深圳大学实验报告

课程名	i称 —	计算机网络			
实验名	i称 —	实验	1: 流式视	频传输	
学	院 —	计算机与软件学院			
专	业	软件工程(腾班)			
指导教	(师 —	张磊			
报告	人	黄亮铭	学号 	2022155028	
实验时间		2024年3月6、13日			
提交时	是交时间 2024年3月14日				

教务处制

一、 实验目的与要求

- 1. 实验目的
 - a) 理解 TCP 套接字的定义;
 - b) 掌握基本的 TCP 套接字编程方法;
 - c) 了解简单网络应用的编程思路;
 - d) 了解网络编程相关的一些库。
- 2. 实验要求
 - a) 了解网络编程的相关库;
 - b) 掌握编写简单网络应用的技能;
 - c) 依照步骤完成实验内容;
 - d) 对实验结果截图;
 - e) 撰写实验报告。
- 3. 任务一目标: 建立 server 和 client 之间的 socket 连接; 实现 server 端向 client 端发送视频文件。
- 4. 任务一要求:按照给定的代码文件及要求,完成代码补充,并编译运行。
- 5. 任务二目标:实现连续文件传输;调用提供的代码库,实现视频在线播放。
- 6. 任务二要求:利用提供的播放器代码库,是实现视频段文件的连续播放。

二、实验过程

任务一: 单文件视频传输

1. 下载源代码框架

下载源代码框架并解压,在 server.c 所在的目录下建立/video 目录,下载并解压测试视频在此;在 client.c 目录下创建一个空的/download 目录



- 2. 通过套接字在 Client 和 Server 之间建立 TCP Socket 连接已阅读代码并理解。
- 3. 在服务端使用 **send()** 函数向客户端发送视频文件(编程实现) 这里只截取需要我实现的内容:将发送缓冲区的内容发送至客户端
 - a) 首先定义 buf_len,用于获得读取的字节数,同时判断是否读取成功,然后处理读取失败的情况;

- b)使用 send 函数发送视频文件到客户端,定义临时变量 tmp_send_count 计算每次发送的字节数,也用于判断缓冲区内容是 否发送成功,如果失败则由相应的代码处理该情况;
- c)最后将 tmp_send_count 累加到 send_count 上,用于判断视频文件是 否发送完成,额外使用 buf_len 和 BUFFER_SIZE 来判断文件是否全部 读取。
- d) 代码截图如下

```
//读取视频文件
127
128
                int buf_len;
129
                while ((buf_len = fread(buffer, sizeof(char), BUFFER_SIZE, fp)) > 0) {
130
                    int tmp_send_count = send(new_socket, buffer, buf_len, 0);
131
132□
                    if (tmp_send_count < 0) {</pre>
133
                        perror("Error in sending video\n");
134
                        exit(EXIT_FAILURE);
135
                    //累计总字节数,用于判断是否发送完成
136
                    send_count += tmp_send_count;
137
138
```

图 2

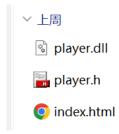
- 4. 在客户端使用 **recv()** 函数接收服务端发送的视频文件(编程实现) 这里只截取我需要实现的内容:接收服务端发送的数据并写入接收缓冲区
 - a) 使用临时变量 tmp_recv_count 获得 recv 函数的接收到来自客户端的字节数,同时使用该变量判断数据是否接收成功,若不成功则进入相应的代码处理;
 - b) 因为以 char 类型读取数据,影刺使用 strcat 函数拼接视频文件;
 - c) 最后使用 recv_count 累加 tmp_recv_count, 判断是否接收完成;
 - d) 代码截图如下

```
100
                int tmp_recv_count = 0;
101
                if ((tmp_recv_count = recv(sock, buffer, BUFFER_SIZE, 0)) < 0) {</pre>
102
                    perror("Error in receiving\n");
                    return -1;
103
104
105
                //拼接视频文件
                memcpy(video_segement + recv_count, buffer, tmp_recv_count);
106
107
                //累计总字节数,用于判断是否接收完成
108
                recv_count += tmp_recv_count;
109
```

