



南开大学
Nankai University

南 开 大 学

计 算 机 学 院

计算机网络实验报告

基于 UDP 服务设计可靠传输协议 Part3

2011763 黄天昊

年级：2020 级

专业：计算机科学与技术

指导教师：徐敬东、张建忠

2022 年 12 月 25 日

摘要

在基于 UDP 实现可靠数据传输协议 Part3 的设计中, 主要工作为实现了双线程机制以及 New Reno 拥塞控制算法。其中, 对于双线程的实现, 加锁和解锁的位置需要仔细考虑, 而对于 New Reno 算法, 由于我们实现的通讯服务毕竟与 TCP 服务有所区别, 因此我对 TCP 中使用的 New Reno 算法快速重传部分的实现细节也做了改进。

关键字: UDP 可靠数据传输; New Reno 拥塞控制算法; 多线程

目录

一、 双线程机制的实现	1
二、 New Reno 拥塞控制算法实现	6
三、 可靠 UDP 传输流程展示	12
四、 总结	15

一、 多线程机制的实现

要实现更高的性能、更快的传输速度，不管是客户端还是服务器端，将收与发作为不同的线程同步处理必不可少。因此，基于上次的代码框架，我增添了多线程机制，实现了收发同步。

代码如下：

main 函数中开辟线程的代码

```

1 // 开辟收发线程
2 hThread[0] = CreateThread(NULL, 0, send, NULL, 0, NULL);
3 hThread[1] = CreateThread(NULL, 0, recv, NULL, 0, NULL);
4 WaitForMultipleObjects(2, hThread, TRUE, INFINITE); // 等待收发线程全部结束
   才进行主线程
5 CloseHandle(hThread[0]);
6 CloseHandle(hThread[1]);

```

负责发送数据包的线程代码

```

1 DWORD WINAPI send(LPVOID lparam) {
2     sendBase = 0;
3     nextSeqNum = 0;
4     selectiveRepeatBuffer = new char* [WINDOW_SIZE];
5     for (int i = 0; i < WINDOW_SIZE; i++) selectiveRepeatBuffer[i] = new
        char[sizeof(Packet)]; // char[32][1048]
6     for (int i = 0; i < WINDOW_SIZE; i++) timerID[i] = -1; // 多线程启动
        的时候会有一些同步的问题，这里先设为-1区别一下
7     clock_t start = clock();
8
9     // 先发一个记录文件名的数据包，并设置HEAD标志位为1，表示开始文件传输
10    Packet* headPkt = new Packet;
11    printTime();
12    cout << "发送文件头数据包..." << endl;
13    headPkt->setHEAD(0, fileSize, fileName);
14    headPkt->checksum = checksum((uint32_t*)headPkt);
15    printSendPacketMessage(headPkt); // 检查一下文件的各个内容
16    cout << endl;
17    err = sendto(socketClient, (char*)headPkt, BUFFER_SIZE, 0, (SOCKADDR
        *)&socketAddr, sizeof(SOCKADDR));
18    if (err == SOCKET_ERROR) { // 这里没有实现文件头的缺失重传机制
19        cout << "Send Packet failed with ERROR: " << WSAGetLastError
            () << endl;
20    }
21
22    // 开始发送装载文件的数据包
23    printTime();
24    cout << endl << "开始发送文件数据包..." << endl;
25    Packet* sendPkt = new Packet;
26    while (sendBase < packetNum) {
27        mutexLock.lock();

```

```

28         while (nextSeqNum < sendBase + min(cwnd, WINDOW_SIZE) &&
                nextSeqNum < packetNum) { // 只要下一个要发送的分组序号
                    还在窗口内, 就继续发
29             if (nextSeqNum == packetNum - 1) { // 如果是最后一个
                    包
30                 sendPkt->setTAIL();
31                 sendPkt->fillData(nextSeqNum, fileSize -
                    nextSeqNum * DATA_AREA_SIZE, fileBuffer +
                    nextSeqNum * DATA_AREA_SIZE);
32                 sendPkt->checksum = checksum((uint32_t*)
                    sendPkt);
33             }
34             else { // 正常的1024Bytes数据包
35                 sendPkt->fillData(nextSeqNum, DATA_AREA_SIZE,
                    fileBuffer + nextSeqNum * DATA_AREA_SIZE
                    );
36                 sendPkt->checksum = checksum((uint32_t*)
                    sendPkt);
37             }
38             memcpy(selectiveRepeatBuffer[nextSeqNum - sendBase],
                    sendPkt, sizeof(Packet)); // 存入缓冲区
39             sendPacket(sendPkt);
40
41             timerID[nextSeqNum - sendBase] = SetTimer(NULL, 0,
                    TIME_OUT, (TIMERPROC)resendPacket); // 启动计时
                    器, 这里nIDEvent=0, 是因为窗口句柄设为NULL的情况
                    下这里填什么都无所谓, 反正它会重新分配, 返回值才
                    是真正的nIDEvent
42             cout << "第 " << nextSeqNum << " 对应的timerID为 " <<
                    timerID[nextSeqNum - sendBase] << endl;
43             nextSeqNum++;
44
45             Sleep(10); // 睡眠10ms, 包与包之间有一定的时间间隔
46         }
47         mutexLock.unlock();
48
49         while (PeekMessage(&msg, NULL, 0, 0, PM_REMOVE)) { // 以查看
                    的方式从系统中获取消息, 可以不将消息从系统中移除, 是非阻
                    塞函数; 当系统无消息时, 返回FALSE, 继续执行后续代码。
50             if (msg.message == WM_TIMER) { // 定时器消息
51                 DispatchMessage(&msg);
52             }
53         }
54     }
55
56     clock_t end = clock();
57     printTime();
58     cout << "文件发送完毕, 传输时间为: " << (end - start) /

