通常发生在ACK包丢失或网络延迟的情况下。
- **更新确认状态**:对于新的ACK,我更新发送缓冲区中对应数据包的确认状态。在SR协议中,每个数据包独立被确认,所以我在缓冲区中对每个数据包维护一个ack标志。
- 滑动窗口的实现:与Go-Back-N (GBN)协议的累计确认机制不同,SR协议允许单独确认每个数据包,这意味着在我的发送缓冲区中,可能会出现一种情况:连续多个数据包都已经收到了确认(ACK),窗口中的第一个包才收到确认。当基序号(base)对应的数据包收到ACK时,滑动窗口,从发送缓冲区中移除已确认的数据包,并更新base 值。通过这种方式,窗口向前移动,为新的数据包的发送腾出空间。如果连续的几个包都已经被确认,我就一次性将它们从缓冲区中移除,并相应地更新base 值,这样窗口就一次性向前滑动了多个位置。
- **线程的终止**: 当文件发送完毕后,我在 sendFileData 函数中修改 running 变量为 false,这会导致线程结束运行。线程完成其任务后,我还会输出一条日志消息,表示接收线程已关闭。

## 5.3 接收端

接收端本次和GBN的大不相同,因为GBN可以理解为接受端的窗口大小为1,但SR要求接收窗口大于1。

我定义了UDPServer类:

```
1 class UDPServer : public UDP {
2 public:
```

```
3
        UDPServer(UINT port, uint32_t window_size);
 4
        ~UDPServer();
 5
 6
        void Start();
 7
        void Stop();
 8
 9
    private:
10
        UINT port;
11
        SOCKET serverSocket;
12
        sockaddr_in serverAddr;
13
        sockaddr_in clientAddr;
14
        std::ofstream outFile;
15
        bool isconnect = false;
16
        uint32 t window size;
17
                                               // 接收窗口基序号
        uint32_t base = 0;
18
                                                // 确认号
        uint32_t ackNum = 0;
19
        uint32_t currSeq = 0;
20
        uint64_t totalBytesRecv = 0;
                                                  // 接收的总字节数
21
        std::vector<UDPPacket> recvBuffer; // 存储已接收但尚未交付的数据包
22
23
        void receiveData();
24
        void writeData(const char* data, uint16_t length);
25
        void sendPacket(uint32_t flags, uint32_t seq, uint32_t ack = UINT_MAX,
    const char* data = nullptr, uint16_t length = 0);
26
        void openFile(const std::string& filename);
27
        void closeFile():
28
        void handshake();
29
        void waveHand();
30
        bool waitForPacket(uint32_t expectedFlag);
31
        bool receivePacket(UDPPacket& packet);
32
        void PrintrecvBuffer();
33 | };
```

#### • 接收窗口与缓冲区

1 std::vector<UDPPacket> recvBuffer;

我在UDPServer 类中增加了一个接收缓冲区 recvBuffer ,这个缓冲区的大小等于窗口大小window\_size 。这个缓冲区用于**存储已经接收但尚未按顺序处理的数据包**。在SR协议中,数据包可以被乱序接收和确认,因此需要一个能够临时存储这些乱序数据包的结构,直到它们可以被按顺序处理。

