



# 中国地质大学（武汉）

## 计算机网络与工业互联网课程报告

学 院： 自动化学院

课 程： 计算机网络与工业互联网

指导老师： 熊永华

学 号： 20201000128

班 级： 231202

姓 名： 刘瑾瑾

2022 年 10 月 30 日

## 实验一 协议与数据包分析实验

1、IP 数据报的报文结构如何?请打印截图贴在作业本上，并简要分析；

TCP/IP 协议定义了一个在因特网上传输的包，称为 IP 数据报，由首部和数据两部分组成。首部的前一部分是固定长度，共 20 字节，是所有 IP 数据报必须具有的。在首部的固定部分的后面是一些可选字段，其长度是可变的。首部中的源地址和目的地址都是 IP 协议地址。

无论应用层使用 TCP 协议或 UDP 协议，或者其他的协议，运输层为其添加 IP 首部，成为 IP 数据报，其 IP 数据报格式都是相同的，如图 1 和图 2 所示：

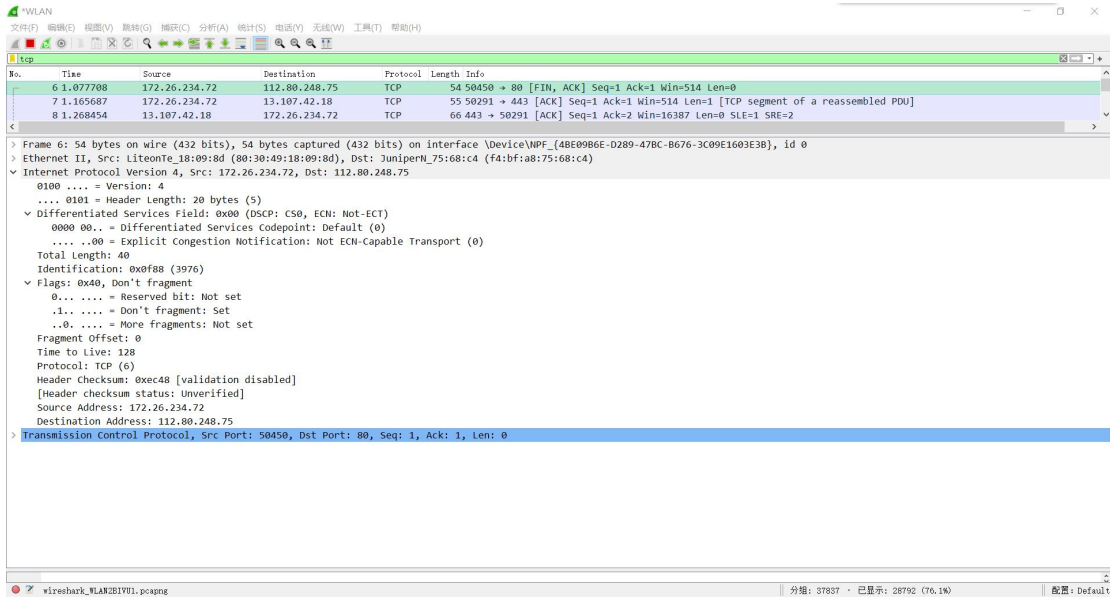


图 1 应用层使用 TCP 协议的 IP 数据报

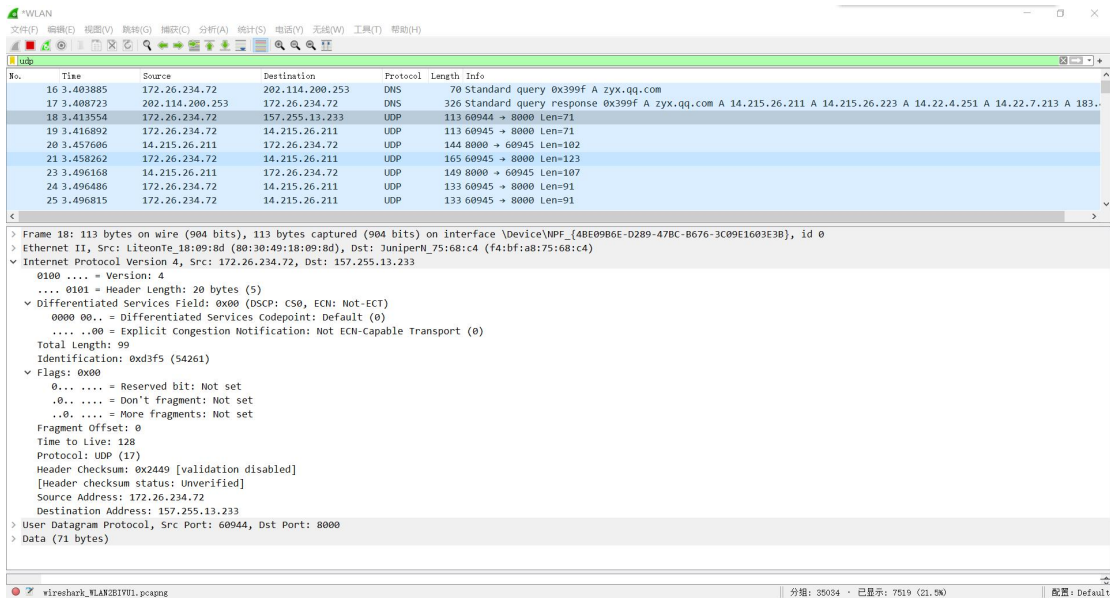


图 2 应用层使用 UDP 协议的 IP 数据包

```

> Frame 6: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits) on interface \Device
> Ethernet II, Src: LiteonTe_18:09:8d (80:30:49:18:09:8d), Dst: JuniperN_75:68:c4 (f4:bf
v Internet Protocol Version 4, Src: 172.26.234.72, Dst: 112.80.248.75
    0100 .... = Version: 4 → 版本号: IPv4
    .... 0101 = Header Length: 20 bytes (5) → 首部长度20字节
    v Differentiated Services Field: 0x00 (DSCP: CS0, ECN: Not-ECT) → 区分服务
        0000 00.. = Differentiated Services Codepoint: Default (0)
        .... ..00 = Explicit Congestion Notification: Not ECN-Capable Transport (0)
    Total Length: 40 → 总长度
    Identification: 0x0f88 (3976) → 标识符
    v Flags: 0x40, Don't fragment → 标志
        0... .... = Reserved bit: Not set
        .1.. .... = Don't fragment: Set → 不允许分片
        ..0. .... = More fragments: Not set → 无分片
    Fragment Offset: 0 → 片偏移
    Time to Live: 128 → 生存时间TTL
    Protocol: TCP (6) → 协议: 6代表TCP协议
    Header Checksum: 0xec48 [validation disabled] → 头部校验
    [Header checksum status: Unverified] → 源IP地址
    Source Address: 172.26.234.72 → 目的IP地址
    Destination Address: 112.80.248.75
> Transmission Control Protocol, Src Port: 50450, Dst Port: 80, Seq: 1, Ack: 1, Len: 0