图 3

任务二: 实现流式视频传输

5. 下载实验 1 所需的文件库,解压到 client.c 和 server.c 所在的文件夹



6. 在文件头引入#include "player..h" (客户端)

图 5

7. 在初始化阶段调用 StartStreamingServer()函数 (客户端)

```
24 //初始化播放器库
25 StartStreamingServer();
26
```

图 6

8. 每收到一个视频分段后调用 ReceiveSegement(char *video_segement, const char *file_path, int file_size)函数(客户端)

```
128 //播放器缓存并在未来播放该分段
129 ReceiveSegment(video_segement, file_path, file_size);
图 7
```

9. 在 main 程序的最后返回前,调用 WaitEnd()等待播放器播放完视频并释放 资源(客户端)

图 8

- 10. 基于给定的视频文件列表,按照视频的播放顺序,向 server 发送请求(客户端)
 - a) 使用 for 循环视频段序号,同时使用选择语句选择传输不同分辨率和 码率的视频

```
53
          int p = 360, k = 1000;
54□
          for (int index = 0; index < VIDEO_LEN; index++) {</pre>
                  //传输不同清晰度的视频
      136
      137□
                  if (index == 59) {
      138⊟
                      switch (p) {
      139
                         case 360: index = 0, p = 480, k = 2500; break;
      140
                         case 480: index = 0, p = 720, k = 5000; break;
      141
                         case 720: index = 0, p = 1080, k = 8000; break;
      142
                         case 1080: break;
      143
      144
```

图 9

b) 利用 sprintf 函数拼接视频文件命名

11. 接收 client 端地发送请求,并发送指定视频文件(服务端)

```
// 接收客户端下载请求
int bytes_recv = 0;
char req[REQUEST_SIZE] = "";
bytes_recv = recv(new_socket, req, REQUEST_SIZE, 0);
if (bytes_recv <= 0)
    printf("ERROR in recv\n");

//读取视频文件
int buf_len;
while ((buf_len = fread(buffer, sizeof(char), BUFFER_SIZE, fp)) > 0) {
    //发送视频文件
    int tmp_send_count = send(new_socket, buffer, buf_len, 0);
    if (tmp_send_count < 0) {
        perror("Error in sending video\n");
        exit(EXIT_FAILURE);
    }

// 罢计总字节数,用于判断是否发送完成
send_count += tmp_send_count;
}
```

图 11

三、实验结果

任务一实验截图如下

1. 启动服务端



图 11

2. 启动客户端

```
E:\ComputerNetwork\exp-cot × + \
Client Create Socket Success.
Client Connect Server Success.
send req: ocean-1080p-8000k-0.ts
file_size 3230968
file_path .\download\ocean-1080p-8000k-0.ts
```

图 12

3. 传输结果



图 13

任务二实验截图如下

1.启动服务端

```
Create Server Socket Success.
Server Bind Port Success.
Server Listening.....
```

图 14

2.启动客户端

Operation completed successfully. Client Create Socket Success. Client Connect Server Success.

图 15

3.传输结果

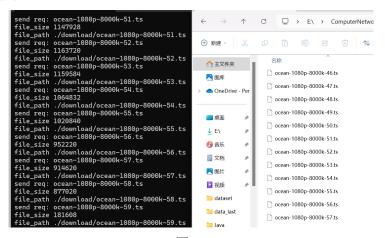


图 16

4.播放结果

2024/03/11 13:20:14 Video started playing 2024/03/11 13:20:19 Client closed connection