```

```

        CLOCKS_PER_SEC << "s" << endl;
59     cout << "吞吐率为: " << ((float) fileSize) / ((end - start) /
        CLOCKS_PER_SEC) << " Bytes/s " << endl << endl;
60     cout << endl << "*****" << endl << endl;
61
62     return 0;
63 }

```

负责接收数据包的线程代码

```

1  DWORD WINAPI recv(LPVOID lparam) {
2      Packet* recvPkt = new Packet;
3      while (sendBase < packetNum) {
4          err = recvfrom(socketClient, (char*)recvPkt, BUFFER_SIZE, 0,
5              (SOCKADDR*)&(socketAddr), &socketAddrLen);
6          if (err > 0) {
7              int ack = recvPkt->ack;
8              printReceivePacketMessage(recvPkt);
9
10             mutexLock.lock();
11             switch (state) {
12                 case SLOW_START:
13                     cout << "===== 慢启动阶段
14                     =====" << endl;
15                     cout << "Send Window Size: " << min(cwnd,
16                         WINDOW_SIZE);
17                     cout << " sendbase: " << sendBase;
18                     cout << " ack: " << ack;
19                     cout << " cwnd: " << cwnd << " ssthresh: " <<
20                         ssthresh << endl;
21                     if (ack >= sendBase && (ack - sendBase) < min
22                         (cwnd, WINDOW_SIZE)) { // 在窗口内并且是
23                         一个还没收到的ACK
24                             if (cwnd <= ssthresh) {
25                                 cwnd++;
26                                 cout << "***** 慢启动
27                                 阶段接收到新的ACK, cwnd++
28                                 *****" << endl;
29                             }
30                             else {
31                                 state = CONGESTION_AVOIDANCE;
32                                 cout << "***** 慢启动
33                                 阶段结束, 进入拥塞避免阶
34                                 段 *****" << endl;
35                             }
36                         }
37                     if (ack == sendBase)
38                         duplicateACKCount = 0; // 收到
39                         sendBase的ACK, 置零

```

```

28         else duplicateACKCount++;
29
30         if (duplicateACKCount == 3) { // 如
            果有三个ack都不是sendBase，开始提
            前重传sendBase
31             cout << "***** 连续三
                个ack都不是sendBase，开始
                提前重传 *****" <<
                endl;
32             fastRetransmission(sendBase);
33             ssthresh = cwnd / 2 == 0 ? 1
                : cwnd / 2;
34             cwnd = ssthresh + 3;
35             state = FAST_RECOVERY;
36             duplicateACKCount = 0;
37         }
38     }
39     break;
40
41     case CONGESTION_AVOIDANCE:
42         cout << "===== 拥塞避免阶
            段 =====" << endl;
43         cout << "Send Window Size: " << min(cwnd,
            WINDOW_SIZE);
44         cout << " sendbase: " << sendBase;
45         cout << " ack; " << ack;
46         cout << " cwnd: " << cwnd << " ssthresh: " <<
            ssthresh << " cwndFlag: " << cwndFlag <<
            endl;
47         if (ack >= sendBase && (ack - sendBase) < min
            (cwnd, WINDOW_SIZE)) { // 在窗口内并且是
            一个还没收到的ACK
48             cwndFlag++;
49             // 这里设置cwnd或者给定值应该都可以，
            但是cwnd快
50             if (cwndFlag == cwnd) {
51                 cwnd++;
52                 cwndFlag = 0;
53                 cout << "***** 拥塞避
                    免阶段，cwnd线性递增1
                    *****" << endl;
54             }
55
56             if (ack == sendBase)
                duplicateACKCount = 0; // 收到
                sendBase的ACK，置零
57             else duplicateACKCount++;
58