#### • 接收数据包并模拟丢包和延时

```
1 bool UDPServer::receivePacket(UDPPacket& packet) {
2 // 模拟丢包和延时处理参数
3 const int fixedDelay = 50; // 延时50ms
```

```
4
        const int drop_every = 33; // 丢包率为3%
 5
        static std::default_random_engine generator_drop, generator_delay;
 6
        static std::uniform_int_distribution<int> delayDistribution(0,
    drop_every); // 每drop_every个包中随机选择一个进行延时
        static std::uniform_int_distribution<int> lossDistribution(0,
    drop_every); // 每drop_every个包中随机选择一个进行丢包
 8
        static bool drop = false;
 9
        static bool delay = false;
10
11
       char* const buffer = new char[BUFFER_SIZE];
12
        int addrLen = sizeof(clientAddr);
13
        int recvLen = recvfrom(serverSocket, buffer, BUFFER_SIZE, 0, (struct
    sockaddr*)&clientAddr, &addrLen);
14
15
       if (recvLen > 0) {
16
           packet.deserialize(std::string(buffer, recvLen));
17
           Header pktHeader = packet.getHeader();
18
19
           // 检查数据包的检验和
20
           if (!packet.validChecksum()) {
21
               Print("Checksum failed for packet with seq: " +
    std::to_string(pktHeader.seqNum), WARN);
22
               return false;
23
           }
24
25
           // 对数据包模拟丢包和延时
26
           if (packet.isFlagSet(Flag::DATA)) {
27
               drop = (lossDistribution(generator drop) == 0);
28
               delay = (delayDistribution(generator_delay) == 0);
29
               // 随机选择Data包进行丢包
30
               if (drop) {
31
                   Print("Simulating packet loss for packet seq: " +
    std::to_string(pktHeader.seqNum), WARN);
32
                   return false; // 不处理该包, 模拟丢包
33
               }
34
               // 随机选择Data包进行延时
35
               if (delay) {
36
                   Print("Delaying ACK for packet seq: " +
    std::to_string(pktHeader.seqNum), WARN);
37
                   Sleep(fixedDelay);
38
               }
39
           }
40
                                           // 更新ACK
           ackNum = pktHeader.seqNum + 1;
41
           // 打印接收到的数据包信息
42
           PrintPacketInfo(packet, RECV);
43
           return true;
```

```
44  }
45  else if (recvLen == 0 || WSAGetLastError() != WSAEWOULDBLOCK) {
46    Print("recvfrom() failed with error code: " +
    std::to_string(WSAGetLastError()), ERR);
47  }
48  delete[] buffer;
49  return false;
50 }
```

#### 1. 数据包校验

为了确保数据完整性,我对每个接收到的数据包执行了校验和计算。如果校验和不匹配,这 意味着数据包在传输过程中被破坏,我将打印一条警告信息,并丢弃该数据包。

#### 2. 模拟丢包

为了模拟真实网络环境中的丢包情况,我引入了一个概率机制。通过随机数生成器 generator\_drop 和分布 lossDistribution ,我设定了一个固定的丢包概率(这里是 3%)。如果随机数生成器产生的数字符合丢包条件,函数将打印一条模拟丢包的警告信息并返回,模拟该数据包在传输过程中丢失的情况。

#### 3. 模拟延时

与丢包类似,我也为数据包引入了延时机制。使用另一个随机数生成器 generator\_delay 和分布 delayDistribution ,我随机决定某些数据包是否应该被延时处理。一旦一个数据包被选中进行延时,函数将使用 Sleep 函数暂停一段时间(这里设置为50毫秒),模拟网络延迟。