图 17

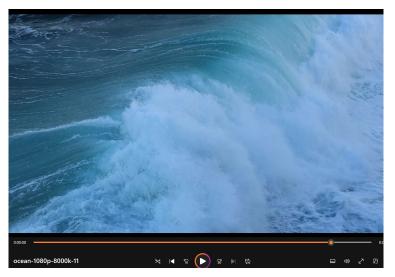


图 18

四、 实验分析

- 1. 任务一的实验结果截图表明视频文件成功传输;
- 2. 任务二的实验结果截图表明多项视频文件成功传输,并且可以使用 m3u8 播放器播放 60s 的完整视频;
- 3. 观察到视频播放的时候有所卡顿,与预期流畅播放不符合。经查询资料发现,需要将.ts 格式的文件转化为.mp4 格式的文件才能流畅播放;
- 4. 第一版代码编写完成后,发现视频文件并不能被播放,仔细阅读代码发现,在客户端拼接视频时,使用了 strcat 进行拼接,该函数会自动在最末端加上"\0'导致视频文件损坏,更改为 memcpy 后,视频文件成功播放。

五、 实验总结

- 1. 通过本次实验,掌握了基本 TCP 套接字的编程方法;
- 2. 了解了网络编程相关的一些库,并将其运用于代码中;
- 3. 学习了简单网络应用的编程思路;
- 4. 学会了如何针对性地查询相关资料。

六、 思考题

- 1. 仔细阅读并理解所实现的代码,完成以下问题:
 - 。 请根据任务2中进一步完善代码: server和client如何确定所有视频的传输已经完成,并分别结束视频的接收和发送,然后关闭连接和播放器? 请在代码中实现,并解释和说明;
 - 请分别结合任务1和任务2所实现的代码,解释并说明在server向client传输单个视频时,使用视频文件长度和 文件结束终止符号的作用是什么?如果去掉相应的判断会出现什么现象?还有什么方法能够解决出现的问题?
 - 在任务2中,我们将一个长的视频段切分为小的视频段进行传输,那么在TCP协议和IP协议中,又是如何将一个完整的文件切分为独立的数据包进行传输的?其数据包中的数据单元大小限制是多少?如果超出了限制,协议中是如何处理的?那么,在TCP/IP协议中,如何传输超大型文件(大于2G),其中存在的问题是什么,如何解决?
 - 请自行调查和学习TCP/IP协议中,数据分片的相关资料,同时结合上述几个问题的内容,谈谈你的理解;
- 1) server 端: 在接收到 END 信号后就关闭该端口号的读写操作,同时退出循坏

```
/********* 任务2 (扩展): 如何根据client信号,终止传输并退出循环?
if (!strcmp(req, "END")) {
    shutdown(new_socket, SD_BOTH);|
    break;
}
```

图 19

client 端:发送 END 信号,如发送失败则进行相应的处理,否则关闭该端口号的读写操作。

```
/*********任务2 (扩展): 如何在视频流传输完成后,通知server结束视频传输? strcpy(buffer, "END"); if (send(sock, buffer, strlen(buffer), 0) <= 0) {
    perror("Error in end");
    return -1;
} shutdown(sock, SD_BOTH);
```

2)使用视频文件长度的作用是准确确定数据量,以便将视频文件分成多段发送,同时保存完整文件。

文件结束终止符号的作用是正确解析接收的数据,并知道在何时停止接收数据,并将当前数据写入文件。

如果去掉则不能确定文件的大小,也无法确定文件是否传输结束;

其他解决办法: 使用分块传输编码; 采用流式传输协议。

3) 当完整文件需要传输时,TCP 协议会将文件分割成TCP 段,每一段包含文件的一部分;

数据包中的数据单元大小收到最大传输单元的限制,如果超出限制,TCP协议会将它们分段,并通过序列号和确认号确保它们正确到达目的地;

传输超大型文件:将文件分割成多个块,每一个块都由 TCP/IP 协议封装,通过序列号和确认号确保它们正确到达目的地。

存在的问题:如果为32位的操作系统,受文件大小控制,传输过程中可能出现未知错误;导致系统资源被耗尽;在网络带宽有限的情况下,传输大型文件会导致网络拥塞和传输效率降低;

解决办法: 在传输前将文件压缩; 同时传输文件的多个不重复的部分。

指导教师批阅意见

成绩评定

指导教师签字:

年 月 日

- 注: 1、报告内的项目或内容设置,可根据实际情况加以调整和补充。
 - 2、教师批改学生实验报告时间应在学生提交实验报告时间后 10 日内。