```

```

59         if (duplicateACKCount == 3) { // 如
            果有三个ack都不是sendBase，开始提
            前重传sendBase
60             cout << "***** 连续三
                个ack都不是sendBase，开始
                提前重传 *****" <<
                endl;
61             fastRetransmission(sendBase);
62             ssthresh = cwnd / 2 == 0 ? 1
                : cwnd / 2;
63             cwnd = ssthresh + 3;
64             state = FAST_RECOVERY;
65             duplicateACKCount = 0;
66         }
67     }
68     break;
69
70     case FAST_RECOVERY:
71         cout << "===== 快速恢复阶
            段 =====" << endl;
72         cout << "Send Window Size: " << min(cwnd,
            WINDOW_SIZE);
73         cout << " sendbase: " << sendBase;
74         cout << " ack: " << ack;
75         cout << " cwnd: " << cwnd << " ssthresh: " <<
            ssthresh << endl;
76         if (ack >= sendBase && (ack - sendBase) < min
            (cwnd, WINDOW_SIZE)) { // 在窗口内并且是
            一个还没收到的ACK
77             if (ack == sendBase) {
78                 cwnd = ssthresh;
79                 duplicateACKCount = 0;
80                 state = CONGESTION_AVOIDANCE;
81             }
82             else {
83                 cwnd++;
84             }
85         }
86         break;
87
88     default:
89         cout << "ERROR STATE!" << endl;
90         break;
91     }
92
93     ackHandler(ack); // 处理ACK
94     mutexLock.unlock();
95 }

```

```

96     }
97     return 0;
98 }

```

需要注意的是，由于两个线程共享一些全局变量，不可避免的会发生读写冲突，因此我们需要给相应的代码加锁和解锁，以防同一变量在某一时刻发生数据冒险。这里可以看到，在 `recv` 函数和 `send` 函数中，代码的相应位置使用 C++ 的 `mutex` 库中的 `lock()`, `unlock()` 函数进行了加锁和解锁。

同时，还有一个实现的细节问题，如果在某个函数中进行了加锁，在加锁的代码段是不能再出现加锁命令的，比如在这段代码调用了另一个函数，而被调用的函数也有加锁命令，这便会产生死锁问题，程序会崩溃。

二、New Reno 拥塞控制算法实现

对于拥塞控制算法, 我选择的是 New Reno 算法进行实现, 其状态机如图1所示:

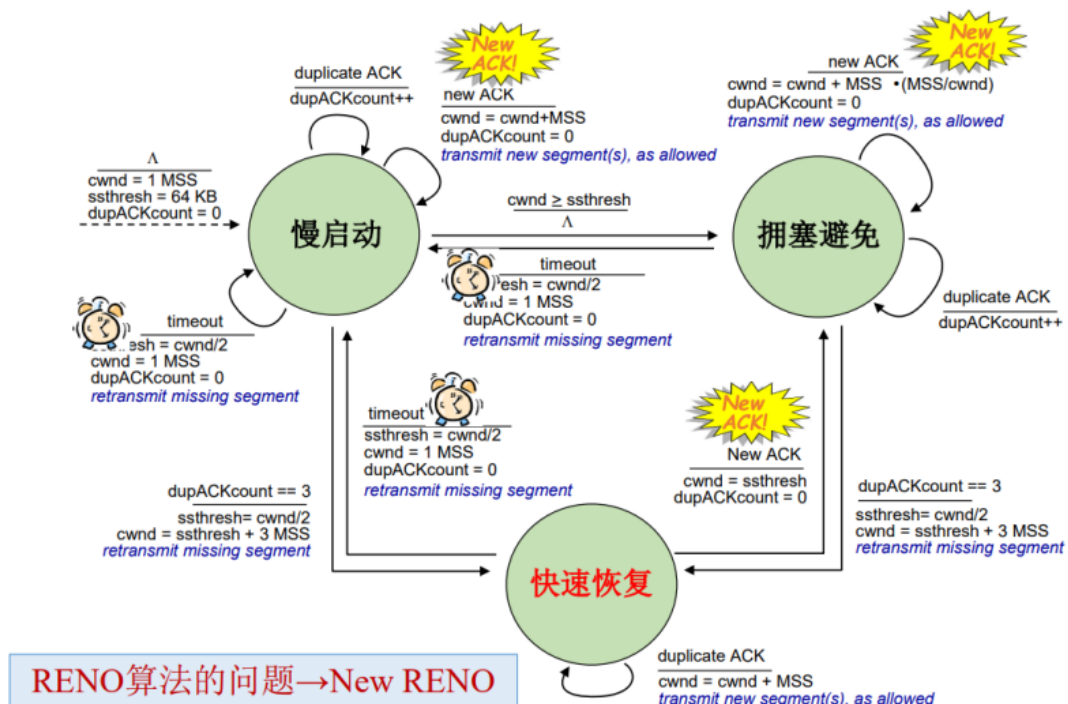


图 1: New Reno 算法有限状态机

我们可以看到具体的 Reno 算法的有限状态机转换的过程，首先是慢启动阶段，这时的拥塞窗口为 1，我们需要注意的是每次的发送过程之中，发送端的窗口大小除了要考虑拥塞窗口的大小之外，还要考虑接收端的消息接收窗口，在慢启动阶段，每次接收到新的 ACK 响应消息，那么拥塞窗口 $cwnd$ 就会递增 +1，也就是说在一个 RTT 后会翻倍，当慢启动阶段的 $cwnd$ 大小增大到大于 $ssthresh$ 阈值时，就会进入拥塞避免阶段（但是也有例外，例如在慢启动阶段接收到三次 ACK 消息，或者更加极端的是在慢启动阶段窗口尚未达到 3 的大小时的情形），特殊情况将在第三部分进行分析。

在拥塞避免阶段, 每隔一个 RTT 时间 cwnd 递增 +1, 线性增长的方式如图2展示:

拥塞避免算法

```

/* slowstart is over */
/* cwnd >= ssthresh */
Until (loss event) {
  every w segments ACKed:
    cwnd ++
}
ssthresh = cwnd / 2
If (loss detected by timeout) {
  cwnd = 1
  perform slowstart }
If (loss detected by triple
  duplicate ACK)
  cwnd = ssthresh + 3

```

图 2: 实现 cwnd 线性增长伪代码

对于 TCP 来说, 如果处于拥塞避免阶段, 若出现连续的 3 个重复的 ACK 消息就会进入快速恢复阶段, 这时阈值减半, cwnd 重设, 并在退出快速恢复阶段后再重新设置为阈值, 但是我实现的选择重传机制明显不适合这个算法逻辑, 因为选择重传算法允许序号靠后的分组先被接收, 接收端的 ACK 序号一般不会重复, 因此不能机械地采用 TCP 的方法去实现快速重传。在这里, 我采用如果“连续三个 ACK 序号都不等于目前已发送但未受到 ACK 的最小分组序号, 则进行快速重传”的算法来进行改进。

如图3为选择重传机制下文件传输可能出现的情况, 可以看到此时第 6、7、8、9 号分组皆已被接收端收到并返回 ACK 分组, 但是第 5 号分组数据包途中丢失。由于缺少 ACK=5 的数据包, 滑动窗口不会向前移动, 需要等到其对应的计时器超时触发重传并得到接收端相应的 ACK 数据包之后, 滑动窗口才会再次移动。当网络中的丢包率较高时, 这无疑会大大增加文件传输所需的时间。

但是, 如果采用上述的改进思路, 那么当 ACK=8 的数据包到达发送端时, 发送端便会触发快速重传机制, 重新发送第 5 号分组数据包, 而不必等到其对应计时器到时触发重传, 在一定程度上降低了文件传输的时间。

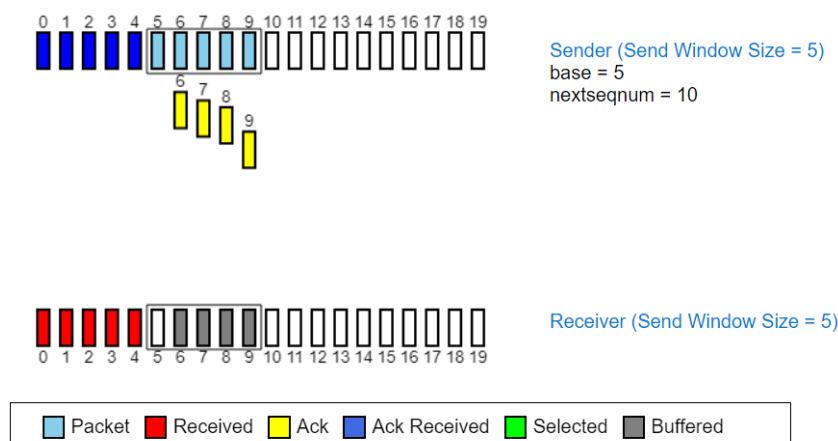


图 3: 选择重传机制下文件传输可能出现的情况

实现的 New Reno 算法代码如下:

New Reno 算法代码

```

1  DWORD WINAPI recv(LPVOID lparam) {
2      Packet* recvPkt = new Packet;
3      while (sendBase < packetNum) {
4          err = recvfrom(socketClient, (char*)recvPkt, BUFFER_SIZE, 0,
5              (SOCKADDR*)&(socketAddr), &socketAddrLen);
6          if (err > 0) {
7              int ack = recvPkt->ack;
8              printReceivePacketMessage(recvPkt);
9
10             mutexLock.lock();
11             switch (state) {
12                 case SLOW_START:
13                     cout << "===== 慢启动阶段
14                     =====" << endl;
15                     cout << "Send Window Size: " << min(cwnd,
16                         WINDOW_SIZE);
17                     cout << " sendbase: " << sendBase;
18                     cout << " ack: " << ack;
19                     cout << " cwnd: " << cwnd << " ssthresh: " <<
20                         ssthresh << endl;
21                     if (ack >= sendBase && (ack - sendBase) < min
22                         (cwnd, WINDOW_SIZE)) { // 在窗口内并且是
23                         一个还没收到的ACK
24                         if (cwnd <= ssthresh) {
25                             cwnd++;
26                             cout << "***** 慢启动
27                             阶段接收到新的ACK, cwnd++
28                             *****" << endl;
29                         }
30                         else {
31                             state = CONGESTION_AVOIDANCE;
32                             cout << "***** 慢启动
33                             阶段结束, 进入拥塞避免阶
34                             段 *****" << endl;
35                         }
36                     }
37                     if (ack == sendBase)
38                         duplicateACKCount = 0; // 收到
39                         sendBase的ACK, 置零
40                     else duplicateACKCount++;
41
42                     if (duplicateACKCount == 3) { // 如
43                         果有三个ack都不是sendBase, 开始提
44                         前重传sendBase
45                         cout << "***** 连续三
46                         个ack都不是sendBase, 开始
47                         提前重传 *****" <<

```

```

endl;
fastRetransmission(sendBase);
ssthresh = cwnd / 2 == 0 ? 1
: cwnd / 2;
cwnd = ssthresh + 3;
state = FAST_RECOVERY;
duplicateACKCount = 0;
    }
}
break;

case CONGESTION_AVOIDANCE:
    cout << "===== 拥塞避免阶段 =====" << endl;
    cout << "Send Window Size: " << min(cwnd,
        WINDOW_SIZE);
    cout << " sendbase: " << sendBase;
    cout << " ack: " << ack;
    cout << " cwnd: " << cwnd << " ssthresh: " <<
        ssthresh << " cwndFlag: " << cwndFlag <<
        endl;
    if (ack >= sendBase && (ack - sendBase) < min
        (cwnd, WINDOW_SIZE)) { // 在窗口内并且是一个
        // 还没收到的ACK
        cwndFlag++;
        // 这里设置cwnd或者给定值应该都可以，
        // 但是cwnd快
        if (cwndFlag == cwnd) {
            cwnd++;
            cwndFlag = 0;
            cout << "***** 拥塞避免阶段，cwnd线性递增1
                *****" << endl;
        }

        if (ack == sendBase)
            duplicateACKCount = 0; // 收到
            // sendBase的ACK, 置零
        else duplicateACKCount++;

        if (duplicateACKCount == 3) { // 如果有三个ack都不是sendBase，开始提前重传sendBase
            cout << "***** 连续三个ack都不是sendBase，开始提前重传 *****" <<
                endl;
            fastRetransmission(sendBase);

```

```

62         ssthresh = cwnd / 2 == 0 ? 1
63             : cwnd / 2;
64         cwnd = ssthresh + 3;
65         state = FAST_RECOVERY;
66         duplicateACKCount = 0;
67     }
68     break;
69
70     case FAST_RECOVERY:
71         cout << "===== 快速恢复阶段 =====" << endl;
72         cout << "Send Window Size: " << min(cwnd,
73             WINDOW_SIZE);
74         cout << " sendbase: " << sendBase;
75         cout << " ack: " << ack;
76         cout << " cwnd: " << cwnd << " ssthresh: " <<
77             ssthresh << endl;
78         if (ack >= sendBase && (ack - sendBase) < min
79             (cwnd, WINDOW_SIZE)) { // 在窗口内并且是一个
80             // 还没收到的ACK
81             if (ack == sendBase) {
82                 cwnd = ssthresh;
83                 duplicateACKCount = 0;
84                 state = CONGESTION_AVOIDANCE;
85             }
86             else {
87                 cwnd++;
88             }
89         }
90         break;
91
92     default:
93         cout << "ERROR STATE!" << endl;
94         break;
95     }
96
97     ackHandler(ack); // 处理ACK
98     mutexLock.unlock();
99
100 }
101
102 void sendPacket(Packet* sendPkt) { // 封装了一下发送数据包的过程
103     cout << "发送第 " << sendPkt->seq << " 号数据包";
104     printWindow();
105     printSendPacketMessage(sendPkt); // 检查一下文件的各个内容