```

图 3 IP 数据报报文结构分析



图 4 IP 数据报首部格式

**版本:** 占 4 位, 指 IP 协议的版本, 目前的 IP 协议版本号为 4 (IPv4)。

**首部长度:** 占 4 位, 可表示的最大数值是 15 个单位 (一个单位为 4 字节), IP 的首部长度的最大值是 60 字节。

**区分服务:** 占 8 位, 用来获得更好的服务, 在一般的情况下都不使用这个字段

**总长度:** 占 16 位, 指首部和数据之和的长度, 单位为字节, 因此数据报的最大长度为 65535 字节。

**标识:** 占 16 位, 是一个计数器, 用来产生 IP 数据报的标识。

**标志:** 占 3 位, 目前只有两位有意义。标志字段的最低位是 MF (More Fragment)。MF=1 表示后面“还有分片”。MF=0 表示最后一个分片。标志字段中间的一位是 DF (Don't Fragment)。只有当 DF=0 时才允许分片。

**片偏移：**占 13 位，指出：较长的分组在分片后，某片在原分组中的相对位置。  
片偏移以 8 个字节为偏移单位。

**生存时间：**占 8 位，记为 TTL (Time To Live)，指示数据报在网络中可通过的路由器数的最大值。

**协议：**占 8 位，指出此数据报携带的数据使用何种协议，以便目的主机的 IP 层将数据部分上交给那个处理过程

**首部检验和：**占 16 位，只检验数据报的首部，不检验数据部分。这里不采用 CRC 检验码而采用 16 位二进制反码求和算法。

**源地址：**源端口的 IP 地址

**目的地址：**目的端口的 IP 地址

2、UDP 和 TCP 协议数据包中，UDP 和 TCP 的首部如何？请打印截图贴在作业本上，并简要分析；

(1) UDP 协议数据包分析：

用户数据报 UDP 有两个字段：数据字段和首部字段。首部字段有 8 个字节，由 4 个字段组成，每个字段都是 2 个字节，包括源端口、目的端口、长度和检验和。在计算检验和时，临时把“伪首部”和 UDP 用户数据报连接在一起。伪首部仅仅是为了计算检验和。

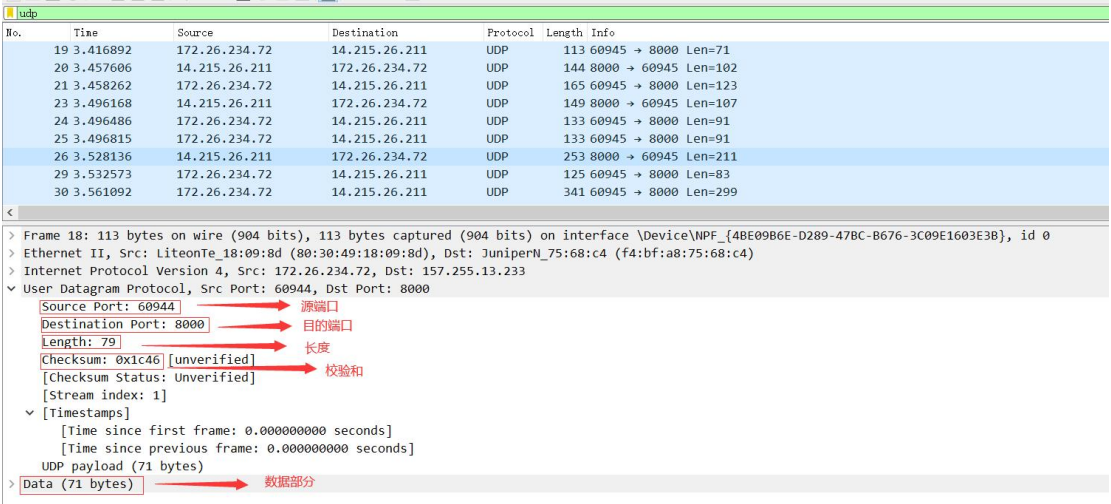


图 5 UDP 数据报报文结构分析



图 6 UDP 数据报首部格式



**源端口：**该字段占据 UDP 报文头的前 16 位，通常包含发送数据报的应用程序所使用的 UDP 端口。接收端的应用程序利用这个字段的值作为发送响应的目的地址。这个字段是可选的，所以发送端的应用程序不一定会把自己的端口号写入该字段中。如果不写入端口号，则把这个字段设置为 0。这样，接收端的应用程序就不能发送响应了。

**目的端口：**该字段占据 16 位，表示接收端计算机上 UDP 软件使用的端口。

**长度：**该字段占据 16 位，表示 UDP 数据报长度，包含 UDP 报文头和 UDP 数据长度。因为 UDP 报文头长度是 8 个字节，所以这个值最小为 8。

**检验和：**该字段占据 16 位，可以检验数据在传输过程中是否被损坏。

## (2) TCP 协议数据包分析：

TCP 虽然是面向字节流的，但 TCP 传送的数据单元却是报文段。一个 TCP 报文段分为首部和数据两部分，而 TCP 的全部功能都体现在它首部中各字段的作用。TCP 报文段首部的前 20 个字节是固定的，后面有 4n 字节是根据需要而增加的选项（n 是整数）。因此 TCP 首部的最小长度是 20 字节。

The image shows a Wireshark packet capture of a TCP segment. The packet list at the top shows a packet of length 66 bytes, type TCP, with source 13.107.42.18 and destination 172.26.234.72. The packet details pane shows the following fields with red arrows pointing to their names in Chinese:

- Source Port: 443 → 源端口
- Destination Port: 50292 → 目的端口
- [Stream index: 5]
- [TCP Segment Len: 0]
- Sequence Number: 1 (relative sequence number) → 序号
- Sequence Number (raw): 1375798294
- [Next Sequence Number: 1 (relative sequence number)]
- Acknowledgment Number: 2 (relative ack number) → 确认号
- Acknowledgment number (raw): 4126842329
- 1000 .... = Header Length: 32 bytes (8) → 数据偏移 (首部长度)
- Flags: 0x010 (ACK)
  - 000. .... = Reserved: Not set → 保留字段
  - ...0 .... = Nonce: Not set
  - ...0... .... = Congestion Window Reduced (CWR): Not set → 拥塞窗口减少标志CWR
  - ....0... .... = ECN-Echo: Not set → ECN Echo标志
  - ....0... .... = Urgent: Not set → 紧急URG
  - ....1... .... = Acknowledgment: Set → 确认ACK
  - ....0... .... = Push: Not set → 推送PSH
  - ....0... .... = Reset: Not set → 复位RST
  - ....0... .... = Syn: Not set → 同步SYN
  - ....0... .... = Fin: Not set → 终止FIN
  - [TCP Flags: .....A.....]
- Window: 16387 → 窗口
- [Calculated window size: 16387]
- [Window size scaling factor: -1 (unknown)]
- Checksum: 0x9416 [unverified] → 检验和
- [Checksum Status: Unverified]
- Urgent Pointer: 0 → 紧急指针
- Options: (12 bytes), No-Operation (NOP), No-Operation (NOP), SACK → 选项 (长度可变)
- [SEQ/ACK analysis]
- [Timestamps]

图 7 TCP 数据报报文结构分析

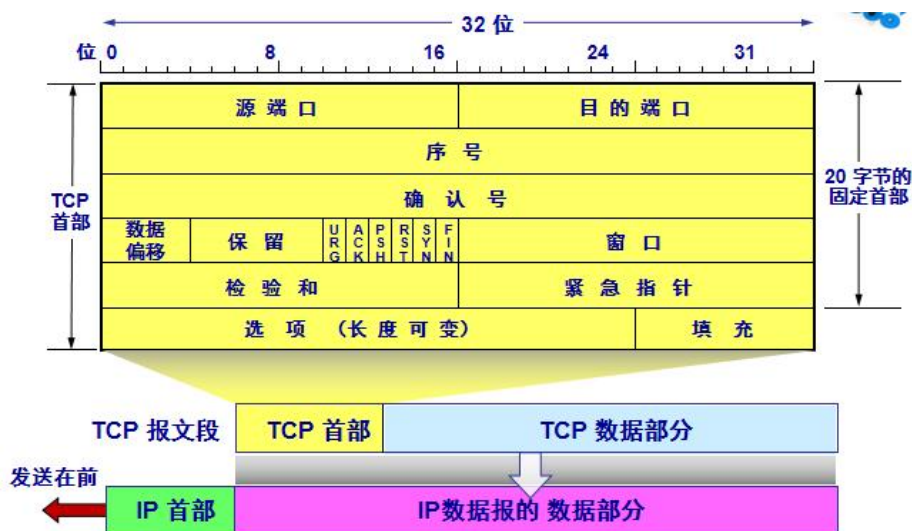


图 8 TCP 数据报首部格式

**源端口：**源计算机上的应用程序的端口号，占 16 位，即 2 个字节。

**目的端口：**目标计算机的应用程序端口号，占 16 位，即 2 个字节。

**序号：**占 4 字节。TCP 连接中传送的数据流中的每一个字节都编上一个序号。序号字段的值则指的是本报文段所发送的数据的第一个字节的序号。

**确认号：**占 4 字节，是期望收到对方的下一个报文段的数据的第一个字节的序号。

**数据偏移：**占 4 位，它指出 TCP 报文段的数据起始处距离 TCP 报文段的起始处有多远。“数据偏移”的单位是 32 位字（以 4 字节为计算单位）。

**保留字段：**占 6 位，保留为今后使用，但目前应置为 0。

**标志位：**

- **CWR:** 拥塞窗口减少标志，用来表明它接收到了设置 ECE 标志的 TCP 包。并且，发送方收到消息之后，通过减小发送窗口的大小来降低发送速率。
- **ECE:** 用来在 TCP 三次握手时表明一个 TCP 端是具备 ECN 功能的。在数据传输过程中，它也用来表明接收到的 TCP 包的 IP 头部的 ECN 被设置为 11，即网络线路拥堵。
- **URG:** 当 URG=1 时，表明紧急指针字段有效。它告诉系统此报文段中有紧急数据，应尽快传送(相当于高优先级的数据)。
- **ACK:** 只有当 ACK=1 时确认号字段才有效。当 ACK=0 时，确认号无效。
- **PSH:** 接收 TCP 收到 PSH=1 的报文段，就尽快地交付接收应用进程，而不再等到整个缓存都填满了后再向上交付。
- **RST:** 当 RST=1 时，表明 TCP 连接中出现严重差错（如由于主机崩溃或其他原因），必须释放连接，然后再重新建立运输连接。
- **SYN:** 同步 SYN=1 表示这是一个连接请求或连接接受报文。
- **FIN:** 用来释放一个连接。FIN=1 表明此报文段的发送端的数据已发送完毕，并要求释放运输连接。

**窗口：**占 2 字节，用来让对方设置发送窗口的依据，单位为字节。

**检验和：**占 2 字节。检验和字段检验的范围包括首部和数据这两部分。在计算检验和时，要在 TCP 报文段的前面加上 12 字节的伪首部。

**紧急指针：**占 16 位，指出在本报文段中紧急数据共有多少个字节（紧急数据放

在本报文段数据的最前面)。

**选项(长度可变):** TCP 最初只规定了一种选项,即最大报文段长度 MSS。MSS 是 TCP 报文段中的数据字段的最大长度。数据字段加上 TCP 首部才等于整个的 TCP 报文段。所以, MSS 是“TCP 报文段长度减去 TCP 首部长度的”。

**填充字段:** 使整个首部长度是 4 字节的整数倍。

3、使用 QQ 进行通信时,进行文本和视频通信所使用的端口号分别是多少?使用的传输层协议分别是什么?请打印截图贴在作业本上,并简要分析;

