

# 计算机网络 课程实验报告

实验名称						
姓名			院系			
班级			学号			
任课教师			指导教师			
实验地点			实验时间			
实验课表现	出勤、表现得分(10)		实验报告		实验总分	
大型体状况	操作结果得分(50)		得分(40)	大规心力		
教师评语						



# 实验目的:

理解可靠数据传输的基本原理;掌握停等协议的工作原理;掌握基于 UDP 设计并实现一个停等协议的过程与技术。

理解滑动窗口协议的基本原理;掌握 GBN 的工作原理;掌握基于 UDP 设计并实现一个 GBN 协议的过程与技术。

### 实验内容:

- 1) 基于 UDP 设计一个简单的停等协议,实现单向可靠数据传输(服务器到客户的数据传输);
- 2) 模拟引入数据包的丢失,验证所设计协议的有效性;
- 3) 改进所设计的停等协议,支持双向数据传输;
- 4) 基于所设计的停等协议,实现一个 C/S 结构的文件传输;
- 5) 基于 UDP 设计一个简单的 GBN 协议,实现单向可靠数据传输(服务器到客户的数据传输);
- 6) 模拟引入数据包的丢失, 验证所设计协议的有效性;
- 7) 改进所设计的 GBN 协议,支持双向数据传输;
- 8) 将所设计的 GBN 协议改进为 SR 协议。

## 实验过程:

- 1. 分组格式及各个域作用
  - a) 数据分组格式

采用指导书给出的数据格式

Seq Data 0

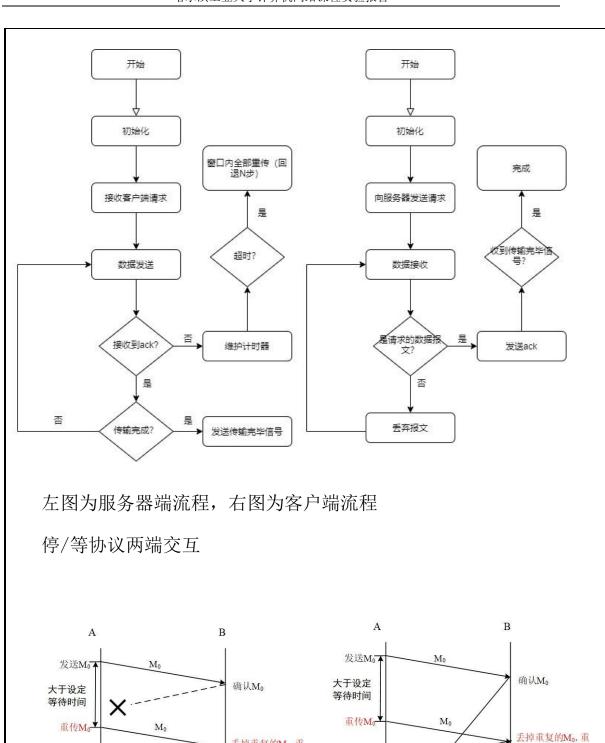
数据帧的 MTU 为 1500 字节, 所以 UDP 数据报的数据部分应小于 1472 字节 (除去 IP 头部 20 字节与 UDP 头的 8 字节)。Seq 为 1 个字节,取值为  $0^2255$ ,(故序列号最多为 256 个);Data $\leq$ 1024 个字节,为传输的数据;最后一个字节放入 EOF0,表示结尾。

# b) 确认分组格式



由于是从服务器端到客户端的单向数据传输,因此 ACK 数据帧不包含任何数据,只需要将 ACK 发送给服务器端即可。ACK 字段为一个字节,表示序列号数值;末尾放入 0,表示数据结束。