```

```

104     cout << endl;
105     err = sendto(socketClient, (char*)sendPkt, BUFFER_SIZE, 0, (SOCKADDR
106         *)&socketAddr, sizeof(SOCKADDR));
107     if (err == SOCKET_ERROR) {
108         cout << "Send Packet failed with ERROR: " << WSAGetLastError
109             () << endl;
110     }
111 }
112
113 void resendPacket(HWND hwnd, UINT uMsg, UINT idEvent, DWORD dwTime) { // 重
    传函数
114     // cout << endl << "resend" << " Timer ID " << idEvent << endl <<
        endl;
115     // mutexLock.lock(); 这里还不能加锁, 会有死锁问题
116     unsigned int seq = 0;
117     for (int i = 0; i < min(cwnd, WINDOW_SIZE); i++) { // 找到是哪个
        Timer超时了
118         if (timerID[i] == idEvent && timerID[i] != 0) {
119             seq = i + sendBase;
120             break;
121         }
122     }
123     cout << "第 " << seq << " 号数据包对应的计时器超时, 重新发送" << endl
        ;
124
125     Packet* resendPkt = new Packet;
126     memcpy(resendPkt, selectiveRepeatBuffer[seq - sendBase], sizeof(
        Packet)); // 从缓冲区直接取出来
127     sendPacket(resendPkt);
128     cout << endl;
129
130     ssthresh = cwnd / 2 == 0 ? 1 : cwnd / 2; // 保证最小为1
131     cwnd = 1;
132     state = SLOW_START; // 有超时就回到慢启动状态
133     cout << "===== 回到慢启动阶段
        =====" << endl;
134     // mutexLock.unlock();
135 }
136
137 void fastRetransmission(unsigned int seq) { // 快速重传
138     cout << "[快速重传]";
139     Packet* sendPkt = new Packet;
140     memcpy(sendPkt, selectiveRepeatBuffer[seq - sendBase], sizeof(Packet)
        ); // 从缓冲区直接取出来
141     sendPacket(sendPkt);
142     cout << endl;
143 }

```

```

143 void ackHandler(unsigned int ack) { // 处理来自接收端的ACK
144     if (ack >= sendBase && (ack - sendBase) < WINDOW_SIZE) { // 如果ack
        分组序号在窗口内
145         cout << "KillTimer " << timerID[ack - sendBase] << " ack=" <<
            ack << " sendbase=" << sendBase << endl << endl;
146         KillTimer(NULL, timerID[ack - sendBase]);
147         timerID[ack - sendBase] = 0; // timerID置零
148
149         if (ack == sendBase) { // 如果恰好=sendBase, 那么sendBase移
            动到具有最小序号的未确认分组处
150             for (int i = 0; i < WINDOW_SIZE; i++) {
151                 if (timerID[i]) break; // 遇到一个有时器的
                    停下来(如果当前timerID数组元素不为0, 说明
                    有时器在使用)
152                 sendBase++; // sendBase后移
153             }
154             int offset = sendBase - ack;
155             for (int i = 0; i < WINDOW_SIZE - offset; i++) {
156                 timerID[i] = timerID[i + offset]; // timerID
                    也得平移, 不然对不上了
157                 timerID[i + offset] = -1;
158                 memcpy(selectiveRepeatBuffer[i],
                    selectiveRepeatBuffer[i + offset], sizeof
                    (Packet)); // 缓冲区也要平移
159             }
160             for (int i = WINDOW_SIZE - offset; i < WINDOW_SIZE; i
                ++){
161                 timerID[i] = -1; // 状态-1表示目前对应位置没
                    有数据包被发出, 状态0表示对应位置数据包已
                    发送并被ACK
162             }
163         }
164     }
165 }

```

三、可靠 UDP 传输流程展示

本节进行实现了选择重传协议的基于 UDP 的可靠传输协议实际收发流程的展示。

首先是三次握手的 log 信息：

```

[2022/12/25 21:49:57:758]服务器启动成功,等待客户端建立连接
[2022/12/25 21:50:0:162]收到来自客户端的建连请求,开始第二次握手,向客户端发送ACK, SYN=1的数据包...
[2022/12/25 21:50:0:162]收到来自客户端第三次握手ACK数据包...
[2022/12/25 21:50:0:163]三次握手结束,确认已建立连接,开始文件传输...

*****
Microsoft Visual Studio 调试控制台
[2022/12/25 21:50:0:161]客户端初始化成功,准备与服务器建立连接
[2022/12/25 21:50:0:161]开始第一次握手,向服务器发送SYN=1的数据包...
[2022/12/25 21:50:0:162]开始第二次握手,向服务器发送ACK=1的数据包...
[2022/12/25 21:50:0:162]三次握手结束,确认已建立连接,开始文件传输...

*****

```

图 4: 服务器接收数据包部分过程 log 信息打印

接下来是文件传输的过程:

刚开始,发送端处于慢启动状态, cwnd 每次 +1

```

文件大小为 1857353 Bytes, 总共要发送 455 个数据包

[2022/12/25 21:50:23:4]发送文件头数据包...
[Send]Packet size=1857353 Bytes! FLAG=8 seqNumber=0 ackNumber=0 checksum=65527 windowLength=0
[2022/12/25 21:50:23:6]
开始发送文件数据包...
发送第 0 号数据包 当前发送窗口: [0, 0]
[Send]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=0 ackNumber=0 checksum=65535 windowLength=0
第 0 对应的timerID为 12103
[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=0 checksum=0 windowLength=0
===== 慢启动阶段 =====
Send Window Size: 1 sendbase: 0 ack: 0 cwnd: 1 ssthresh: 16
***** 慢启动阶段接收到新的ACK, cwnd++ *****
KillTimer 12103 ack=0 sendbase=0

发送第 1 号数据包 当前发送窗口: [1, 2]
[Send]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=1 ackNumber=0 checksum=65534 windowLength=0
第 1 对应的timerID为 12102
[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=1 checksum=0 windowLength=0
发送第 2 号数据包 当前发送窗口: [1, 2]
[Send]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=2 ackNumber=0 checksum=65533 windowLength=0
第 2 对应的timerID为 12101
===== 慢启动阶段 =====
Send Window Size: 2 sendbase: 1 ack: 1 cwnd: 2 ssthresh: 16
***** 慢启动阶段接收到新的ACK, cwnd++ *****
KillTimer 12102 ack=1 sendbase=1

[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=发送第 3 号数据包 当前发送窗口: [2, 4]
[Send]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=3 ackNumber=0 checksum=65532 windowLength=0
0 ackNumber=2 checksum=0 windowLength=0

```

图 5: 发送端慢启动状态 log 信息打印

如果某个数据包出现了丢失,则两方相应的动作如下:

```

[2022/12/25 21:50:26:159]收到第 99 号数据包
主动丢包
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=100 ackNumber=0 checksum=65435 windowLength=0
[2022/12/25 21:50:26:196]收到第 100 号数据包
首次收到该数据包,将其缓存 当前接收窗口: [99, 130]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=99 ackNumber=0 checksum=65436 windowLength=0
[2022/12/25 21:50:26:356]收到第 99 号数据包
首次收到该数据包,将其缓存 该数据包序号等于目前接收基序号,窗口移动 2 个单位 当前接收窗口: [101, 132]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=101 ackNumber=0 checksum=65434 windowLength=0
[2022/12/25 21:50:26:373]收到第 101 号数据包
首次收到该数据包,将其缓存 该数据包序号等于目前接收基序号,窗口移动 1 个单位 当前接收窗口: [102, 133]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=102 ackNumber=0 checksum=65433 windowLength=0
[2022/12/25 21:50:26:401]收到第 102 号数据包
首次收到该数据包,将其缓存 该数据包序号等于目前接收基序号,窗口移动 1 个单位 当前接收窗口: [103, 134]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=103 ackNumber=0 checksum=65432 windowLength=0
[2022/12/25 21:50:26:435]收到第 103 号数据包

```

图 6: 某个数据包丢失后接收端动作

可以看到是第 99 号数据包出现了丢失。

```

发送第 100 号数据包 当前发送窗口: [99, 100]
[Send]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=100 ackNumber=0 checksum=65435 windowLength=0
第 100 号对应的timerID为 11991
[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=100 checksum=0 windowLength=0
===== 拥塞避免阶段 =====
Send Window Size: 2 sendbase: 99 ack: 100 cwnd: 2 ssthresh: 1 cwndFlag: 50
KillTimer 11991 ack=100 sendbase=99

第 99 号数据包对应的计时器超时, 重新发送
发送第 99 号数据包 当前发送窗口: [99, 100]
[Send]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=99 ackNumber=0 checksum=65436 windowLength=0
===== 回到慢启动阶段 =====
[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=99 checksum=0 windowLength=0
===== 慢启动阶段 =====
Send Window Size: 1 sendbase: 99 ack: 99 cwnd: 1 ssthresh: 1
***** 慢启动阶段接收到新的ACK, cwnd++ *****
KillTimer 11992 ack=99 sendbase=99

```

图 7: 某个数据包丢失后发送端动作

可以看到, 发送端在对应的计时器超时之后进行重发, 这里没有进行快速重传的原因是当前窗口大小只有 2, 不可能收到 3 个重复的 ACK 来激活快速重传机制。并且, 由于有数据包超时, 发送端回到了慢启动状态。