#### • 核心函数: 处理数据包

```
1 // 监听并接收数据
 2
    void UDPServer::receiveData() {
 3
        bool receivingFile = false;
 4
        ULONGLONG startTime = 0;
 5
        ULONGLONG endTime = 0;
 6
 7
       while (true) {
 8
           UDPPacket packet;
 9
           if (receivePacket(packet)) {
10
               const Header& pktHeader = packet.getHeader();
11
12
               // 检查是否是文件传输的开始
13
               if (packet.isFlagSet(Flag::START)) {
14
                   openFile("received_file.bin");
15
                   receivingFile = true;
16
                                                      // 重置接收的总字节数
                   totalBytesRecv = 0;
```

```
17
                   base = pktHeader.seqNum + 1; // 重置窗口基序列号
18
                   Print("Start receiving file.", INFO);
19
                   startTime = GetTickCount64(); // 记录开始时间
20
                   continue;
21
               }
22
23
               // 如果是数据包,并且已经开始接收文件
24
               if (packet.isFlagSet(Flag::DATA) && receivingFile) {
25
                   // 检查seq范围
26
                   uint32_t recvSeq = pktHeader.seqNum;
27
                   // 重复接收到的包
28
                   if (recvSeq < base) {</pre>
29
                      Print("Received duplicate packet with seq: " +
30
                          std::to_string(recvSeq) + " Current base: " +
    std::to_string(base), WARN);
31
                      sendPacket(Flag::ACK, currSeq++, recvSeq + 1); // □
    复ACK
32
                      continue;
33
                   }
34
35
                   // 超出窗口大小, 丢弃该包
36
                   else if (recvSeq >= base + window_size) {
37
                      Print("Received packet with seq: " +
    std::to_string(recvSeq) +
38
                          " out of window size." + " Current base: " +
    std::to_string(base), WARN);
39
                      continue;
40
                   }
41
42
                   // 在窗口内, 无论是&不是base对应的包, 均缓存+回复ACK
43
                                                                    // 缓
                   recvBuffer[recvSeq - base] = packet;
    存该包
44
                   sendPacket(Flag::ACK, currSeq++, ackNum);
                                                                    // 回
    复ACK
45
                   PrintrecvBuffer();
46
47
                   // 如果是窗口base对应的包
48
                   if (recvSeq == base) {
49
                      // 滑动窗口交付数据包(因为有缓存,可能不止滑一个)
50
                      while (recvBuffer[0].isFlagSet(Flag::DATA)) {
51
                          // 交付数据
52
                          writeData(recvBuffer[0].getData(),
    recvBuffer[0].getHeader().length);
53
                          totalBytesRecv +=
    recvBuffer[0].getHeader().length;
54
                          // 更新窗口基序列号
```

```
55
                            base++;
56
                            // 从缓存中删除已交付的包
57
                            recvBuffer.erase(recvBuffer.begin());
58
                            recvBuffer.push_back(UDPPacket());
59
                        }
60
                        continue;
61
                   }
62
                }
63
64
                // 检查是否是文件传输的结束
65
                if (packet.isFlagSet(Flag::END)) {
66
                    endTime = GetTickCount64(); // 记录结束时间
67
                    closeFile();
68
                    receivingFile = false;
69
                    double elapsed = static_cast<double>(endTime - startTime)
    / 1000.0;
70
                   Print("Bytes Recv: " + std::to_string(totalBytesRecv) + "
    bytes", INFO);
71
                   Print("Time Taken: " + std::to_string(elapsed) + "
    seconds", INFO);
72
                   Print("Average Speed: " + std::to_string(totalBytesRecv /
    elapsed) + " bytes/s", INFO);
73
                    continue;
74
                }
75
76
                // 处理握手请求
77
                if (packet.isFlagSet(Flag::SYN)) {
78
                   handshake();
79
                    continue;
80
                }
81
82
                // 检查是否是挥手请求 (FIN)
83
                if (packet.isFlagSet(Flag::FIN)) {
84
                    waveHand();
85
                    continue;
86
                }
87
            }
88
        }
89 }
```

在我的 UDPServer 类中, receiveData 函数是接收端逻辑的核心。这个函数负责监听和处理来自客户端的所有数据包。让我详细地解释一下这个函数的主要逻辑:

#### 1. 文件传输的开始与结束

- 当接收到带有 Flag::START 标志的包时,意味着文件传输即将开始。我首先通过 openFile 函数打开文件准备写入数据,并重置了接收到的总字节数 totalBytesRecv,同时记录文件传输的开始时间 startTime。
- 类似地,当接收到带有 Flag::END 标志的包时,意味着文件传输已经结束。我关闭文件,并计算文件传输的总时间和平均速率,记录这些信息以便后续的分析。

#### 2. 处理数据包

- 对于每个接收到的数据包,首先检查其序列号 seqNum 。如果序列号小于当前窗口的基序号 base ,说明这是一个已经接收并确认过的重复包。在这种情况下,我仅发送相应的ACK,但不再处理数据。
- 如果序列号超出了接收窗口的范围(即 seqNum >= base + window\_size ),这表明 包的序列号太高,无法处理,因此我选择丢弃该包,并打印一条警告信息。
- 最重要的部分是当包的序列号在当前窗口内时(即 base <= seqNum < base + window\_size)。这时,我将包存储在接收缓冲区 recvBuffer 中,并回复ACK。不论 包的序列号是否与窗口基序号相符,我都执行此操作。