2. 协议两端程序流程图及协议典型交互过程



丢掉重复的 $M_0$ ,重

传确认M<sub>0</sub>

确认 $M_1$ 

ACK<sub>0</sub>

ACK

GBN协议两端交互

发送 $M_1$ 

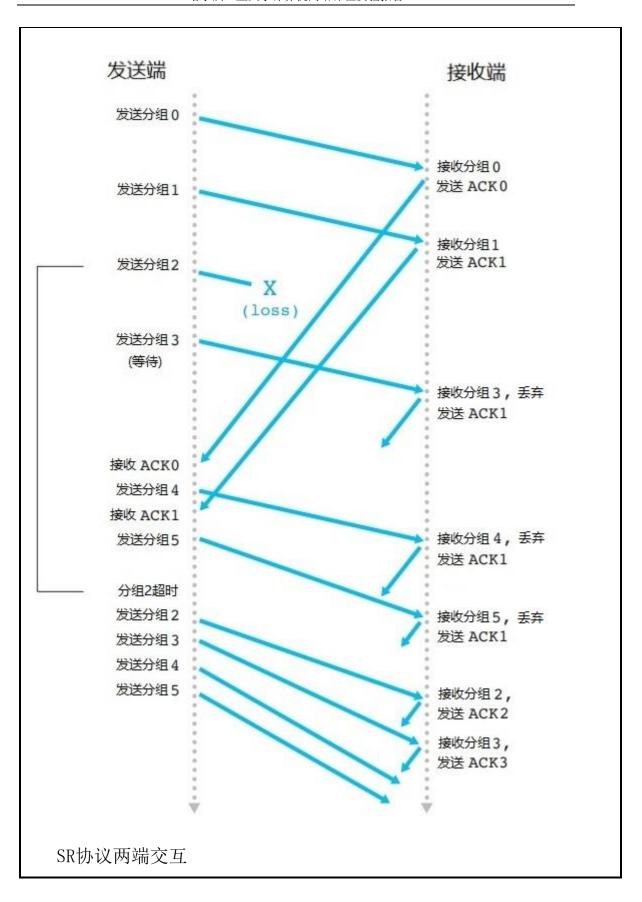
传确认M<sub>0</sub>

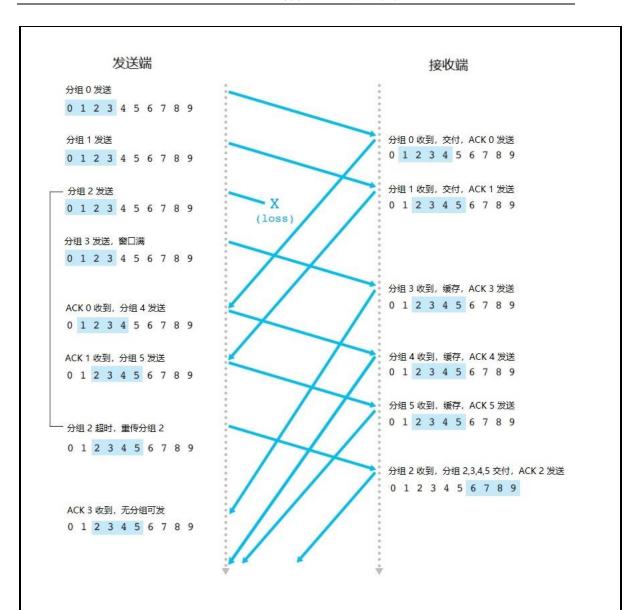
确认 $M_1$ 

ACK<sub>0</sub>

发送 $M_1$ 

收下迟到确认, 什么也不做





3. 数据分组丢失验证模拟方法

采用指导书提供的lossInLossRatio函数,根据丢失率随机生成一个数字,判断是否丢失,丢失则返回 TRUE,否则返回 FALSE

4. 程序实现的主要类(或函数)及其主要作用
void getCurTime(char \*ptime): 获取当前系统时间,结果存入 ptime
中

void printTips(): 打印提示信息

BOOL lossInLossRatio(float lossRatio):根据丢失率随机生成一个数字,判断是否丢失

unsigned int seqIsAvailable(): 当前序列号 curSeq 是否可用

```
unsigned int seqIsAvailable()/*此时任意一个seq有三种状态: 未发送-0; 已发送未确认-1; 已确认-2*/
{
    int step;
    step = curSeq - curAck;
    if(step < 0)
    {
        step += SEQ_SIZE;/*轮换*/
    }
    //序列号是否在当前发送窗口之内
    if (step >= SEND_WIND_SIZE)
    {
            return 0;
        }
        if [!ack[curSeq]])
    {
            return 1;
        }
        return 2;
}
```