在另外一次文件传输的过程中, 出现了丢包进行快速重传:

```

[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=98 ackNumber=0 checksum=65437 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:552]收到第 98 号数据包
主动丢包
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=99 ackNumber=0 checksum=65436 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:577]收到第 99 号数据包
首次收到该数据包, 将其缓存 当前接收窗口: [98, 129]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=100 ackNumber=0 checksum=65435 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:607]收到第 100 号数据包
首次收到该数据包, 将其缓存 当前接收窗口: [98, 129]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=101 ackNumber=0 checksum=65434 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:640]收到第 101 号数据包
首次收到该数据包, 将其缓存 当前接收窗口: [98, 129]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=102 ackNumber=0 checksum=65433 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:665]收到第 102 号数据包
首次收到该数据包, 将其缓存 当前接收窗口: [98, 129]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=98 ackNumber=0 checksum=65437 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:718]收到第 98 号数据包
首次收到该数据包, 将其缓存 该数据包序号等于目前接收基序号, 窗口移动 5 个单位 当前接收窗口: [103, 134]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=103 ackNumber=0 checksum=65432 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:739]收到第 103 号数据包
首次收到该数据包, 将其缓存 该数据包序号等于目前接收基序号, 窗口移动 1 个单位 当前接收窗口: [104, 135]
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=98 ackNumber=0 checksum=65437 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:778]收到第 98 号数据包
当前接收窗口: [104, 135] 该数据包分组序列号在[recv_base - N, recv_base - 1], 发送ACK, 但不进行其他操作
[Receive]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=104 ackNumber=0 checksum=65431 windowLength=0
[2022/12/25 22:25:38:837]收到第 104 号数据包

```

图 8: 某个数据包丢失后接收端动作

```

===== 拥塞避免阶段 =====
Send Window Size: 5 sendbase: 98 ack: 91 cwnd: 5 ssthresh: 3 cwndFlag: 0
[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=99 checksum=0 windowLength=0
===== 拥塞避免阶段 =====
Send Window Size: 5 sendbase: 98 ack: 99 cwnd: 5 ssthresh: 3 cwndFlag: 0
KillTimer 9117 ack=99 sendbase=98

[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=100 checksum=0 windowLength=0
===== 拥塞避免阶段 =====
Send Window Size: 5 sendbase: 98 ack: 100 cwnd: 5 ssthresh: 3 cwndFlag: 1
KillTimer 9116 ack=100 sendbase=98

[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=101 checksum=0 windowLength=0
===== 拥塞避免阶段 =====
Send Window Size: 5 sendbase: 98 ack: 101 cwnd: 5 ssthresh: 3 cwndFlag: 2
***** 连续三个ack都不是sendBase, 开始提前重传 *****
[快速重传]发送第 98 号数据包 当前发送窗口: [98, 102]
[Send]Packet size=4096 Bytes! FLAG=0 seqNumber=98 ackNumber=0 checksum=65437 windowLength=0
KillTimer 9115 ack=101 sendbase=98

[Receive]Packet size=0 Bytes! FLAG=4 seqNumber=0 ackNumber=102 checksum=0 windowLength=0
===== 快速恢复阶段 =====
Send Window Size: 5 sendbase: 98 ack: 102 cwnd: 5 ssthresh: 2
KillTimer 9113 ack=102 sendbase=98

```

图 9: 某个数据包丢失后发送端进行快速重传

可以看到，在第 98 号包丢失之后，接收端连续 3 个 ACK 都不是 98，快速重传第 98 号数据包，并进入快速恢复阶段。

文件收发完成后，四次握手断开连接

```
[2022/12/25 21:50:38:696]文件接收完毕...

*****

[2022/12/25 21:50:38:735]接收到客户端的断开连接请求，开始第二次挥手，向客户端发送ACK=1的数据包...
[2022/12/25 21:50:38:736]开始第三次挥手，向客户端发送FIN, ACK=1的数据包...
[2022/12/25 21:50:38:739]收到了来自客户端第四次挥手的ACK数据包...
[2022/12/25 21:50:38:739]四次挥手结束，确认已断开连接，Bye-bye...
[2022/12/25 21:50:38:740]程序退出...

D:\C++ Projects\Server\x64\Debug\Server.exe (进程 107620)已退出，代码为 0。
要在调试停止时自动关闭控制台，请启用“工具”->“选项”->“调试”->“调试停止时自动关闭控制台”。
按任意键关闭此窗口...

[2022/12/25 21:50:38:727]文件发送完毕，传输时间为：15s
吞吐率为：123824 Bytes/s

*****

[2022/12/25 21:50:38:735]开始第一次挥手，向服务器发送FIN=1的数据包...
[2022/12/25 21:50:38:736]收到了来自服务器第二次挥手ACK数据包...
[2022/12/25 21:50:38:737]收到了来自服务器第三次挥手FIN&ACK数据包，开始第四次挥手，向服务器发送ACK=1的数据包...
[2022/12/25 21:50:38:739]四次挥手结束，确认已断开连接，Bye-bye...
[2022/12/25 21:50:38:740]程序退出...
```

图 10: 某个数据包丢失后发送端动作

至此，整个过程结束。

四、 总结

在本次实验之中，深入地了解了 TCP 的拥塞控制算法包括 Tahoe 算法、Reno 算法以及 New Reno 算法。同时对于多线程编程以及消息队列的相关知识进行了深入了解。

个人 GitHub 仓库链接: <https://github.com/Skyyyy0920/Computer-Network>

参考文献

- 1、03-计算机网络-第三章-2022.pdf
- 2、上机作业 3 讲解-2022.pdf

NKU