#### 3. 滑动窗口与数据交付

- 在滑动窗口机制中,**当收到基序号对应的包时**,我开始检查接收缓冲区。如果基序号对应的包存在,我就交付该数据包的内容到文件中,并从缓冲区中删除它。此后,我更新基序号 base ,使其指向下一个期望接收的序列号。
- 重要的是,我不仅检查和处理基序号对应的包,还会检查接收缓冲区中是否还有连续的后续包也已经到达,这也是接收缓冲区的作用。如果是,我也将它们交付到文件中,相应地更新 base 。这种方法是选择重传(SR)协议的特点,允许接收端接收并缓存非顺序到达的包,并在适当的时候一次性处理它们。

#### 4. 握手与挥手

• 此外,我还处理了握手和挥手请求。当收到握手(SYN)或挥手(FIN)请求时,我调用相应的 handshake 或 waveHand 函数来处理这些控制消息。

## 6 运行结果

同3-2,我<u>使用代码内部对丢包和延时的模拟</u>,并未使用路由器。以下将对四个文件分别运行,首先设置一些参数:

参数	值
丢包率	3%
延时	$50\mathrm{ms}$
每个数据包的数据大小 10000字节	
窗口大小	25

这里延时是对包的随机延时,并不是每个包都有进行延时,是概率性操作。

• 1.jpg

```
■ D:\study\大三\计算机网络\实验\3-3\2113997 齐明杰 编程作业3-3\UDPServer\UDPServer.exe
                                                                                                             Г
                         Server start at port:
                         Packet - SeqNum: 0, AckNum: 0, Checksum: 61439, Flags: SYN
Packet - SeqNum: 0, AckNum: 1, Checksum: 59135, Flags: ACK
                                                                       Flags: ACK SYN
Flags: ACK
                         Packet - SeqNum: 1, AckNum:
                                                     1, Checksum: 62975,
                         Handshake successful.
                         Packet - SeqNum: 2, AckNum: 0, Checksum: 64767, Flags: START Start receiving file.
                         :47
2023-12-15
                         2023-12-15
          23:22:47
2023-12-15
2023-12-15
          23:22:47
2023-12-15
2023-12-15
2023-12-15
             22:47
2023-12-15
2023-12-15
              2:47
2023-12-15
2023-12-15
2023-12-15
          23:22:47
               :47
```

```
The server port: 12720
Enter the Window Size: 25
Enter the path of the file to send: 1. jpg
2023-12-15 23:222:47 [INPO] File opened successfully: 1. jpg
2023-12-15 23:222:47 [SEND] Packet - SeqNum: 0, AckNum: 0, Checksum: 61439, Flags: SYN
2023-12-15 23:222:47 [SEND] Packet - SeqNum: 1, AckNum: 1, Checksum: 59135, Flags: ACK SYN
2023-12-15 23:222:47 [INPO] Packet - SeqNum: 1, AckNum: 1, Checksum: 62975, Flags: ACK
2023-12-15 23:222:47 [INPO] Packet - SeqNum: 2, AckNum: 0, Checksum: 64767, Flags: START
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 3
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 3
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 3
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 3 4
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 3
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 3
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 3
2023-12-15 23:222:47 [INPO] SendBuffer: 4
2023-12-15 23:222:47 [INPO
```

