计算机网络实验报告

实验3-2:基于UDP服务设计可靠传输协议并编程实现

2110937 赵康明 计算机科学与技术

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,支持累积确认,完成给定测试文件的传输。

- (1) 实现单向数据传输(一端发数据,一端返回确认)。
- (2) 对于每个任务要求给出详细的协议设计。
- (3) 完成给定测试文件的传输,显示传输时间和平均吞吐率。
- (4) 性能测试指标: 吞吐率、延时, 给出图形结果并进行分析。
- (5) 完成详细的实验报告(每个任务完成一份,主要包含自己的协议设计、实现方法、遇到的问题、实验结果,不要抄写太多的背景知识)。
- (6) 编写的程序应该结构清晰,具有较好的可读性。
- (7)提交程序源码、可执行文件和实验报告。

2.协议设计

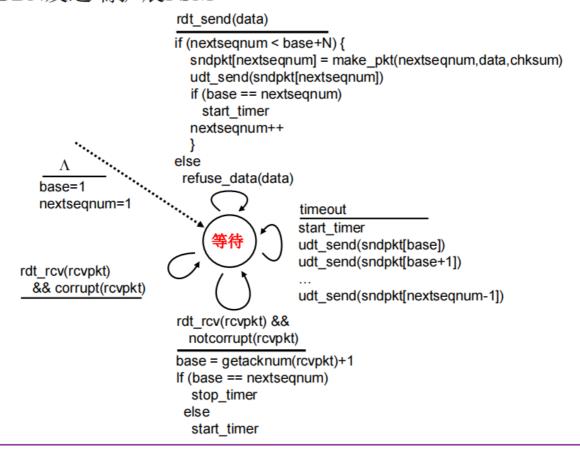
GBN (GO-Back-N)介绍: 在实验3-1中我们实现的传输是基于停等机制的信息传输算法,停等机制为发送方和接收方收到指定序列号的ACK包后才能进行下一轮包的传输。而本次实验要求我们使用GBN进行传输,允许发送端发出N个未得到确认的分组需要增加序列号范围。分组首部中增加k位的序列号,序列号空间为[0,2k-1]采。采用累积确认,接收序列号落在滑动窗口中的ACK数据包。发送端设置定时器,定时器超时时,重传所有未确认的分组.

GBN的示意图如下



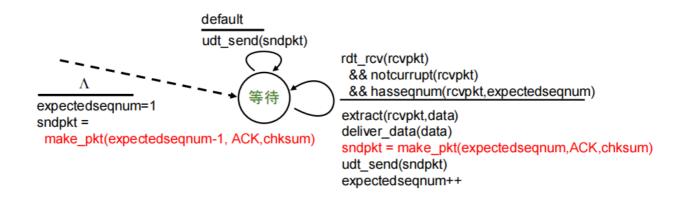
• GBN发送端状态机

GBN发送端扩展FSM



状态机为我们的编程提供了实现思路:当窗口大小仍有剩余时,我们将持续打包发送消息。如果窗口大小不够,那么我们将进入等待,直到接收到新的ACK序号,并根据序号调整发送端的基址base为ack+1,或等待超时,将缓冲区中的包重新发送。

- GBN接收端状态机
 - GBN接收端扩展FSM
 - ▶ 只使用ACK,确认按序正确接收的最高序号分组
 - · 会产生重复的ACK,需要保存希望接收的分组序号 (expected segnum)
 - ▶ 失序分组(未按序到达)处理
 - 不缓存、丢弃
 - · 重发ACK, 确认按序正确接收的最高序号分组



接收端:不断接收发送过来的数据包,并确认按序接收的最高的序号分组。

3 代码实现

3.1 全局变量

为了实现GBN协议, 我定义并维护了如下全局变量:

1.base:表示当前基序号

2.nextseqnum:表示将要发送的包的序号

3.send_not_check:为了实现超时重传所有已发送但未确认的数据包,设计了一个容器模板类 send_not_check,将已发送但未确认的数据包保存于其中,待到超时的时候将从其中发送。

3.2 发送方

本次修改如下:

1.send_packet:发送数据包函数,用于不断发送数据包

```
void send_packet(char *msg,int len)
{
    while (nextseqnum >= base + WND)
    {
        continue;
    }
    Packet*packet=new Packet;
```

```
packet->header.seq = nextseqnum;
    packet->header.len = len;
    packet->header.checkSum = 0;
    if (len < MAX_DATA_LENGTH)</pre>
        packet->header.flag = LAS;
    memcpy(packet->Msg, msg, len);
    u_short chksum= cal_ck_sum((u_short*)packet, sizeof(packet->header) + len);
    packet->header.checkSum = chksum;
    // 压入缓冲区
    buffer_lock.lock();
    send_not_check.push_back(packet);
    //发送消息
    buffer lock.unlock();
    sendto(client, (char*)packet, (sizeof(HeadMsg) + len), ∅,
(sockaddr*)&router_addr, rlen);
    print_lock.lock();
    cout << "向服务器发送数据包";
    cout << " seq:" << packet->header.seq << " ack: " << packet->header.ack << "</pre>
type: " << packet->header.flag <<" checksum: " << packet->header.checkSum << endl;</pre>
    print_lock.unlock();
    if (base == nextseqnum)
        my_timer.start_timer();
        nextseqnum +=1;
}
```

2.recv_thread: 这个函数用于接收接收端返回的ACK数据包,通过累计确认的方式接收ACK数据包,将基址base调整到已接收数据包最高的下一个位置。同时启动计时器,若计时器超时,则重发所有存在send_not_check中的所有数据包,并重新启动计时器。

```
ioctlsocket(client, FIONBIO, &mode);
char* recv_buffer = new char[sizeof(HeadMsg)];
HeadMsg* header;

while (true) {
   if (send_over) {
      mode = 0;
      ioctlsocket(client, FIONBIO, &mode);
      delete[]recv_buffer;
      return;
   }
   while (recvfrom(client, recv_buffer, sizeof(HeadMsg), 0,
(sockaddr*)&router_addr, &rlen) <= -1) {
      if (send_over) {
            mode = 0;
            ioctlsocket(client, FIONBIO, &mode);
      }
}</pre>
```

```
delete[]recv_buffer;
                return;
            }
            if (my_timer.time_out()) {
                for (auto packet : send_not check) {
                    sendto(client, (char*)packet, sizeof(HeadMsg) + packet-
>header.len, 0, (sockaddr*)&router_addr, sizeof(SOCKADDR_IN));
                    print lock.lock();
                    cout << "超时重传数据包,首部为: seq:" << packet->header.seq <<
", ack:" << packet->header.ack << ", flag:" << packet->header.flag << ",
checksum:" << packet->header.checkSum << ", len:" << packet->header.len << endl;</pre>
                    print_lock.unlock();
                my_timer.start_timer();
            }
        header = (HeadMsg*)recv_buffer;
        int chksum = cal_ck_sum((u_short*)recv_buffer, sizeof(HeadMsg));
        if (chksum != 0) {
            continue;
        else if (header->flag == ACK) {
            int recv_num = header->ack + 1 - base;
            for (int i = 0; i < recv_num; i++) {
                buffer_lock.lock();
                if (send_not_check.size() <= 0) {</pre>
                    break;
                }
                delete send_not_check[∅];
                send_not_check.erase(send_not_check.begin());
                buffer lock.unlock();
            }
            base = header->ack + 1;
            print_lock.lock();
            cout << "接收到来自服务器的数据包,首部为: seq:" << header->seq << ",
ack:" << header->ack << ", flag:" << header->flag << ", checksum:" << header-</pre>
>checkSum << ", len:" << header->len << ", 剩余窗口大小:" << WND - (nextseqnum -
base) << endl;</pre>
            print_lock.unlock();
       if (base != nextseqnum) {
            my_timer.start_timer();
        }
        else {
            my_timer.stop_timer();
        }
   }
```