BOOL seqRecvAvailable(int recvSeq): 判断这个序列号是否是所需的

```
/*输入: 接收到的序列号
输出: 判断这个序列号是否是所需的, 布尔变量
*/
BOOL seqRecvAvailable(int recvSeq)
{
    int step;
    int index;
    index = recvSeq - 1;
    step = index - curAck;
    step = step >= 0 ? step : step + SEQ_SIZE;
    //序列号是否在当前接收窗口之内
    if (step >= SEND_WIND_SIZE)
    {
        return FALSE;
    }
    return TRUE;
}
```

void timeoutHandler(SOCKET socketServer, SOCKADDR\_IN

addrClient):超时重传函数,在停等/GBN协议中直接重传窗口内所有报文,在SR协议中只重传对应未被确认超时的报文

```
void timeoutHandler(SOCKET socketServer, SOCKADDR_IN addrClient)
{
    printf("******Time out\n");

// 適历效送窗口内的所有数据包
// for (int i = 0; i < SEND_WIND_SIZE; ++i)
// {
    int index = curAck % SEQ_SIZE;

// 如果数据包未被确认,则重发
    if (ack[index] == false)
    {
        printf("*****Resend Packet %d\n\n", index + 1);

        // 重发数据包
        char resendBuffer[BUFFER_LENGTH];
        resendBuffer[0] = index + 1; // 序列号从1开始
        memcpy(&resendBuffer[1], dataBuffer[index], BUFFER_LENGTH - 1); // 复制数据包内容

        sendto(socketServer, resendBuffer, BUFFER_LENGTH, 0, (SOCKADDR *)&addrClient, sizeof(SOCKADDR));
    }
// }
curSeq = curAck;
```

void ackHandler(char c): 在停等/GBN协议中是累计确认,在SR协议中是对应的报文的确认

```
void ackHandler(char c)
{

unsigned char index = (unsigned char)c - 1; //序列号减一
printf("Recv a ack of seq %d\n", index + 1); //从接收方收到的确认收到的序列号
int next;

if (curAck == index)/*当前ack积收到的序列号一致时*/
{

totalAck += 1;/*确认的ack增加*/
ack[index] = FALSE;/*对应的index置为false,表示不再需要ack*/
curAck = (index + 1) % SEQ_SIZE;
printf("\n#############################\n", curAck + 1);/*窗口向前滑动*/
for (int i = 1; i < SEQ_SIZE; i++)/*遍历窗口内的数据报*/
{

next = (i + index) % SEQ_SIZE;
if (ack[next] == TRUE)/*检查大于当前序号但还未被确认的报文*/
{

ack[next] = FALSE;
curAck = (next + 1) % SEQ_SIZE;
totalSeq++;
curSeq++;
curSeq %= SEQ_SIZE;
}
else
{
break;
}
else if (curAck < index && index - curAck + 1 <= SEND_WIND_SIZE)//要保证是要核受的消息(在滑动窗口内)
```

实验结果:

### 1. -time、-quit命令的验证

### 客户端

```
PS E:\计算机网络\lab2\SR> ./client
The Winsock 2.2 dll was found okay
****************
     -time to get current time
     -quit to exit client
     -testsr [X] [Y] to test the sr
     -test2sr [X] [Y] to test the sr
totalPacket is : 8
-time
2024/5/2 21:1:25
 -time to get current time
     -quit to exit client
     -testsr [X] [Y] to test the sr
     -test2sr [X] [Y] to test the sr
-quit
Good bye!
PS E:\计算机网络\lab2\SR>
```

# 服务器端

```
PS E:\计算机网络\lab2\SR> ./server
The Winsock 2.2 dll was found okay
totalPacket is: 11

recv from client: -time
recv from client: -quit
```