可以看到,在**未触发丢包机制**时,接收缓冲区始终只有一个包,并且下一次这个包也被滑走,因为包一直是按序到达的,接下来是**触发丢包**的效果:

```
| Notady | Sex | S
```

```
A) 45(A) 46(A) 47(A) 48(A) 49(A) 50(A) 51 52 53 54

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 47, AckNum: 52, Checksum: 38143, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 43, AckNum: 53, AckNum: 37631, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 48, AckNum: 53, Checksum: 37631, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 48, AckNum: 53, Checksum: 37631, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 48, AckNum: 53, Checksum: 37631, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 49, AckNum: 54, Checksum: 37119, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 49, AckNum: 54, Checksum: 37119, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 49, AckNum: 54, Checksum: 37119, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 50, AckNum: 55, Checksum: 36607, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 50, AckNum: 55, Checksum: 36607, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 50, AckNum: 55, Checksum: 36607, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:48 [RECV] Packet - SeqNum: 50, AckNum: 55, Checksum: 36607, Flags: ACK

2023-12-15 23:22:49 [RECV] Packet - SeqNum: 50, AckNum: 56, Checksum: 46250, Flags: DATA, Data Length: 10000

2023-12-15 23:22:49 [NFO] SendBuffer: 30 31(A) 32(A) 33(A) 34(A) 35 36(A) 37(A) 38(A) 39(A) 40(A) 41(A) 42(A) 43(A) 44(A) 45(A) 46(A) 47(A) 48(A) 49(A) 50(A) 51(A) 52(A) 53(A) 54(A)

2023-12-15 23:22:49 [NFO] SendBuffer: 30 31(A) 32(A) 33(A) 34(A) 35 36(A) 37(A) 38(A) 39(A) 40(A) 41(A) 42(A) 43(A) 44(A) 45(A) 46(A) 47(A) 48(A) 49(A) 50(A) 51(A) 52(A) 53(A) 54(A)

2023-12-15 23:22:49 [NFO] SendBuffer: 30 31(A) 32(A) 33(A) 34(A) 35 36(A) 37(A) 38(A) 39(A) 40(A) 41(A) 42(A) 43(A) 44(A) 45(A) 46(A) 47(A) 48(A) 49(A) 50(A) 51(A) 52(A) 53(A) 54(A)

2023-12-15 23:22:49 [NFO] SendBuffer: 35 36(A) 37(A) 38(A) 39(A) 40(A) 41(A) 42(A) 43(A) 44(A) 45(A) 46(A) 47(A) 48(A) 46(A) 47(A) 48(A) 56(A) 57(A) 58(A) 58(A) 58(A) 58(A) 59(A) 53(A) 54(A) 55

2023-12-15 23:22:49 [SEND] Packet - SeqNum: 55, AckNum: 0, Checksum: 12529
```

由于丢包,序列号为30的包无法收到ACK,触发了超时重传,同时这时候发送端对31,32...... 等ACK<mark>进行记录</mark>,如图中的(A)标记,可以看到**收到30包的ACK后,发送缓存直接滑到了35 的包,因为35的包也被模拟丢包了,之后同理**。

而对于接收端,由于丢包的存在,**接收缓存保存了未按需到达的数据包**,在之后30这个包到 达后将一次性滑动窗口进行交付数据。

最终结果:

```
| D\study\ck_\tmathsquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\chisquare\
```

以看到最后传输成功,文件Byte数量正确。

#### • 2.jpg

在接下来三个文件,由于第一个文件已经展示了超时重传和丢包,下面截图最终结果即可:

```
2023-12-15 23:32:7 [INFO] SendBuffer: 583 584 585 586 587 588 589 590 591 592
2023-12-15 23:32:7 RECV] Packet - SeqNum: 581, AckNum: 584, Checksum: 27387, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 RECV] Packet - SeqNum: 583, AckNum: 585, Checksum: 26363, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 583, AckNum: 586, Checksum: 25851, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 584, AckNum: 586, Checksum: 25851, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 584, AckNum: 588, Checksum: 25851, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 586, AckNum: 588, Checksum: 25851, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 586, AckNum: 589, Checksum: 24827, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 586, AckNum: 589, Checksum: 24827, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 587, AckNum: 591, Checksum: 24059, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 588, AckNum: 592, Checksum: 23547, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 589, AckNum: 592, Checksum: 23547, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 589, AckNum: 593, Checksum: 23035, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 589, AckNum: 593, Checksum: 23035, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:7 [RECV] Packet - SeqNum: 589, AckNum: 593, Checksum: 23047, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:8 [RECV] Packet - SeqNum: 589, AckNum: 590, Checksum: 24601, Flags: DATA, Data Length: 10000
2023-12-15 23:32:8 [RECV] Packet - SeqNum: 590, AckNum: 0, Checksum: 24601, Flags: DATA, Data Length: 10000
2023-12-15 23:32:8 [RECV] Packet - SeqNum: 590, AckNum: 590, Checksum: 44285, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:8 [RECV] Packet - SeqNum: 590, AckNum: 0, Checksum: 44285, Flags: END
2023-12-15 23:32:8 [SEND] Packet - SeqNum: 590, AckNum: 590, Checksum: 36349, Flags: FIN
2023-12-15 23:32:8 [SEND] Packet - SeqNum: 590, AckNum: 595, Checksum: 22011, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:8 [SEND] Acket - SeqNum: 591, AckNum: 595, Checksum: 13663, Flags: ACK
2023-12-15 23:32:8 [SEND] Packet - SeqNum: 591, AckNum: 593, Che
```