(1) 文本通信: 使用 QQ 进行文本通信时,端口号为 8000 和 4000,使用的传输层协议为 UDP 协议。

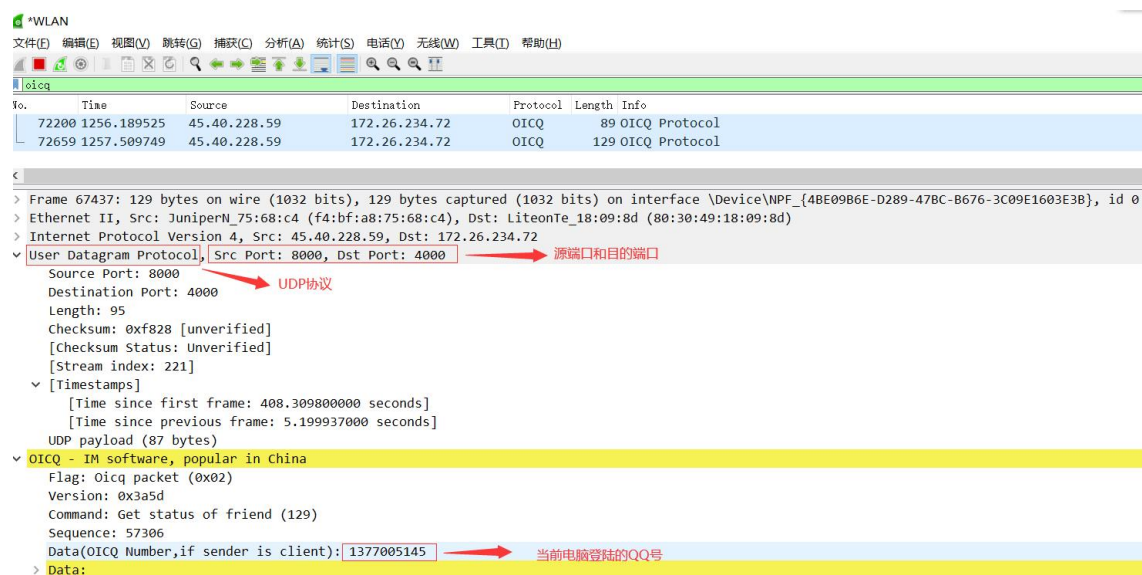


图 9 使用 QQ 进行文本通信

(2) 视频通信: 使用 QQ 进行视频通信时,端口号为 8000 和 4000,使用的传输层协议为 UDP 协议。

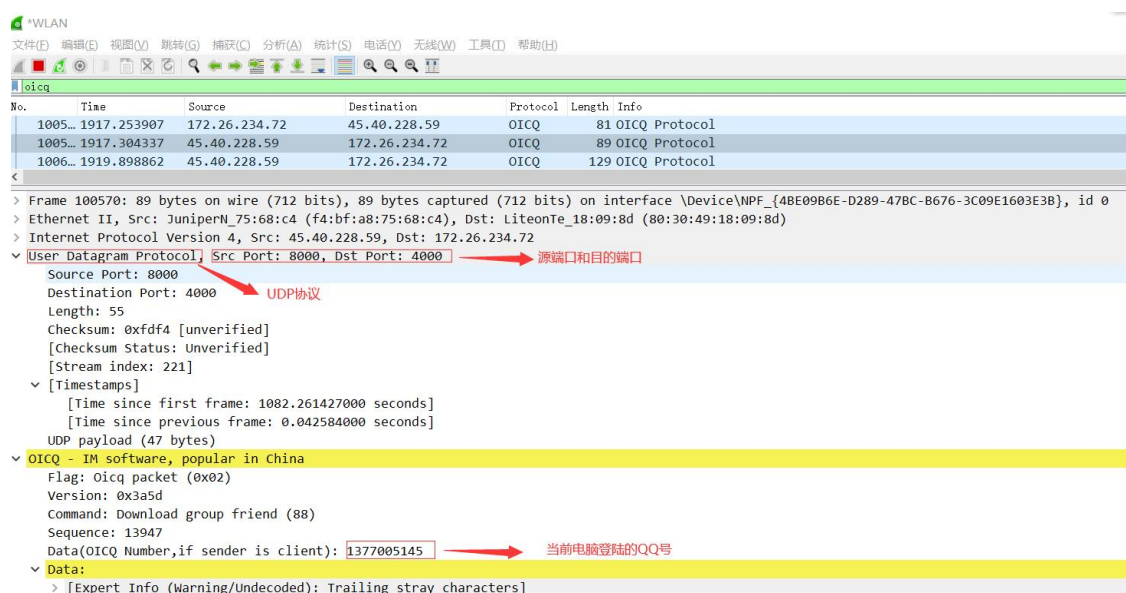


图 10 使用 QQ 进行视频通信

(3) 当电脑同时登陆两个 QQ 号时,每个 QQ 号对应的端口号不同



如图 11 所示，用户 1377005145 对应的端口号是 4012。

\*WLAN

文件(F) 编辑(E) 视图(V) 跳转(G) 捕获(C) 分析(A) 统计(S) 电话(Y) 无线(W) 工具(T) 帮助(H)

ip.addr== 172.26.41.63 and oicq

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
9851	164.505805	183.47.108.124	172.26.41.63	OICQ	89	OICQ Protocol
10126	171.713697	117.89.176.176	172.26.41.63	OICQ	129	OICQ Protocol

<

> Frame 9802: 129 bytes on wire (1032 bits), 129 bytes captured (1032 bits) on interface \Device\NPF\_{...}

> Ethernet II, Src: JuniperN\_75:68:c4 (f4:bf:a8:75:68:c4), Dst: LiteonTe\_18:09:8d (80:30:49:18:09:8d)

> Internet Protocol Version 4, Src: 117.89.176.176, Dst: 172.26.41.63

✓ User Datagram Protocol, Src Port: 8000, Dst Port: 4012

Source Port: 8000

Destination Port: 4012

Length: 95

Checksum: 0x47a9 [unverified]

[Checksum Status: Unverified]

[Stream index: 22]

> [Timestamps]

UDP payload (87 bytes)

✓ OICQ - IM software, popular in China

Flag: Oicq packet (0x02)

Version: 0x3a5d

Command: Get status of friend (129)

Sequence: 28868

Data(OICQ Number,if sender is client): 1377005145

> Data:

目的端口号

当前电脑登陆的QQ号1

图 11 QQ 号 1 通信

如图 12 所示，用户 1664073240 对应的端口号是 49507。

ip.addr== 172.26.41.63 and oicq

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Info
13498	402.202365	183.47.108.124	172.26.41.63	OICQ	169	OICQ Protocol
13499	402.203098	172.26.41.63	183.47.108.124	OICQ	97	OICQ Protocol
13503	403.129522	117.89.176.176	172.26.41.63	OICQ	129	OICQ Protocol

<

> Frame 13498: 169 bytes on wire (1352 bits), 169 bytes captured (1352 bits) on interface \Device\NPF\_{...}

> Ethernet II, Src: JuniperN\_75:68:c4 (f4:bf:a8:75:68:c4), Dst: LiteonTe\_18:09:8d (80:30:49:18:09:8d)