# 2. GBN协议的验证

使用默认的丢包率和ack丢失率都是0.2的参数进行模拟,传输这样一

#### 个txt文件 client.exe 2024/5/1 10:42 应用程序 2,999 KB server.cpp 2024/5/2 21:18 C++ 源文件 19 KB server.exe 2024/5/1 10:42 应用程序 2,998 KB test.txt 2024/5/1 10:35 15 KB 文本文档 test2.txt 2024/5/2 20:06 文本文档 27 KB III test2.txt - 记事本 文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H) All work and no play makes Jack a dull boy. All work and no play makes Jack a du All work and no play makes Jack a dull boy. All work and no play makes Jack a du All work and no play makes Jack a dull boy. All work and no play makes Jack a du All work and no play makes Jack a dull boy. All work and no play makes Jack a du All work and no play makes Jack a dull boy. All work and no play makes Jack a du All work and no play makes Jack a dull boy. All work and no play makes Jack a du All work and no play makes Jack a dull boy.All work and no play makes Jack a du All work and no play makes Jack a dull boy. All work and no play makes Jack a du $\c$ 第1行, 第1列 100% Windows (CRLF) UTF-8

①客户端发起请求并成功通过握手建立起连接

```
S E:\丌异机网络\lab2\GBN> ./client
he Winsock 2.2 dll was found okay
     -time to get current time
     -quit to exit client
     -testgbn [X] [Y] to test the gbn
     -testgbn2 [X] [Y] to test the gbn
****************
otalPacket is : 15
-testgbn
Begin to test GBN protocol, please don't abort the process
The loss ratio of packet is 0.20, the loss ratio of ack is 0.20
Ready for file transmission
```

```
PS E:\计算机网络\lab2\GBN> ./server
The Winsock 2.2 dll was found okay
totalPacket is: 27
recv from client: -testgbn
Begain to test GBN protocol, please don't abort the process
Shake hands stage
Begin a file transfer
File size is 27647B, each packet is 1024B and packet total num is 27...
```

②开始发送和接收报文,数据报和ack都未丢失时,在控制台打印传输 的报文,服务器端打印接收到的ack信号

# send a packet with a seq of 1 Recv a ack of 1

③当数据报和ack其中一个发生丢失时,触发超时重传机制,服务器端打印超时重传的信息

```
The packet wished: 5
recv a packet with a seq of 5
y makes Jack a dull boy.All work and no play makes Jack a du
All work and no play makes Jack a dull boy.All work and no p
dull bov.
All work and no play makes Jack a dull boy.All work and no p
dull boy.
All work and no play makes Jack a dull boy.All work and no p
dull boy.
All work and no play makes Jack a dull boy.All work and no p
All work and no play makes Jack a dull boy.All work and no pl
dull boy.
All work and no play makes Jack a dull boy.All work and no p
**********
The ack of 5 loss
```

```
Recv a ack of 6
send a packet with a seq of 7
send a packet with a seq of 8
Recv a ack of 8
send a packet with a seq of 9
send a packet with a seq of 10
Recv a ack of 10
send a packet with a seq of 11
send a packet with a seq of 12
send a packet with a seq of 13
Recv a ack of 10
send a packet with a seq of 14
send a packet with a seq of 15
Recv a ack of 10
send a packet with a seq of 16
Recv a ack of 10
send a packet with a seq of 17
Recv a ack of 10
send a packet with a seq of 18
Recv a ack of 10
send a packet with a seq of 19
Recv a ack of 10
send a packet with a seq of 0
Recv a ack of 10
****Time out
*****Rensend from Packet 11
```

④全部传输完成时,客户端和服务器端都打印完成的信息,客户端重 新接收用户的输入,服务器端准备接收客户请求

```
send a packet with a seq of 4
Recv a ack of 4
send a packet with a seq of 5
send a packet with a seq of 6
Recv a ack of 6
Data Transfer Is Complete
```

### 3. 双向GBN的验证

在第2部分已经完成了从服务器端向客户端传输文件的过程。现在模拟从客户端向服务器端传输文件。



①客户端发起请求并成功通过握手建立起连接

②开始发送和接收报文,数据报和ack都未丢失时,在控制台打印传输的报文,服务器端打印接收到的ack信号

send a packet with a seq of 2
Recv an ack of 2
send a packet with a seq of 3

```
The packet wished: 2
recv a packet with a seq of 2
**********Received data*******
rld!Hello World!Hello World!Hell
```

