学号: 2111252 姓名: 李佳豪

代码链接:https://github.com/FondH/cn/tree/StableUdp-Part3

UDP可靠传输-Part03

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。

UDP可靠传输-Part03

SR实验要点

报文设计

程序设计

发送端

接受端

实验结果

实验数据

输出日志

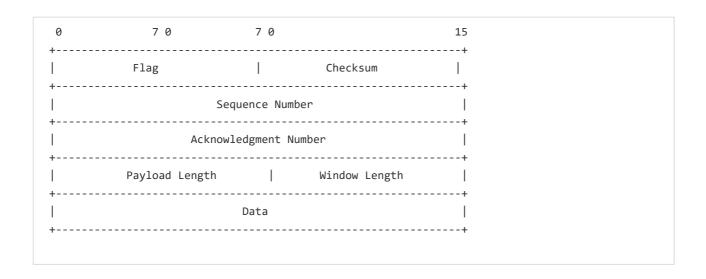
思考、分析

SR实验要点

- 1. 同GBN一样的滑动窗口机制,只是选择确认机制下,当接受线程收到一个窗口范围内ack时只将对应数据包进行确认,而不继续将之前所有数据包累计确认。
- 2. 超时重传,仅仅对窗口内已经发送,但未被确认的数据包发送。
- 3. 接收端的接受,也需要自己的窗口,本次实验默认于发生端相同;接受当前窗口内的包,并发出ack。
- 4. 握手与挥手: 和上一次实验一样为了保证**传输通道的可靠**,增加一个**三次握手状态机**;而**二次挥手**嵌入在文件传输的结尾,在发送端发送到最后一个数据包时,将这个包报头的FLAG的FIN置位,意思将发送完毕,之后等待接收端回复[FIN, ACK]后结束发送线程

报文设计

和GBN报文完全一致



字段名称	大小(位)	描述	
Flag	16	0 RE St Status SYN ACK FIN	
Checksum	16	整个报文的校验和	
Sequence Number	32	报文的序列号	
Acknowledgment Number	32	确认序列号	
Payload Length	16	Data的长度	
WindowLength	16	窗口大小	
Data		实际数据	•

程序设计

发送端

1. Sender类成员,同GBN完全一致

- 2. **窗口缓存区**,窗口本质是由sender->base+Window决定,维护一个队列将记录窗口内**已经发送**的数据包
 - data存储了这些数据包,由发送线程进行push, waitAck对应着这些数据包是否被确认,数据包刚被push进入时,对应的waitAck置0;

■ SRpop(const Udp& value),参数是接收到数据包,根据其中ack匹配当前队列中数据包,将其waitAck的值置为,若使得窗口内第一个数据包置为,则表示窗口可以移动,于是进一步扫描移动的步长,并pop已经确认的数据包。

```
class pQueue{
public:
   vector<Udp*> data;
   vector<bool> waitAck;
    // return n 窗口移动n位 0 ack确认,窗口未移动 -1未Ack成功
   int SRpop(const Udp& value) {
       int indx = 0;
       while (indx < this->data.size()) {
           if (indx >= data.size() | indx >= waitAck.size())
               break:
           //找到value对应下标
           if (value.header.ack == data[indx]->header.seq + 1)
               break;
           indx++;
       }
       if (indx >= data.size() || indx >= waitAck.size())
           return -1;
       this->waitAck[indx] = 1;
      // 若indx是0,表示窗口最左侧数据包确认,可以移动窗口
       if (!indx) {
           while (indx < data.size() && indx < waitAck.size() &&</pre>
                                                                                 this-
>waitAck[indx])
               indx++;
           for (int i = 0; i < indx; i++)
               this->pop();
           return indx;
       }
        return 0;
    . . . . . .
};
```

3. 发送线程:

- 将窗口内的数据按照序列发送,之后将其放入一个缓存区等待被ACK;同时还需要在超时重传时对超时的包进行重新发送;重传时只需将窗口缓存区,也就是上一部分中维护的队列中,waitAck仍然是0的进行发送;
- 此外,关于ST、END的作用: Sender发送的第一个包包含文件的描述信息,设为ST包,发送的最后一个包是Fin包,既包含文件最后一部分,也意味着**二次挥手的开始**;
- 最后关于ack和seq的设置,ack本次实验无用,而seq从0开始递增,使得让每一个数据包有了**唯一编码。**

代码除重传部分代码外,和GBN完全一致,具体见Sender.h文件220行

```
DWORD WINAPI SRSendHandle(LPVOID param) {
    //重传
    if (FIN || s->Re) {
```

4. 接受线程:

- 接受ACK包,将**对应**的存在缓存区内**待确认**的包进行确认,将对应窗口缓存区的waitAcck置位,这些操作均在SRpop(*dst_package)完成,根据它的返回值,若-1则表示该数据包不在当前窗口范围内,当抛弃;若返回0,则表示该数据包是当前窗口内的,但未引起窗口移动;返回大于n(n>0)表示数据包属于当前窗口内,且窗口需要移动n;
- 另外,它负责超时,之后通知发送线程进行重发

```
DWORD WINAPI SRReciHandle(LPVOID param) {
   while (true) {
        while (recvfrom(s->s, ReciBuffer, PacketSize, 0, (struct sockaddr*)s->dst_addr,
&dst_addr_len) <= 0){</pre>
            if (clock() - s->timer > 5 * MAX_TIME) {
               s->timer = clock();
                s\rightarrow Re = 1;
            }
        }//解析包
        Udp* dst_package = (Udp*)ReciBuffer;
        if (
            (dst_package->cmp_cheksum())
            && (dst_package->header.get_Ack())
        {
            int rst = s->watiBuffer.SRpop(*dst_package);
            cout << dst_package->header.ack << " buffer: " << s->watiBuffer.data.size()
                << " rst: " << rst;
            switch (rst) {
            case -1:
                //ACK在窗口范围外
                cout << endl;</pre>
                print_udp(*dst_package, 3);
                break;
            case 0:
                //ACK可以确认,但第一个包没确认 因此窗口不移动
                cout<< endl;</pre>
                print_udp(*dst_package, 2);
                break;
            default:
                s->base += rst;
```

```
cout << " window --> " << rst<<" base " <<s->base<< endl;
s->timer = clock();
print_udp(*dst_package, 2);
break;
}
...
}
```

接受端

接收端和GBN、停等不同的是,他也有窗口的概念,需要将收到的数据包seq值进行检测,确认是否在当前窗口范围内,是则将数据加入缓冲区(缓冲区机制见下面1),而接收端的窗口定义,也是[base - base+N],这里base随着接收到的数据不断增加,N则是规定的窗口大小(默认同发送端一致)

- 1. 接受窗口缓存区: 本质是队列
 - push(Udp* u): 函数保证了push进入的数据包按照其Header的seq从小到大
 - rpop(char ** iter): 将队列里从第一个元素开始连续的数据包进行pop,同时利用*iter,将这些连续包的数据段写入*iter指向的空间。

```
class rQueue {
public:
   vector<Udp*> data;
   //保证从小到大 return 0: 成功; -1: 重复
   int push(Udp* u) {
       auto it = lower_bound(data.begin(), data.end(), value,
           [](const Udp* a, const Udp* b) {
           return a->header.seq < b->header.seq;
       });
       data.insert(it, value); // 在找到的位置插入新元素
   int rpop(char** iter) {
       int indx = 0;
       while (indx< data.size()) {</pre>
           //连续的区间写入
           memcpy(*iter, data[indx]->payload, data[indx]->header.data_size);
           *iter += data[indx]->header.data_size;
           if (data.size() == 1)
               break;
           // 检查下一个元素是否存在且序列连续
           if (indx + 1 < data.size() && data[indx]->header.seq + 1 != data[indx + 1]-
>header.seg)
               break;
           if (indx + 1 == data.size())
               break;
           indx++;
       for(int i=0;i<=indx;i++) //进行前面的pop
           this->pop();
       return ++indx;
    }
```

2. 接受线程:

- 对接收的dst seq, 大于窗口右端点的直接丢弃, 因为这超出了接收端模拟的数据处理速度;
- 若小于右端点,说明存在Ack丢失或者延迟,那么对这个dst_seq发送对应的ack包,以保证发送端窗口正确移动;
- 若在窗口区间内部,调用qbuffer.push()操作将数据包加入缓冲区,此时做一次判断,若这个数据包是窗口左端点,调用qbuffer.rpop(&iter)进行窗口的移动 -- 将窗口内连续的包进行pop、写入文件buffer;