> Internet Protocol Version 4, Src: 183.47.108.124, Dst: 172.26.41.63

✓ User Datagram Protocol, Src Port: 8000, Dst Port: 49507

Source Port: 8000

Destination Port: 49507

Length: 135

Checksum: 0x1690 [unverified]

[Checksum Status: Unverified]

[Stream index: 0]

> [Timestamps]

UDP payload (127 bytes)

✓ OICQ - IM software, popular in China

Flag: Oicq packet (0x02)

Version: 0x3a5d

Command: Receive message (23)

Sequence: 15885

Data(OICQ Number,if sender is client): 1664073240

> Data:

目的端口号

当前电脑登陆的QQ号2

图 12 QQ 号 2 通信

4、(选做) 分析一下其他软件所使用的应用层协议(如 HTTP 等, 数量不限)的数据包的结构, 请打印截图贴在作业本上, 并简要分析。

(1) 打开浏览器, 捕获使用 HTTP 协议的数据包;



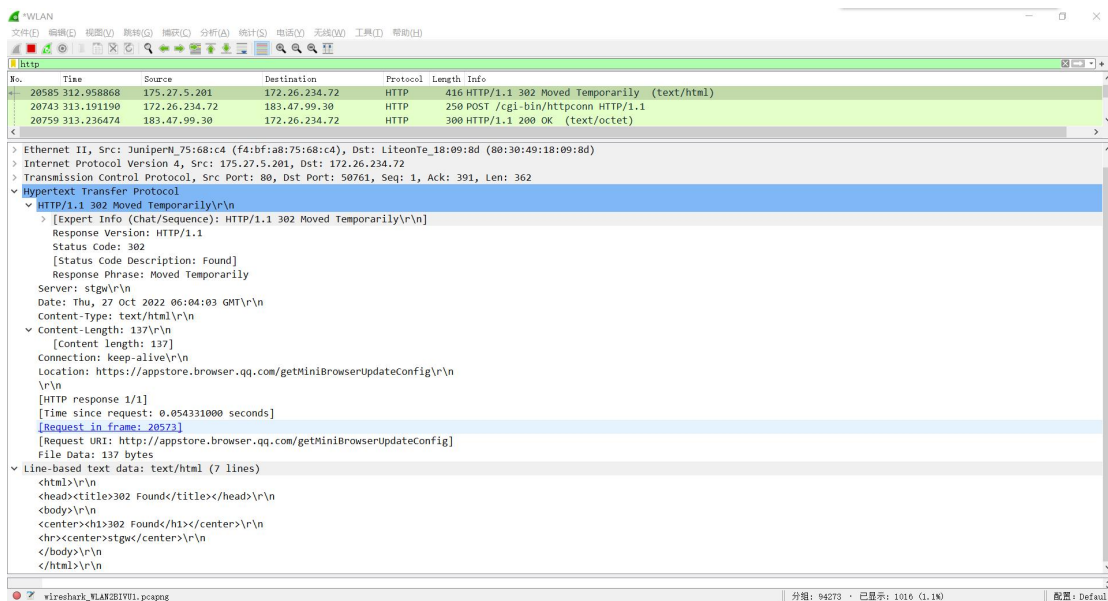


图 13 HTTP 协议数据报

## (2) 运输层协议分析:

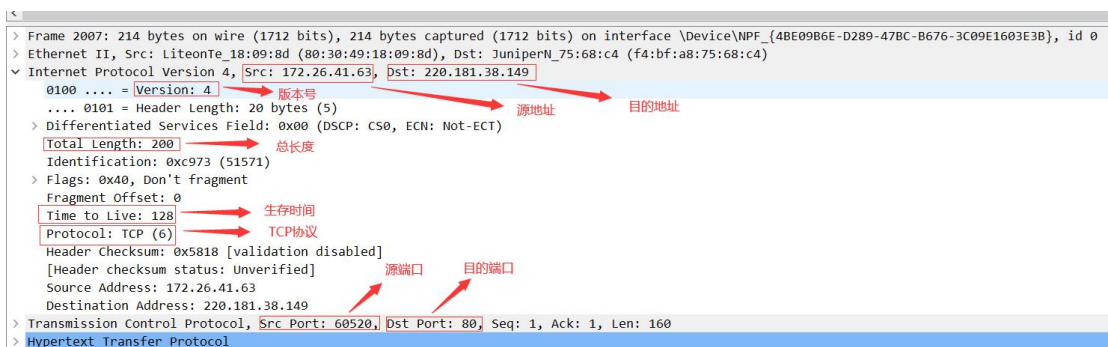


图 14 HTTP 协议分析

由图 14 容易知，浏览器使用的应用层协议为 HTTP 协议，使用的运输层协议是 TCP 协议，原因在于：HTTP 协议中的数据是利用 TCP 协议传输的，特点是客户端发送的每次请求都需要服务器回送响应，它是 TCP 协议族中的一种，默认使用 TCP 80 端口。

