Lab3-2 实验报告

UDP 可靠协议传输

1813265 李彦欣

目录

实验要求	3
协议设计	4
实验代码	10
实验结果	19

实验要求

一、具体要求:

利用数据报套接字在用户空间实现面向连接的可靠数据传输,功能包括:建立连接、差错检测、确认重传。流量控制采用停等机制,完成给定测试文件的传输。 在以上的基础上,将停等机制改成基于滑动窗口的流量控制机制,采用固定窗口大小,支持累积确认,完成给定测试文件的传输。

二、开发环境:

(1) 集成开发环境: Visual Studio 2019

(2) 开发语言: c++

(3) 操作系统: Windows10

协议设计

一、主要协议内容设计:

▶ 数据内容说明:

校验和	数据报文
-----	------

其中数据报文的格式: (序列号表示数据包的序号)

标志位	序列号	数据

对于最后一个包、增加一个字节来保存该数据段的长度。

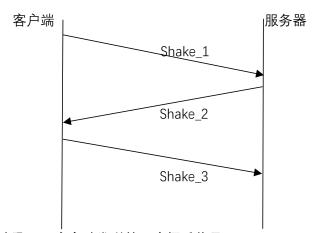
	标志位	序列号	长度位	数据	
- 1					

【数据包的具体长度说明】:

对于一个数据包的长度是有限制的,对于不是最后一个传输的数据包来说最多数据长度为 253 个字节,即数据报文为 256 个字节。对于传输段最后的不完整的数据来说则按具体长度发送。对于非结尾数据包,标志位的倒数第 4 位为 1;对于结尾数据包,标志位的倒数 4,5 位为 1;因为文件传输期间,可能发送的整个数据段不止一个,因此序号位需要在连接未断开时不断递增,否则接收方可能会混淆不同的阶段的数据。

▶ 握手过程:

三次握手过程的大致流程图如下:



步骤一:客户端发送第一次握手信号 shake_1。

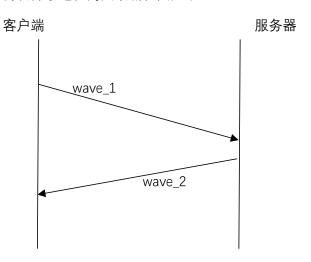
步骤二:服务器端接收后需计算校验和,若收到 shake_1 且校验和等于 0,则开始发送第二次握手信号 shake_2。

步骤三:客户端收到服务器端发来的 shake_2,并计算出校验和正确,开始发第三次握手 shake 3。

步骤四:服务器端接收到第三次握手信号,且计算出校验和正确,那么握手过程成功。

▶ 挥手过程:

两次挥手过程的大致流程图如下:



步骤一:客户端发送第一次挥手信号 wave_1。

步骤二:服务器端接收后需计算校验和,若收到 wave_1 且校验和等于 0,则开始发送第二次挥手信号 wave_2。

步骤三:客户端收到服务器端发来的 wave_2,并计算出校验和正确,则挥手过程成功。

▶ 校验和的计算:

使用上课 PPT 中讲到过的 checksum 函数进行差错检测:

【发送端】:

- 产生伪首部,校验和域段清 0,将数据报用 0 补齐为 16 位整数倍
- 将伪首部和数据报一起看成 16 位整数序列
- 进行 16 位二进制反码求和运算,计算结果取反写入校验和域段

【接收端】:

- 产生伪首部、将数据报用 0 补齐为 16 为整数倍
- 按 16 位整数序列,采用 16 位二进制反码求和运算
- 如果计算结果位全 1,没有检测到错误;否则,说明数据报存在差错在发送包(包括 ACK 和 NAK)还有握手挥手的时候都需要进行校验和的计算,来确保发包是否出错。

▶ 确认重传:

具体的机制意思是在发送一个数据包之后,就开启一个定时器,若是在这个时间内没有收到发送数据的 ACK 确认报文,则对该报文进行重传,在达到一定次数还没有成功时放弃并发送一个复位信号。主要包括累计确认、超时时间计算、快速重传等几个方面。在 3-1 中我采用的是超时重传。

【超时重传】:

对于当前数据包开启一个计时器,如果超时则进行重传,并且选择适当的序列号。 实现出来就体现在当数据包丢包时就会进行超时重传;并且在 ACK/NAK 进行丢包的时候也能进行数据包的超时重传。