3.3接收方

接收方所需要做的为不断接收发送过来的数据包并回应相应的ACK数据包,只按序接收正确的数据包。

```
void recv_file() {
   bool file_finish = false;
   int expectedseqnum = 1;
   HeadMsg header;
   // 接收缓冲和发送缓冲
   char* recv_buffer = new char[MAX_DATA_LENGTH+ sizeof(header)];
   char* send buffer = new char[sizeof(header)];
   memset(recv_buffer, 0, MAX_DATA_LENGTH + sizeof(header));
   memset(send_buffer, 0, sizeof(header));
   // 先初始化一下send buffer
   header.ack = ACK;
   header.checkSum = cal_ck_sum((u_short*)&header, sizeof(header));
   ioctlsocket(server, FIONBIO, &unblockmode);
   clock_t start=clock();
   while (true) {
       int result;
       while ((result = recvfrom(server, recv_buffer, MAX_DATA_LENGTH +
sizeof(header), 0, (sockaddr*)&router_addr, &rlen)) <= 0) {</pre>
           if (file_finish == true && clock() - start > MAX_WAIT_TIME) {
               cout << "长时间没有接收到报文, 断开连接";
               delete[]send_buffer;
               delete[]recv buffer;
               ioctlsocket(server, FIONBIO, &blockmode);
               return;
           }
       }
       // 得到数据头
       memcpy(&header, recv_buffer, sizeof(header));
       cout << "接收到长度为" << result << "字节的数据报,头部为: ";
       cout << "seq: " << header.seq << " ack: " << header.ack << " flag: " <<</pre>
header.flag << " checksum: " << header.checkSum << " length: " << header.len <<
end1:
       u_short chksum = cal_ck_sum((u_short*)recv_buffer, result);
       // 校验和不对
       if (chksum != 0) {
           int n = sendto(server, send_buffer, sizeof(HeadMsg), ∅,
(sockaddr*)&router_addr, sizeof(SOCKADDR_IN));
           cout << "数据报校验和出错" << endl;
           continue;
       }
       // 接收到一个数据报文
       else if (header.seq == expectedseqnum) {
           // 发回一个ack
           HeadMsg reply_header;
           reply header.ack = expectedseqnum;
           reply header.flag = ACK;
           memcpy(send_buffer, (char*)&reply_header, sizeof(reply_header));
           chksum = cal_ck_sum((u_short*)send_buffer, sizeof(reply_header));
           ((HeadMsg*)send_buffer)->checkSum = chksum;
           int n = sendto(server, send_buffer, sizeof(reply_header), ∅,
(sockaddr*)&client_addr, sizeof(SOCKADDR_IN));
           cout << "发送ACK报文:" << "seq: " << reply_header.seq << " ack: " <<
```

```
reply_header.ack << " flag: " << reply_header.flag << " checksum: " << chksum << "
length: " << reply header.len << endl;</pre>
            expectedseqnum++;
           memcpy(message + messagepointer, recv_buffer + sizeof(header),
header.len);
           messagepointer += header.len;
            //cout << "数据报成功获取" << endl;
            // 最后一个报文到了
            if (header.flag==LAS) {
               file_finish = true;
                start = clock();
                cout << "文件接收完毕" << endl;
                return;
            }
        }
       else {
            sendto(server, send_buffer, sizeof(HeadMsg), ∅,
(sockaddr*)&client addr, sizeof(SOCKADDR IN));
   delete[]send_buffer;
   delete[]recv_buffer;
   ioctlsocket(server, FIONBIO, &blockmode);
}
```

4.实验结果

实验结果展示如下: 超时重传机制: 我们可以发现, 当滑动窗口剩余大小为0时, 且长时间无法收到缓冲区中的数据包对应的ACK, 那么将等待超时后将缓冲区中所有的数据包重新发送。

以下展示各个文件传输结果的成功图像:

1.jpg:

*******传输日志****** ********

本次传输报文总长度: 1859584字节

共有: 7265个报文段分别转发

本次传输时间: 1.251秒

本次传输吞吐率: 1.48648e+06字节/秒

服务端: 第三次挥手发送成功 服务器: 收到第四次挥手消息

成功发送确认报文

断开连接

请输入文件名称:1.jpg 文件已成功下载到本地

2.jpg:

客户端: 第四次挥手发送成功 *******传输日志****** *******

本次传输报文总长度: 5902336字节

共有: 23057个报文段分别转发 本次传输时间: 2.542秒

本次传输吞吐率: 2.32193e+06字节/秒

服务端:第二次挥手发送成功服务端:第三次挥手发送成功 服务器: 收到第四次挥手消息

成功发送确认报文

断开连接

请输入文件名称:2.jpg 文件已成功下载到本地

C:\Users\zhaokangming\source\repos\Client\ C:\Users\zhaokangming\source\repos\Server\Deb

3.jpg:

*******传输日志****** *******

本次传输报文总长度: 11972608字节

共有: 46769个报文段分别转发

本次传输时间: 4.512秒

本次传输吞吐率: 2.6535e+06字节/秒

服务端:第二次挥手发送成功 服务端:第三次挥手发送成功 服务器:收到第四次挥手消息

成功发送确认报文

断开连接

请输入文件名称:3.jpg 文件已成功下载到本地

helloworld.txt:

接收到来目服务器的数据包,百部为: seq:服务端:第二次挥手发送成功

接收到来自服务器的数据包,首部为: seq:服务端:第三次挥手发送成功

客户端:第一次挥手发送成功客户端:收到第二次挥手消息 客户端: 收到第三次挥手消息

客户端: 第四次挥手发送成功 *******传输日志******

******** 本次传输报文总长度: 1658880字节

共有: 6481个报文段分别转发

本次传输时间: 1.219秒

本次传输吞吐率: 1.36085e+06字节/秒

服务端: 第三次挥手发送成功

第四次挥手消息接收延迟,.准备重发二三次挥号

服务端: 第二次挥手发送成功 服务端: 第三次挥手发送成功 服务器: 收到第四次挥手消息

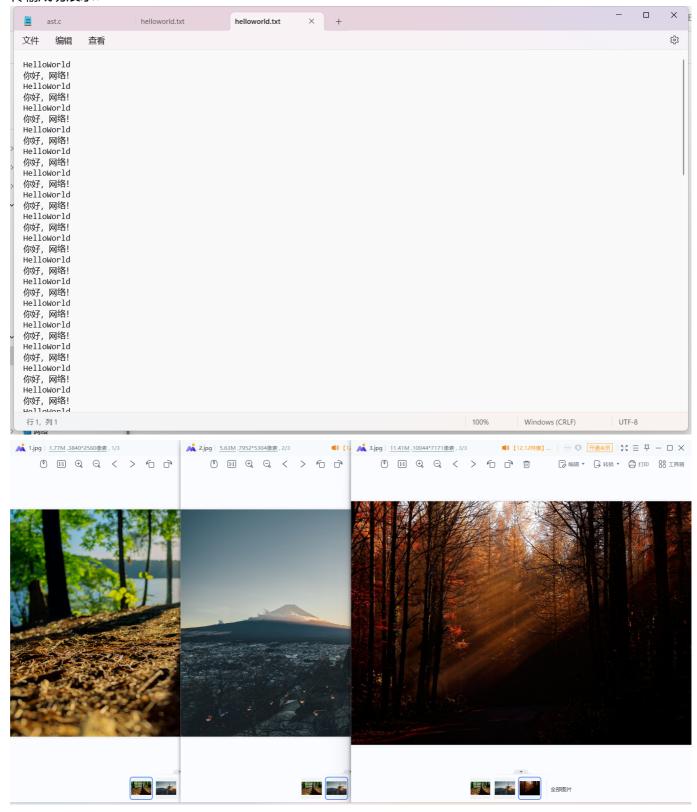
成功发送确认报文

断开连接

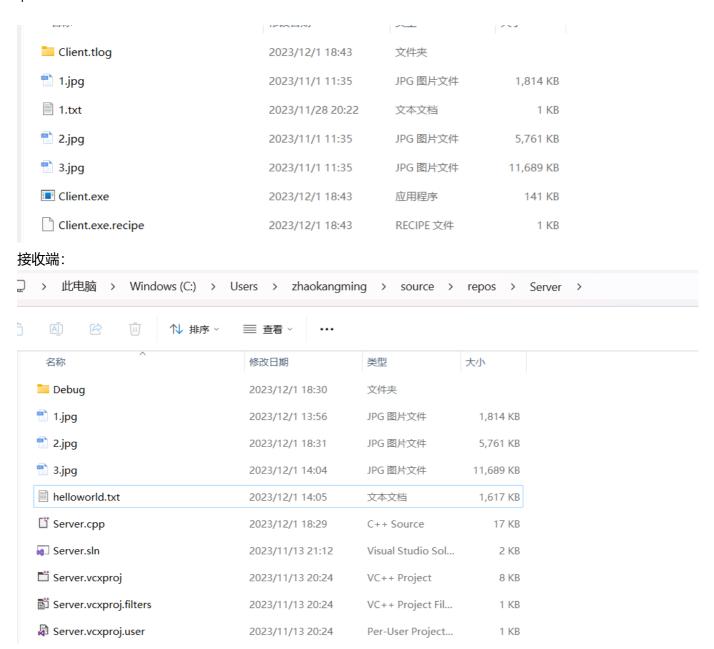
请输入文件名称:helloworld.txt

文件已成功下载到本地

传输成功展示:



发送端:



可以发现接收端的文件大小和发送端的文件大小一致,点开文件查看无数据损坏丢失等情况。

4.实验总结

本次实验完成了GBN信息传输协议,并采用累积确认的方式对发回的数据包进行验证。传输效率与停等协议相比有了巨大的提高。