• 3.jpg

```
■ D:\study\大三\计算机网络\实验\3-3\2113997 齐明杰 编程作业3-3\UDPServer\UDPServer.exe
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   П
                                                                                                     Packet - SeqNum: 1193, AckNum: 1198, Checksum: 41206, Flags: ACK
RecvBuffer: 0 1176 0 1178 1179 1180 1181 1182 1183 1184 1185 1186 1187 1188 1189 1190 1191 11
     2023-12-15 23:33:54
           23-12-15 23:33:34 [INFO] RECYBUTT6
1193 1194 1195 1196 1197 0 0
23-12-15 23:33:54 [RECV] Packet -
23-12-15 23:33:54 [INFO] RecyBuff6
                                                                                                    Packet - SeqNum: 1198, AckNum: 0, Checksum: 50986, Flags: DATA, Data Length: 10000
Packet - SeqNum: 1194, AckNum: 1199, Checksum: 40694, Flags: ACK
RecyBuffer: 0 1176 0 1178 1179 1180 1181 1182 1183 1184 1185 1186 1187 1188 1189 1190 1191 11
    2023-12 13 23.33.34 [RECV] RecVBII

2023-12-15 23:33:54 [RECV] Packet -

2023-12-15 23:33:54 [SEND] Packet -

2023-12-15 23:33:54 [INFO] RecvBuff
                                                                                                     Packet - SeqNum: 1199, AckNum: 0, Checksum: 49538, Flags: DATA, Data Length: 8994
Packet - SeqNum: 1195, AckNum: 1200, Checksum: 40182, Flags: ACK
RecvBuffer: 0 1176 0 1178 1179 1180 1181 1182 1183 1184 1185 1186 1187 1188 1189 1190 1191 11
92 1193 1194 1195 1196 1197 1198 1199
2023-12-15 23:33:55 [RECV] Packet - SeqNum: 1175, AckNum: 0, Checksum: 11081, Flags: DATA, Data Length: 10000
2023-12-15 23:33:55 [SEND] Packet - SeqNum: 1196, AckNum: 1176, Checksum: 46070, Flags: ACK
2023-12-15 23:33:55 [SEND] Packet - SeqNum: 1197, AckNum: 1179 1180 1181 1182 1183 1184 1185 1186 1187 1188 1189 1190 1191
1192 1193 1194 1195 1196 1197 1198 1199
2023-12-15 23:33:56 [RECV] Packet - SeqNum: 1177, AckNum: 0, Checksum: 14929, Flags: DATA, Data Length: 10000
2023-12-15 23:33:56 [SEND] Packet - SeqNum: 1177, AckNum: 0, Checksum: 14929, Flags: DATA, Data Length: 10000
2023-12-15 23:33:56 [RECV] Packet - SeqNum: 1197, AckNum: 1178, Checksum: 45302, Flags: ACK
2023-12-15 23:33:56 [RECV] Packet - SeqNum: 1197, AckNum: 0, Checksum: 14929, Flags: DATA, Data Length: 10000
2023-12-15 23:33:56 [RECV] Packet - SeqNum: 1198 1181 1182 1183 1184 1185 1186 1187 1188 1189 1190 1191 1192 1
193 1194 1195 1196 1197 1198 1199 0 0
2023-12-15 23:33:56 [RECV] Packet - SeqNum: 1200, AckNum: 0, Checksum: 19963, Flags: END
2023-12-15 23:33:56 [INFO] File received and saved.
2023-12-15 23:33:56 [INFO] File received and saved.
2023-12-15 23:33:56 [INFO] Average Speed: 153602. 243269 bytes/s
2023-12-15 23:33:56 [INFO] Average Speed: 153602. 243269 bytes/s
2023-12-15 23:33:56 [SEND] Packet - SeqNum: 1198, AckNum: 0, Checksum: 38902, Flags: ACK
2023-12-15 23:33:56 [SEND] Packet - SeqNum: 1199, AckNum: 1202, Checksum: 38902, Flags: ACK
2023-12-15 23:33:56 [SEND] Packet - SeqNum: 1199, AckNum: 1202, Checksum: 38909, Flags: ACK
2023-12-15 23:33:56 [SEND] Packet - SeqNum: 1199, AckNum: 1200, Checksum: 38390, Flags: ACK
2023-12-15 23:33:56 [INFO] Wavehand successful.
 ■ D:\study\大三\计算机网络\实验\3-3\2113997_齐明杰 编程作业3-3\UDPClient\UDPClient.exe
```