在文件传输过程中的超时的设置:

因为在服务端 recvfrom 是进行阻塞接受的,我们先使用库函数将其阻塞时间进行设置,在我们的 TIMEOUT 范围之内。

【出错重传】:

出错重传分为两种:

- 自身的数据包重传,当对方发来的的 NAK 数据包被接收到的时候,我们需要 讲行重传;
- 接收到的 ACK 或者 NAK 数据包校验有问题,无法恢复,则进行重传之前的数据包。

(为了和之前保持一致,重传数据包的的标志位也和之前的标志位相同。)

(如果在挥手和握手期间传递的数据包出错,则从头进行整个挥手握手过程,保证连接信息完整性。)

(握手挥手过程中的丢包因为无法确认和检测,只能进行重新进行握手挥手实现,

并且在挥手中进行超时次数的设置,超过次数认为对方完全断网,自己则进行资源回收后断网。)

▶ ACK 和 NAK 数据包: (3-2 不涉及 NAK,原因见累计确认)

当服务器接收到数据包之后,将对于数据进行校验和计算,对于"校验和"和"数据报文"进行统一的校验操作,其中的 ACK 和 NAK 数据包长度均为 3 字节(包含差错检测位,标志位和序列号,序列号位为其对应的接收包的序号。

如果校验和计算之后的结果是 0, 那么证明没有错误产生,则缓存接收到的数据报文。之后向客户端发送"ACK"数据包, ACK 数据包的标志位的后两位为 1, 其他位都为 0(即 0x03);

如果校验和计算之后的结果不是 0, 那么证明出错了, 那么发送"NAK"数据包, NAK 数据包的标志位后 3 位为 1, 其他位都为 0(即 0x07), 表示接受的数据包出错。

> 传输的具体内容:

首先我们会将文件名作为一个单独的数据段发送过去,之后发送整个文件的数据段,在接收端接收到两端数据之后,就可以根据文件名进行数据解析工作,或者在本地存储数据。

lab3-2 的补充协议部分

▶ 滑动窗口:

该协议允许发送方在停止并等待确认前可以连续发送多个分组。由于发送方不必每发一个分组就停下来等待确认,因此该协议可以加速数据的传输。但它也受限于在流水线中未确认的分组不能超过最大窗口数。不同于 3-1 实现的停等协议的是,之前是一个一个连续地发送,相当于滑动窗口的窗口大小等于 1。

在发送端,窗口内的分组序号对应的数据分组是可以连续发送的。窗口内的数据分组有:

- 已发送但尚未得到确认
- 未发送但可以连续发送
- 已发送且已得到确认,但窗口中本序号的前面还有未得到确认的数据分组

滑动窗口法要求各数据分组按顺序发送,但并不要求确认按序返回。一旦窗口前 面部分的数据分组得到确认,则窗口向前滑动相应的位置,落入窗口中的后续分 组又可以连续发送。

在本次程序中,对于发送方我们设定一个大小为 WINDOW_SIZE 的序号窗口,其中的数据为已经发送确还未确认的。如果窗口未满,则我们可以继续发送数据包;如果窗口满了,则需要等待 ACK 确认后窗口的减小,之后才能发送数据包。对于一个数据段的结束,因为窗口此时不能继续扩大,因此我们需要做特殊的标

记处理,此时只允许缩小窗口等待全部数据包确认,则可以退出发送函数。

➢ GO—BACKN

整体的 GBN 协议设计,采用 while 循环来回调换 recv 和 send 进行实现,避免了使用线程导致的繁琐。具体含义是对于每一个发送的数据包,记录了他发送出去的时间,存储在一个队列里 timer_list 中,之后根据当前 clock()-最初发送的时间来判断队首的包是否发送超时,若超时则需要进行回退重发,并且清空队列;如果未超时收到包,则需要弹出队列队首,即更新计时器。

▶ 累计确认:

由于使用累计确认策略,我们将不会在接收方进行 NAK 包的设定。只有当当前序号之前的所有包都接收到了,发送这个序号对应的 ACK 包,否则即使接受到了之后的包,也只会发送之前连续接受到的正确的包的 ACK。

▶ 整体实现思路:

对于上层应用程序发送来的数据段,首先进行各个发送包的封装,开始流水线的式的进行数据的发送,在发送窗口未填满时,边发送边进行接收检测,查看对方的是否有累计确认状态码发送过来。对于一个累计确认状态的序号高于当前的base 序号的包,则进行发送窗口的滑动,并且更新定时器,继续数据包发送。在对方 ACK 包丢失的情况下,我们需要处理队列 timer_list 的出队个数,我们通过创建一个 bool 型的数组来实现在队列中的序号这样可以快速地进行查找。

其中窗口大小和 ip 地址和文件名都可以进行输入。

▶ 发送窗口是否已满的判断:

因为我们设定的序列号只有一个 char 型大小(8 比特),因此存在序号重复的可能,使得 ACK 序号和发送方窗口是否已满的判断很难通过 base 和 nextpacknum 判断,因此我们可以利用前面提到的 timer_list 的长度和变换进行判断,使得此问题可以得到处理。

▶ 传输时间和平均吞吐率:

从调用开始传包的函数开始计时,到调用结束也结束计时,定义 clock_t start, end,time;按照 time = (end - start) / CLOCKS_PER_SEC 计算出 time 得到具体的时间。

平均吞吐率根据公式: $x = \frac{C}{t}$

其中其中 C 为完成的任务总量, 而 t 为完成这些任务所需要的总时间。

所以在本次程序中,平均吞吐率=length *8/ 1000 / time 单位是: "kbps" (其中 length 为文件的长度)

实验代码

【客户端】:

▶ 先定义一些常量、比如数据段的长度和 ACK 等一些标志的字符。

```
#pragma comment(lib, "Ws2_32.1ib")
   #include <winsock2.h>
   #include <stdio.h>
   #include (fstream)
   #include <string>
 【//即数据报文为256个字节。
  using namespace std;
   const int Mlenx = 253;
 □//如果最后一个数据包长度为253字节时,整个报文的长度可能达到257字节,
□//因此再接受的时候需要统一按照257字节接收
const unsigned char ACK = 0x03;//都是不可变的无符号字符
  const unsigned char NAK = 0x07;
  const unsigned char LAST_PACK = 0x18;
   const unsigned char NOTLAST_PACK = 0x08;
   const unsigned char SHAKE_1 = 0x01;
   const unsigned char SHAKE_2 = 0x02;
  const unsigned char SHAKE_3 = 0x04;
 const unsigned char WAVE_1 = 0x80;
   const unsigned char WAVE_2 = 0x40;
const int TIMEOUT = 1000;
   char buffer[200000000];
   SOCKADDR_IN serverAddr, clientAddr;
```

计算校验和:返回为0则校验正确。

```
### Description of the image o
```

▶ 握手函数:

```
Evoid shake_hand() {//开始握手
     while (1) {
         char tmp[2]; //发送数据的缓冲区,第一位仍然是存入校验和,进行校验和的计算
         tmp[1] = SHAKE_1;//发送第一次握手
         tmp[0] = cksum(tmp + 1, 1);
         sendto(client, tmp, 2, 0, (sockaddr*)&serverAddr, sizeof(serverAddr)); int begintime = clock();//记录时间
         char recv[2];
         int lentmp = sizeof(clientAddr);
         int fail_send = 0;
         while (recvfrom(client, recv, 2, 0, (sockaddr*)&serverAddr, &lentmp) == SOCKET_ERROR)
             if (clock() - begintime > TIMEOUT) {
                fail_send = 1;
                break;
         //接受shake_2并校验
         if (fail_send == 0 && cksum(recv, 2) == 0 && recv[1] == SHAKE_2) {
                 tmp[1] = SHAKE_3;
                 tmp[0] = cksum(tmp + 1, 1);
                 sendto(client, tmp, 2, 0, (sockaddr*)&serverAddr, sizeof(serverAddr));
```

▶ 挥手函数:

```
Evoid wave_hand() {
     int tot_fail = 0;//记录总的失败传递数
     while (1) {
         char tmp[2];
         tmp[1] = WAVE_1;
         tmp[0] = cksum(tmp + 1, 1);//发送第一次挥手
         sendto(client, tmp, 2, 0, (sockaddr*)&serverAddr, sizeof(serverAddr));
         int begintime = clock();
         char recv[2];
         int lentmp = sizeof(serverAddr);
         int fail_send = 0;
          \begin{tabular}{ll} while & (recvfrom(client, recv, 2, 0, (sockaddr*)\&serverAddr, \&lentmp) == SOCKET\_ERROR) \\ \end{tabular} 
              if (clock() - begintime > TIMEOUT) {
                 fail send = 1;
                 tot_fail++;
         if (fail_send == 0 && cksum(recv, 2) == 0 && recv[1] == WAVE_2)
             break;
             if (tot_fai1 = 3) {//三次失败
                 printf("挥手失败...");
                 break;
```