## (3) HTTP 协议分析:

- HTTP 的请求包括：请求行、请求头部、空行和请求数据四个部分组成。



图 15 HTTP 请求报文

**请求行:** 可以指出请求类型，要访问的资源 and 协议版本

**请求头部:** 从第二行起为请求头部，能够指出请求的目的地（主机域名），客户端的信息，它是检测浏览器类型的重要信息，由浏览器定义，并且在每个请求中

自动发送。

**空行：**请求头后面必须有一个空行

**请求数据：**请求的数据也叫请求体，可以添加任意的其它数据。

- HTTP 的响应消息，HTTP 响应也由 4 部分组成，分别是：状态行、响应头、空行和响应体。

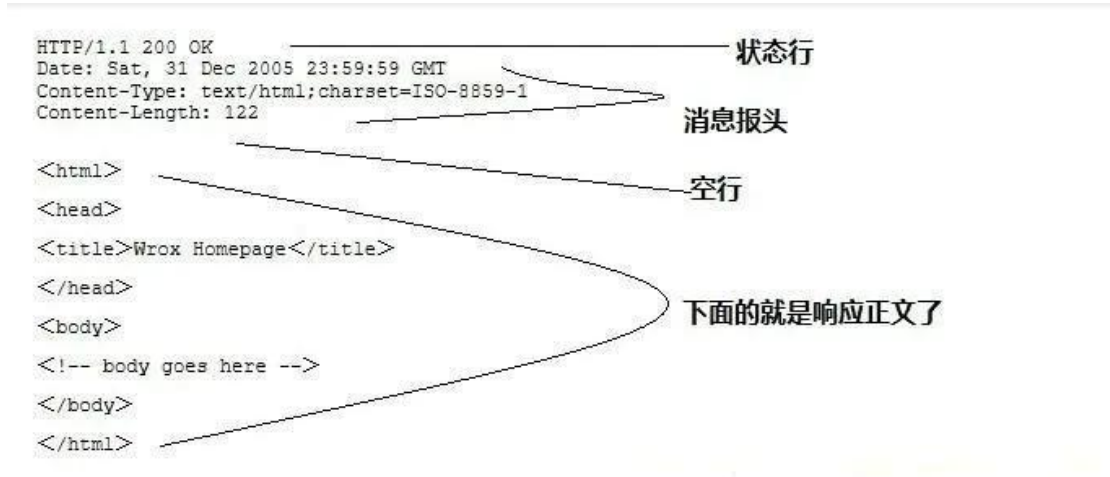


图 16 HTTP 响应报文

**状态行：**状态行由协议版本号、状态码、状态消息组成

**响应头：**响应头是客户端可以使用的一些信息，如：**Date**（生成响应的日期）、**Content-Type**（MIME 类型及编码格式）、**Connection**（默认是长连接）等等

**空行：**响应头和响应体之间必须有一个空行

**响应体：**响应正文，本例中是键值对信息

## 实验二 Socket 通信实验

1、运行基于 UDP 的通信程序，使用程序 A 发送自己的学号、姓名、IP 地址和端口号到程序 B，并收到程序 B 回复的它的 IP 地址和端口号；请打印相关截图贴在作业本上，并简要分析；

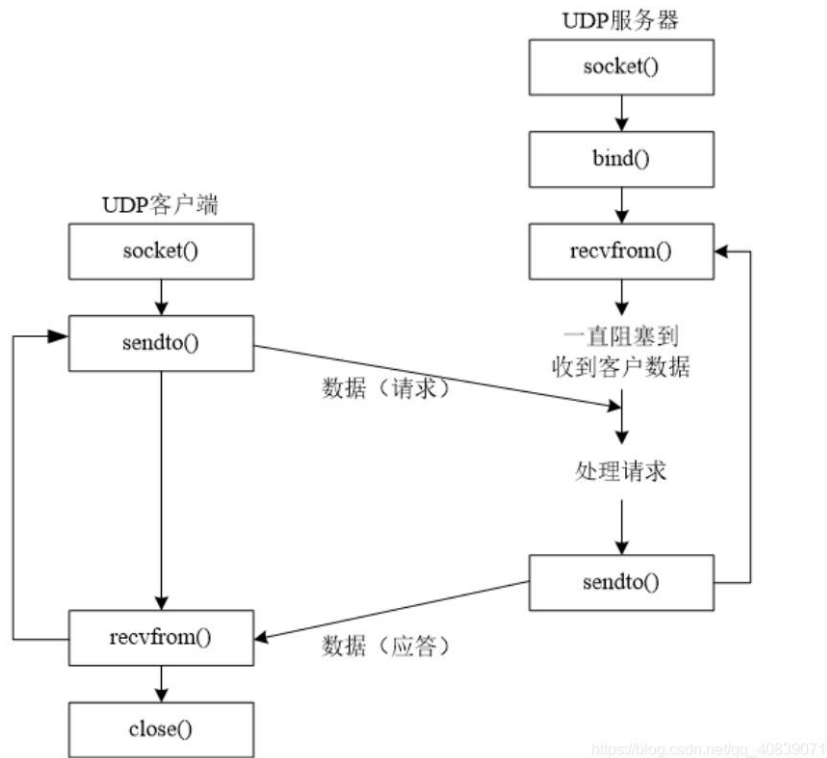


图 17 UDP 通信流程图

图 17 中函数的作用：

`socket()`:创建 socket

`bind()`:绑定 socket 到本地地址和端口，通常由服务端调用

`sendto()`:UDP 专用，发送数据到指定的 IP 地址和端口

`rcvfrom()`:UDP 专用，返回数据到指定的 IP 地址和端口

`close()`:关闭 socket

网络应用程序都是基于 C/S(客户端/服务器)模式的，因此在进行网络应用程序开发时，不仅要开发服务器应用程序也要开发客户端应用程序。开发服务器应用程序和客户端应用程序在步骤上略有不同。UDP 的网络应用程序开发的步骤：UDP 客户端，如图 17 所示：

- (1) 创建套接字 `socket`；
- (2) 使用 `sendto()` 函数向服务器发送数据（请求）；
- (3) 使用 `rcvfrom()` 函数接收来自服务器的数据（应答）；
- (4) 重复 (2) 和 (3)
- (5) 关闭套接字 `socket`。

UDP 服务器端，如图 17 所示：

- (1) 创建套接字 `socket`；
- (2) 使用 `bind()` 函数将套接字绑定到指定的 IP 地址和端口上；

- (3) 检测到数据使用 `recvfrom()` 函数接收数据;
- (4) 处理请求后, 使用 `sendto()` 函数发送数据;
- (5) 循环等待, 重复 (3) 和 (4);
- (6) 关闭套接字 `socket`。

UDP 通信实验截图如图 18 所示:

IP 地址为: 127.0.0.1, 客户机端口号为 4567

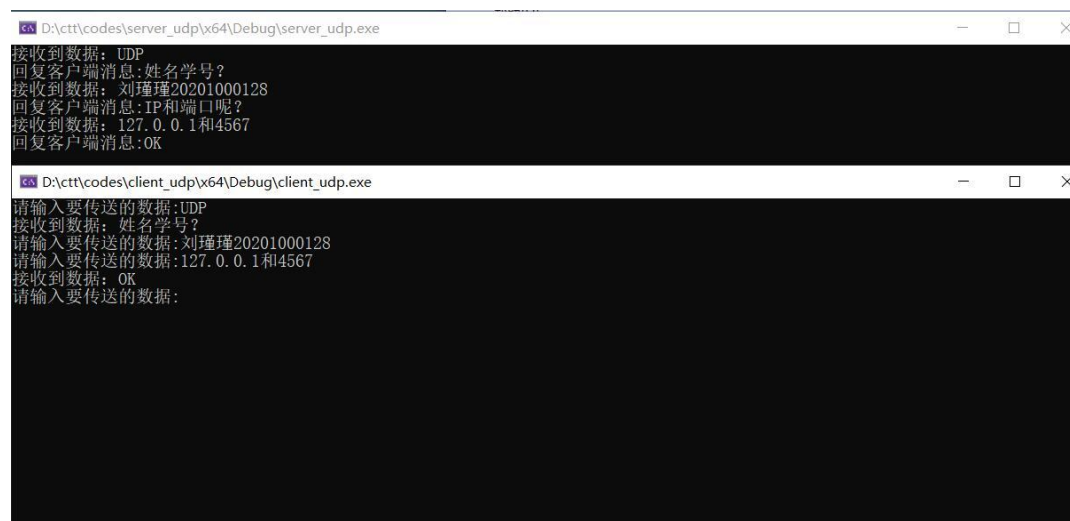


图 18 UDP 通信实验

2、运行基于 TCP 的通信程序, 使用客户端 A 发送自己的学号、姓名、IP 地址和端口号到程序 B, 并收到程序 B 回复的它的 IP 地址和端口号; 请打印相关截图贴在作业本上, 并简要分析。