• helloworld.txt

```
■ D:\study\大三\计算机网络\实验\3-3\2113997 齐明杰 编程作业3-3\UDPServer\UDPServer.exe
                                                                                                                                    Packet - SeqNum: 147, AckNum: 0, Checksum: 48639, Flags: DATA, Data Length: 10000
Packet - SeqNum: 162, AckNum: 148, Checksum: 49662, Flags: ACK
RecvBuffer: 147 148 0 0 151 152 153 154 155 156 157 158 159 160 161 162 0 0 165 166 167 168
 0 0
2023-12-15 23:35:26
2023-12-15 23:35:26
2023-12-15 23:35:26
                                                                                                                                     Packet - SeqNum: 149, AckNum: 0, Checksum: 48127, Flags: DATA, Data Length: 10000
Packet - SeqNum: 163, AckNum: 150, Checksum: 48894, Flags: ACK
RecvBuffer: 149 0 151 152 153 154 155 156 157 158 159 160 161 162 0 0 165 166 167 168 0 0 0 0
                                                     23:35:27
23:35:27
23:35:27
                                                                                                                                     Packet - SeqNum: 150, AckNum: 0, Checksum: 8066, Flags: DATA, Data Length: 10000
Packet - SeqNum: 164, AckNum: 151, Checksum: 48382, Flags: ACK
RecvBuffer: 150 151 152 153 154 155 156 157 158 159 160 161 162 0 0 165 166 167 168 0 0 0 0
    2023-12-15
                                                                                                                                 0
2023-12-15 23:35:28
2023-12-15 23:35:28
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
                                                                                                                                       Wavehand successful.
| DAstudy大三計類初密入集級3-3-32113997 光明杰 新程作业3-3\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDPClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UDpClient\UppClient\UDpClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\UppClient\Up
      ■ D:\study\大三\计算机网络\实验\3-3\2113997_齐明杰_编程作业3-3\UDPClient\UDPClient.exe
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
2023-12-15 23:35:29
```

#### 总结与感想 7

Packet - SeqNum:

在完成这次的实验中,我深入了解并实践了滑动窗口机制和选择重传(SR)协议,这对于我 的网络编程技能和理解是一次极大的提升。

171, AckNum: 169, Checksum: 41982, Flags: ACK

- 1. 理论与实践的结合: 这次实验不仅仅是编写代码, 更多的是将复杂的网络协议理论转化为实 际的程序逻辑。这让我意识到理论知识的重要性,并且体会到了将理论应用到实践中的满足 感。
- 2. 问题解决能力的提升: 在实验过程中, 我遇到了许多挑战, 例如如何处理重复包, 如何优化 超时重传机制等。解决这些问题的过程锻炼了我的问题解决能力和调试技巧。
- 3. **代码优化的重要性**: 我意识到了代码优化的重要性。在实验中,我尝试使用不同的数据结构 和算法来提高程序的效率和稳定性,这对我未来的编程工作是一个宝贵的经验。