➤ 具体发包函数:进行滑动窗口的实现,用一个 in_list 数组来实现对应序号的数据包是否在窗口中,用一个队列 timer_list 存入窗口中的数据包发出去的时间点和序列号。其中具体的每次发送数据还是需要去调用 send_package()函数,最后打印出发送过程的进度条。

```
bool in_list[UCHAR_MAX + 1];//序列号编号256
pvoid send_message(char* message, int lent) {//lab3-2
    queue<pair<int, int>> timer_list://存入timer记录发送出去的时间点, order
     int leave_cnt = 0;
    static int base = 0;
     int has_send = 0;//已发送未确认
     int nextseqnum = base;
     int has_send_succ = 0;//已确认
     int tot_package = lent / Mlenx + (lent % Mlenx != 0);//确定发包数,是否加最后一个包
        if (has_send_succ == tot_package) // 先判断是否已全部发送成功
        if (timer_list size() < WINDOW_SIZE && has_send != tot_package) {</pre>
            send_package(message + has_send * M1enx,
              has_send == tot_package - 1 ? lent - (tot_package - 1) * Mlenx : Mlenx, //是最
               nextseqnum % ((int)UCHAR_MAX + 1),//序列号
              has_send == tot_package - 1);//是否是最后一个包
            timer_list push(make_pair(clock(), nextseqnum % ((int)UCHAR_MAX + 1)));//开始计时
            in_list[nextseqnum % ((int)UCHAR_MAX + 1)] = 1;//并记录序列号,进入窗口的记为1
           nextseqnum++;
           has_send++;
        //使用了while循环来回调换recv和send进行实现,避免了使用线程导致的繁琐。
        //一个累计确认状态的序号高于当前的base序号的包,则进行发送窗口的滑动,
        char recv[3];
        int lentmp = sizeof(serverAddr);
//窗口满了就等待ack确认后窗口减小,才能继续发送
```

之后等待 ACK 的确认,采用的是累计确认的方法。同时也需要检查是否超时,超时则需要进行回退重发,并且更新一下队列;若未超时,则弹出队列中的第一个元素表示将计时器进行一下更新。

```
(recvfrom(client, recv, 3, 0, (sockaddr*)&serverAddr, &lentmp) != SOCKET_ERROR &&
   recv[1] == ACK && in_list[(unsigned char)recv[2]]) {//recv2是序列号,接收ACK
   //累计确认
   while (timer_list.front().second != (unsigned char)recv[2]) {//队列中第一个元素的
      has_send_succ++;//已确认
base++;//窗口移动
      in_list[timer_list.front().second] = 0;//存入第一个元素的序列号,不在窗口,记
       timer_list.pop();//删除第一个元素
   in_list[timer_list.front().second] = 0;//对应的序列号,不在窗口内,记为0
   has_send_succ++;
   base++:
   leave_cnt = 0;
   timer_list.pop()://删除第一个元素
    //超时后进行回退重发,并且清空队列
   if (clock() - timer_list.front().first > TIMEOUT) {//当前clock()判断队首的包是否
      nextseqnum = base;//回退到base
      leave_cnt++;
      has_send -= timer_list.size();//减去现在队列中的元素个数,缩小窗口等待的数据包
      //未超时收到包,则需要弹出队列队首,即更新计时器。
while (!timer_list.empty()) //不为空
timer_list.pop();//删除第一个元素
if (base % 100 == 0)
   printf("此文件已经发送%.2f%%\n", (float)base / tot_package * 100);
```

send_package()单次发包的函数:

> 主函数部分:包含 socket 套接字的创建和连接建立和发包的调用主要过程。

```
⊟int main() {
    WSADATA wsadata;
    int error = WSAStartup(MAKEWORD(2, 2), &wsadata);
    if (error) {
        printf("init error");
        return 0;
       printf("请输入接收方ip地址:\n");
        getline(cin, serverip);
        if (inet_addr(serverip.c_str()) == INADDR_NONE) {//c_str()可以得到ip的一个char*参数
            printf("ip地址不合法! \n");
    int port = 11451;
    serverAddr. sin_family = AF_INET;//使用ipv4
    serverAddr.sin_port = htons(port);
    serverAddr.sin_addr.s_addr = inet_addr(serverip.c_str());//得到输入的ip
    client = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
    int time_out = 1;//lms超时
    setsockopt(client, SOL_SOCKET, SO_RCVTIMEO, (char*)&time_out, sizeof(time_out));
    if (client == INVALID_SOCKET) {
        printf("creat udp socket error");
        return 0;
```