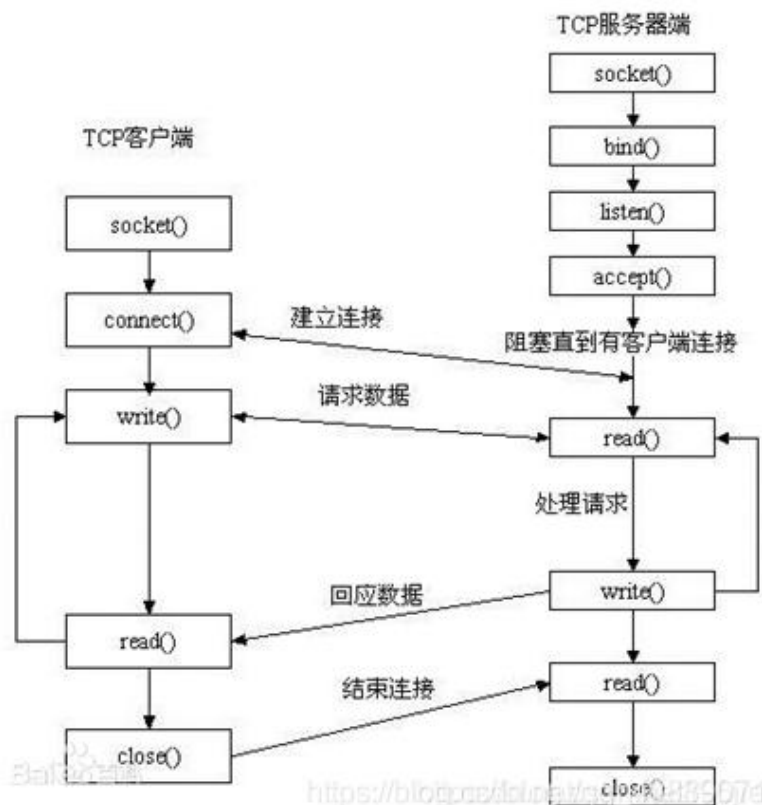


图 19 TCP 通信流程图



图 19 中各个函数的作用：

socket():创建 socket

bind():绑定 socket 到本地地址和端口，通常由服务端调用

listen():TCP 专用，开启监听模式

accept():TCP 专用，服务器等待客户端连接，一般是阻塞态

connect():TCP 专用，客户端主动连接服务器

send()/write():TCP 专用，发送数据

recv()/read():TCP 专用，接收数据

close():关闭 socket

网络应用程序都是基于 C/S(客户端/服务器)模式的，因此在进行网络应用程序开发时，不仅要开发服务器应用程序也要开发客户端应用程序。开发服务器应用程序和客户端应用程序在步骤上略有不同。TCP 的网络应用程序开发的步骤：TCP 客户端，如图 19 所示：

- (1) 创建套接字 socket；
- (2) 客户机使用 connect()函数连接服务器；
- (3) 使用 send()函数向服务器发送数据（请求）；
- (4) 使用 recv()函数接收来自服务器的数据（应答）；
- (5) 重复（3）和（4）；
- (6) 关闭套接字 socket。

TCP 服务器端，如图 19 所示：

- (1) 创建套接字 socket；
- (2) 使用 bind()函数将套接字绑定到指定的 IP 地址和端口上；
- (3) 将套接字设置为监听模式（listen），准备接受客户端的请求；
- (4) 等待客户端请求的到来(accept),阻塞直到有客户端建立连接；
- (5) 检测到数据使用 recv()函数接收数据；
- (6) 处理请求后，使用 send()函数发送数据；
- (7) 循环等待，重复（5）、（6）；
- (8) 检测到客户端套接字 socket 关闭，结束连接；
- (9) 关闭套接字 socket。