核心代码如下:

```
DWORD WINAPI SRReciHandler(LPVOID param) {
   int base = 0;
   int N = reci->window;
   rQueue qbuffer = rQueue(N);
   char* iter = reci->FileBuffer;
   while (reci->reci_runner_keep && !fin) {
       if (fin || recvfrom(reci->s, buffer, PacketSize, 0, (sockaddr*)reci->send_addr,
&send_addr_size) <= 0)</pre>
           continue;
       Udp* dst_package = (Udp*)buffer;
       print_udp(*dst_package, 1);
       int dst_seq = dst_package->header.seq;
       if (!dst_package->cmp_cheksum() | (dst_seq >= base + N))
           continue;
       // 通过校验和 在窗口内
       if (dst_seq < base) {</pre>
           reci->package->header.set_r(1);
           reci->ThreadSend();
           reci->package->header.set_r(0);
           continue;
       }
       if (dst_package->header.get_st()) {
           reci->InforBuffer += dst_package->payload;
           base++;
       }
       else {
           qbuffer.push(dst_package);
           cout << dst_package->header.seq << " buffer_size: " << qbuffer.CurrNum;</pre>
           st = 0;
           if (dst_seq == base) {//只有接受的seq是窗口左端点才会导致窗口移动
               shift = qbuffer.rpop(&iter);
               base += shift;
               cout << " window --> " << shift << " base " << base << endl;</pre>
           }
       if (dst_package->header.get_Fin())
           //fin报文收到后,则完全收到了,回复一个fin报文,让sender结束。即挥手第二次
           fin = 1;
       reci->package->header.set_Ack(1);
       reci->package->header.set_St(st);
       reci->package->header.set_Fin(fin);
       reci->package->header.seq = seq++;
```

```
reci->package->header.ack = dst_package->header.seq + 1;
reci->ThreadSend();//发送
}
.......
}
```

实验结果

实验数据

传输协议	测试文件	吞吐率	传输时延
SR	helloworld.txt	869240 Bps	2.863 s
SR	1.jpg	508420 Bps	4.094 s
SR	2.jpg	517973 Bps	12.125 s
SR	3.jpg	465884 Bps	27s

参数

丢包率:0.05 延迟 50-300 ms 窗口内连续发送延迟 2ms 超时时间 200 ms

输出日志

发送端, 涉及到窗口的改变, 输出日志内容有如下信息:

- 首先是三次握手状态信息,输出[SYN ACK]相关报文
- 文件传输中, Send: [ST]报文是第一个数据包, 里面包含了传输文件的描述信息, 名字、大小等
- Send: [STREAM]报文是正常传输的报文, [STREAM RE]是重传的数据包
- Reci:[STREAM ACK]是**正常**回复、且使得发送端窗口**变化的有效**ack报文
- [INVALID]则是选择确认中,窗口之外的包
- 窗口挪动的信息, [window] -- > n base: x , n是窗口移动的位数, x是此时窗口的左区间

接收端,输出格式类似上面,输出报文信息以及窗口移动信息,最后输出吞吐量等指标

```
Send: [STREAM Re] Flag: 40, Checksum: 65417, Sequence: 70, Acknowledgment: 4294967295, Data Size: 16384

70 buffer_size: 29 window --> 29 base 99

Reci: [STREAM ACK] Flag: 1, Checksum: 65380, Sequence: 98, Acknowledgment: 71, Data Size: 0
Send: [STREAM ACK] Flag: 1, Checksum: 65389, Sequence: 98, Acknowledgment: 4294967295, Data Size: 16384
geci: [STREAM ACK] Flag: 1, Checksum: 65408, Sequence: 98, Acknowledgment: 71, Data Size: 0
Send: [STREAM ACK] Flag: 0, Checksum: 65388, Sequence: 99, Acknowledgment: 4294967295, Data Size: 16384

99 buffer_size: 1 window --> 1 base 100

Reci: [STREAM ACK] Flag: 0, Checksum: 65414, Sequence: 99, Acknowledgment: 100, Data Size: 0
Send: [STREAM] Flag: 0, Checksum: 65387, Sequence: 100, Acknowledgment: 4294967295, Data Size: 16384

100 buffer_size: 1 window --> 1 base 101

Reci: [STREAM ACK] Flag: 1, Checksum: 65406, Sequence: 100, Acknowledgment: 101, Data Size: 0
Send: [STREAM] Flag: 0, Checksum: 65386, Sequence: 101, Acknowledgment: 4294967295, Data Size: 16384

101 buffer_size: 1 window --> 1 base 102

Reci: [STREAM] Flag: 0, Checksum: 65412, Sequence: 101, Acknowledgment: 102, Data Size: 0

Reci: [STREAM] Flag: 2, Checksum: 65412, Sequence: 101, Acknowledgment: 102, Data Size: 0

102 buffer_size: 1 window --> 1 base 103

Reci: [STREAM] Flag: 3, Checksum: 65402, Sequence: 102, Acknowledgment: 103, Data Size: 0

Thread exit...

Total Length: 1696 bytes

Duration: 7 secs
Speed Rate: 242.286 Bps

Write Fin

S
```

思考、分析