③当数据报和ack其中一个发生丢失时,触发超时重传机制,服务器端

# 打印超时重传的信息

```
send a packet with a seq of 11
send a packet with a seq of 12
Recv an ack of 4
send a packet with a seq of 13
Recv an ack of 4
send a packet with a seq of 14
Recv an ack of 4
*****Time out
*****Rensend from Packet 5
```

```
The packet wished: 1
recv a packet with a seq of 1
**********Received data********
o World!Hello World
```

④全部传输完成时,客户端和服务器端都打印完成的信息,客户端重新接收用户的输入,服务器端准备接收客户请求

```
The packet wished: 14

recv a packet with a seq of 14

********Received data*******

rld!Hello World!Hello World!H
```

### 4. SR协议的验证

使用默认的丢包率和ack丢失率都是0.2的参数进行模拟,传输这样一个txt文件



①客户端发起请求并成功通过握手建立起连接

②开始发送和接收报文,数据报和ack都未丢失时,在控制台打印传输的报文,服务器端打印接收到的ack信号

③当数据报和ack其中一个发生丢失时,触发超时重传机制,服务器端打印超时重传的信息

```
Recv a ack of seq 11

*****Time out

*****Time out

*****Time out

*****Resend Packet 3

Recv a ack of seq 3
```

```
The packet with a seq of 4 loss
The packet with a seq of 5 loss
The packet with a seq of 6 loss
The packet with a seq of 7 loss
```

```
##########Windows move to 4############
*****Time out
*****Resend Packet 4
*****Time out
*****Resend Packet 4
Recv a ack of seq 4
###########windows move to 5#############
*****Time out
*****Resend Packet 5
Recv a ack of seq 5
###########Windows move to 6#############
*****Time out
*****Resend Packet 6
```

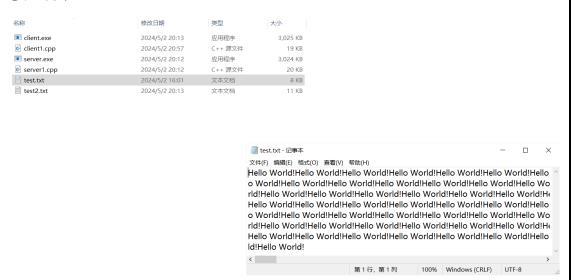
这里运气不好,6号需要反复重传

④全部传输完成时,客户端和服务器端都打印完成的信息,客户端重新接收用户的输入,服务器端准备接收客户请求

## 5. 双向SR的验证

在第4部分已经完成了从服务器端向客户端传输文件的过程。现在模拟从客户端向服务器端传输文件。

# ①文件信息



②客户端发起请求,经历握手后完成连接。

-test2sr 0.1 0.1

Begin to test SR protocol, please don't abort the process

Shake hands stage

Begin a file transfer

File size is 7184B, each packet is 1024B and packet total num is 8...

recv from client: -test2sr Begin to test SR protocol, please don't abort the process The loss ratio of packet is 0.20, the loss ratio of ack is 0.20 Ready for file transmission

注意这回是客户端打印相关文件信息, 服务器端准备接收。

③开始发送和接收报文,数据报和ack都未丢失时,服务器端控制台打印传输的报文,客户端打印接收到的ack信号

recv a packet with a seq of 4

Recv a ack of seq 4

Hello World!Hello World!Hello

注意到SR协议允许乱序接收的特点。

④全部传输完成时,客户端和服务器端都打印完成的信息,客户端重 新接收用户的输入,服务器端准备接收客户请求 ##########Windows move to 9############
Data Transfer Is Complete

send a ack of 8

Data Transfer Is Complete!

### 问题讨论:

- 1.UDP 编程的主要特点
- 无连接: UDP 不需要在发送数据前建立连接,而是直接发送数据,因 此其速度快于需要建立连接的协议。
- 无状态: UDP 协议没有保存之前发送或接收的数据报的状态,每个数据报都是独立处理的。
- 不保证可靠性: UDP 协议不保证数据报的到达,尽力而为。
- 数据报结构简单。
- 支持一对一、一对多、多对多、多对一的交互通信。
- 2. 终端打印中文乱码

使用命令chcp 65001进行设置

3. 带有详细注释的源代码

见附件

心得体会:

- 加深了对UDP传输、停等协议、GBN协议、SR协议的理解
- 熟悉了socket编程方法
- 巩固了c++代码调试方法