TCP 通信实验截图如图 20 所示：

IP 地址为：127.0.0.1，端口号为 4999。

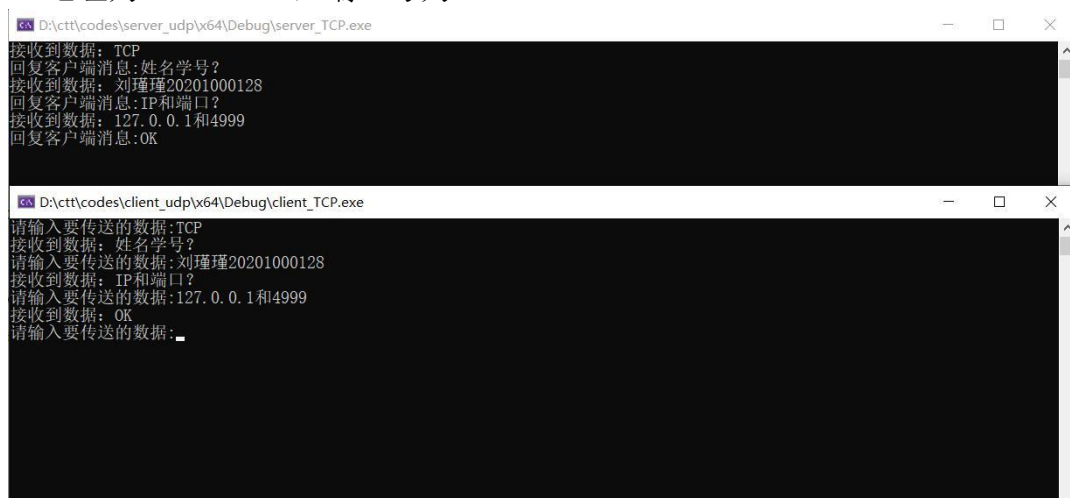


图 20 TCP 通信实验

## 附录

UDP 客户端:

```
//#include "stdafx.h"
#include <stdlib.h>
#include <Winsock2.h>
#include <stdio.h>

#pragma comment(lib,"ws2_32.lib")
void main()
{
    WORD wVersionRequested;
    WSADATA wsaData;
    int err;
    wVersionRequested = MAKEWORD(1, 1);
    err = WSAStartup(wVersionRequested, &wsaData);
    if (err != 0)
    {
        return;
    }
    if (LOBYTE(wsaData.wVersion) != 1 ||
        HIBYTE(wsaData.wVersion) != 1)
    {
        WSACleanup();
        return;
    }
    SOCKET sockClient = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
    SOCKADDR_IN addrClient;
    addrClient.sin_addr.S_un.S_addr = inet_addr("127.0.0.1");
    addrClient.sin_family = AF_INET;
    addrClient.sin_port = htons(6000);
    char buff[100];
    sprintf(buff, "This is UDP client! Name:刘瑾瑾 Student_Number:20201000128
IP_Address:%s Port:%s", inet_ntoa(addrClient.sin_addr), "6000");
    sendto(sockClient, buff, strlen(buff) + 1, 0, (const sockaddr*)&addrClient,
    sizeof(SOCKADDR));
    char recvBuf[100];
    int len = sizeof(SOCKADDR);
    recvfrom(sockClient, recvBuf, 100, 0, (sockaddr*)&addrClient, &len);
    printf("%s", recvBuf);
    closesocket(sockClient);
    WSACleanup();
    system("pause");
}
```

UDP 服务器端:

```
//#include "stdafx.h"
#include <stdlib.h>
#include <Winsock2.h>
#include <stdio.h>
#pragma comment(lib,"ws2_32.lib")
void main()
{
    WORD wVersionRequested;
    WSADATA wsaData;
    int err;
    wVersionRequested = MAKEWORD(1, 1);
    err = WSAStartup(wVersionRequested, &wsaData);
    if (err != 0)
    {
        return;
    }
    if (LOBYTE(wsaData.wVersion) != 1 ||
        HIBYTE(wsaData.wVersion) != 1)
    {
        WSACleanup();
        return;
    }
    SOCKET sockSrv = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0);
    SOCKADDR_IN addrSrv;
    addrSrv.sin_addr.S_un.S_addr = htonl(INADDR_ANY);
    addrSrv.sin_family = AF_INET;
    addrSrv.sin_port = htons(6000);
    bind(sockSrv, (const sockaddr*)&addrSrv, sizeof(SOCKADDR));
    SOCKADDR_IN addrClient;
    char recvBuf[100];
    int len = sizeof(SOCKADDR);
    recvfrom(sockSrv, recvBuf, 100, 0, (sockaddr*)&addrClient, &len);
    printf("%s", recvBuf);
    char sendBuf[100];
    sprintf(sendBuf, "This is UDP server! Welcome IP:%s,Port:%s",
        inet_ntoa(addrClient.sin_addr),"6000");
    sendto(sockSrv, sendBuf, strlen(sendBuf) + 1, 0,(const sockaddr*)&addrClient,
        sizeof(SOCKADDR));
    closesocket(sockSrv);
    WSACleanup();
    system("pause");
}
```

TCP 客户端:

```

#include "stdafx.h"
#include <stdlib.h>
#include <Winsock2.h>
#include <stdio.h>
#include <iostream>
using namespace std;

#pragma comment(lib, "WS2_32")

void main()
{
    WORD wVersionRequested;//双字节型
    WSADATA wsaData;
    int err;
    wVersionRequested = MAKEWORD(1, 1);
    err = WSAStartup(wVersionRequested, &wsaData);//调用 WSAStartup 函数 为 0: 初始化
    成功
    if (err != 0)
    {
        cout << "发生错误！ " << endl;
        return;
    }
    if (LOBYTE(wsaData.wVersion) != 1 ||
        HIBYTE(wsaData.wVersion) != 1)
    {
        WSACleanup();//调用 WSACleanup 时，将取消此过程中任何线程发出的挂起阻止
        或异步 Windows 套接字调用
        cout << "已关闭！ " << endl;
        return;
    }
    SOCKET sockClient = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);//TCP
    SOCKADDR_IN addrSrv;
    addrSrv.sin_addr.S_un.S_addr = inet_addr("127.0.0.1");
    addrSrv.sin_family = AF_INET;
    addrSrv.sin_port = htons(6000);
    connect(sockClient, (const sockaddr*)&addrSrv, sizeof(SOCKADDR));
    char recvbuf[100];
    recv(sockClient, recvbuf, strlen(recvbuf) + 1, 0);
    printf("%s", recvbuf);
    /*string s;
    char buff[100];
    cin >> s;
    for (int i = 0; i < sizeof(s); i++) {
        buff[i] = s[i];
    }
    */
}

```



```

    */
    char buff[100] = "This is TCP client! Name:刘瑾瑾 Student_Number:20201000128
IP_Address:127.0.0.1 Port:6000";
    send(sockClient,buff, strlen(buff) + 1, 0);
    closesocket(sockClient);
    WSACleanup();
    system("PAUSE");
}

```

TCP 服务器端:

```

#include <stdlib.h>
#include <Winsock2.h>
#include <stdio.h>
#pragma comment(lib, "WS2_32")
#define PORT 6000
void main()
{
    WORD wVersionRequested;
    WSADATA wsaData;
    int err;
    wVersionRequested = MAKEWORD(1, 1);
    err = WSAStartup(wVersionRequested, &wsaData);
    if (err != 0)
    {
        return;
    }
    if (LOBYTE(wsaData.wVersion) != 1 ||
        HIBYTE(wsaData.wVersion) != 1)
    {
        WSACleanup();
        return;
    }
    SOCKET sockSrv = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    SOCKADDR_IN addrSrv;
    addrSrv.sin_addr.S_un.S_addr = htonl(INADDR_ANY);
    addrSrv.sin_family = AF_INET;
    addrSrv.sin_port = htons(PORT);

    bind(sockSrv, (const sockaddr*)&addrSrv, sizeof(SOCKADDR));
    listen(sockSrv, 5);
    SOCKADDR_IN addrClient;
    int len = sizeof(SOCKADDR);
    while (1)
    {

```

```
        SOCKET sockCon = accept(sockSrv, (SOCKADDR*)&addrClient, &len);
        char sendBuf[100];
        sprintf(sendBuf, "This is TCP server,Welcome IP:%s,Port:%s",
inet_ntoa(addrClient.sin_addr),"6000");
        send(sockCon, sendBuf, strlen(sendBuf) + 1, 0);
        char recvbuf[100];
        recv(sockCon, recvbuf, strlen(recvbuf) + 1, 0);
        printf("%s\n", recvbuf);
        closesocket(sockCon);
    }
    system("PAUSE");
}
```