实验 3-2 需要输出传输时间和平均吞吐率,具体计算说明见协议设计,计算过程见以下的代码中。

```
printf("请输入要发送的文件名:");
             cin >> filename;
             ifstream fin(filename.c_str(), ifstream::binary);
            if (!fin) { ... }
unsigned char t = fin.get();
               buffer[len++] = t;
                t = fin.get();
            fin. close();
             break;
        printf("请输入发送窗口大小: \n");
        cin >> WINDOW_SIZE;
        WINDOW_SIZE %= UCHAR_MAX; //防止窗口大小大于序号域长度
        printf("连接建立中...\n");
        shake_hand();
        printf("连接建立完成。 \n正在发送信息...\n");
       clock_t start, end, time;
       send_message((char*) (filename.c_str()), filename.length()); printf("文件名发送完毕,正在发送文件内容...\n"); start = clock();
       send_message(buffer, 1en);
        end = clock();
       time = (end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
printf("发送的文件bytes:%d\n", len);
cout << "传输时间为: " << (double)time << "s" << end1;
cout << "平均吞吐率为: " << len*8 / 1000 / (double)time << "kbps" << end1;
printf("文件内容发送完毕。\n 开始断开连接...\n");
I
        wave_hand();
        printf("连接已断开。");
        closesocket(client);
        WSAC1eanup();
        return 0;
```

【服务器端】:

其中校验和的计算函数、主函数和程序头部定义的一些常量,比如数据段的长度和 ACK 等一些标志字符和客户端完全相同。因此不再阐述。

▶ 等待握手函数:与客户端那边的 shake_hand 函数相对应。

等待挥手函数:与客户端那边的 wave hand 函数相对应。

```
| The second of the second of
```

具体接收数据的函数:由于使用累计确认策略,我们将不会在接收方进行 NAK 包的设定。只有当当前序号之前的所有包都接收到了,发送这个序号对应的 ack 包,否则即使接受到了之后的包,也只会发送之前连续接受到的正确的包

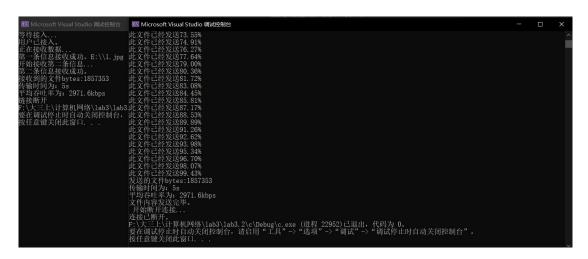
的 ACK。

```
□void recv_message(char* message, int& len_recv) {
     char recv[M1enx + 4];
     int lentmp = sizeof(clientAddr);
     1en_recv = 0;//记录文件长度
     while (1) {
            memset(recv, 0, sizeof(recv));
            while (recvfrom(server, recv, Mlenx + 4, 0, (sockaddr*)&clientAddr, &lentmp) == S
            char send[3];
            int flag = 0;
            if (cksum(recv, M1enx + 4) == 0 && (unsigned char)recv[2] == last_order) {
                last_order++;
            send[1] = ACK;//标志位
            send[2] = last_order - 1;//序列号
             send[0] = cksum(send + 1, 2);//校验和
             sendto(server, send, 3, 0, (sockaddr*)&clientAddr, sizeof(clientAddr));//发送ACK[
                break;
```

接收时也需要考虑是否是最后一个包的情况,最后一个包的长度需要注意,因为 长度的值是用 char 型来存储的,所以需要进行转换。

实验结果

手动输入 ip 地址进行绑定,输入需要进行传输的文件路径,再输入窗口的大小,回车之后便开始传输,先传文件名,再传具体的文件内容。



通过在两端的文件 bytes 数来确认是否传输成功, 另外打开接收到的文件在本地的路径, 也可以进行检查。在最后会显示出传输时间和平均吞吐率, 进行一下传输性能的测试。

