

概念

1 打印错误信息: <https://www.cnblogs.com/Jimmy1988/p/7485133.html>

- C/S模式: 客户端/服务器模式。

工作原理: Client向Server提交一个请求; Server则使用一些方法处理这个请求, 并将效果返回给Client

优点: ①协议选用灵活

②缓存数据

缺点: ①对用户安全构成威胁

②开发工作量大, 调式困难

- B/S结构: 浏览器/服务器结构, 对C/S结构的一种变化或者改进的结构

在这种结构下, 用户界面完全通过WWW浏览器实现, 一部分事务逻辑在前端实现, 但是主要事务逻辑在服务器端实现。

优点: 优点和缺点和C/S模式是相反的

一、模型分层

- OSI参考模型: 物、数、网、传、会、表、应

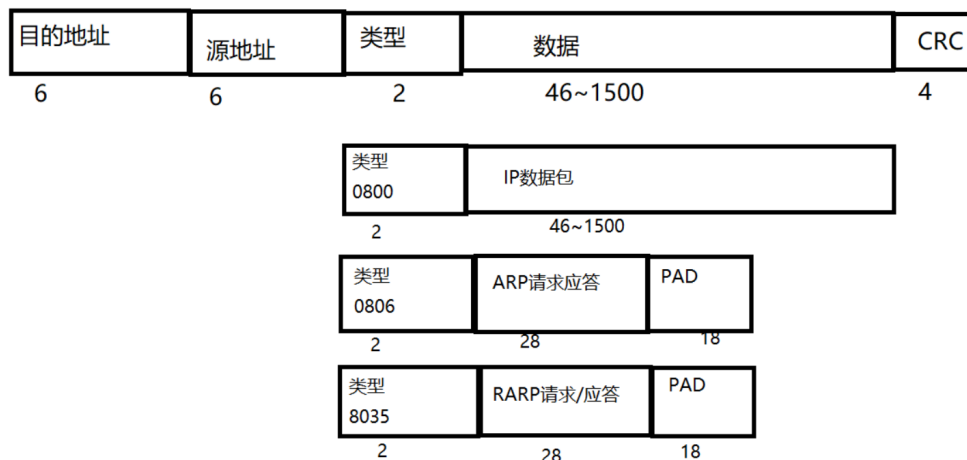
1. 物理层: 主要定义物理设备标准, 如网线的接口类型等, 它的主要作用是传输比特流 (1和0)
2. 数据链路层: 数据校验, 定义了如何让格式化数据以帧为单位进行传输。
3. 网络层: 网络传输过程中提供的网络访问的路径。
4. 传输层: 定义了一些传输数据的协议和端口号 (端口号代表的是进程)
5. 会话层和表示层: 是对传输层的数据进行封装和解封装
6. 应用层: 主要是针对应用程序所进行的一些封装 (fth、http)

数据包的逐层封装与解包都是操作系统来完成的。数据要进行传输必须进行封装

- TCP/IP模型: 网络接口层 (链路层)、网络层 (IP协议)、传输层 (TCP/UDP)、应用层(FTP协议): 网网传应

二、数据传输

1. 路由器: 路由器根据自身的路由表在网络中选择路径进行寻路 (寻找下一个路由节点), 从而到达目标的IP。通过路由表来选择下一跳的路由节点。
2. 数据传输不单单依靠ip, 还会依靠以太网帧格式 (数据链路层)。



- 目的地址和源地址指的是电脑网卡的硬件地址（也叫MAC地址），长度是48位
- ARP协议：用来获取下一个路由节点的协议（根据IP地址获取mac地址）
- 以太网帧协议：根据mac地址完成数据传输

请求：（0806）

目的mac	源mac	类型	发送端mac	发送端ip	接收端mac	接收端ip
00:00:00:00:00:00	00:0c:29:0a:c4:f4	0806	00:0c:29:0a:c4:f4	1992.168.1.20	00:00:00:00:00:00	192.168.1.35

回应：将目的mac和接收端mac进行填充。发送端和目的端与请求的时候相反

- PAD表示填充（凑够46字节）
- 一个路由节点称为下一跳
- arp数据报：获取下一跳mac地址
- TTL指的是数据包最长生存周期（单位是跳）

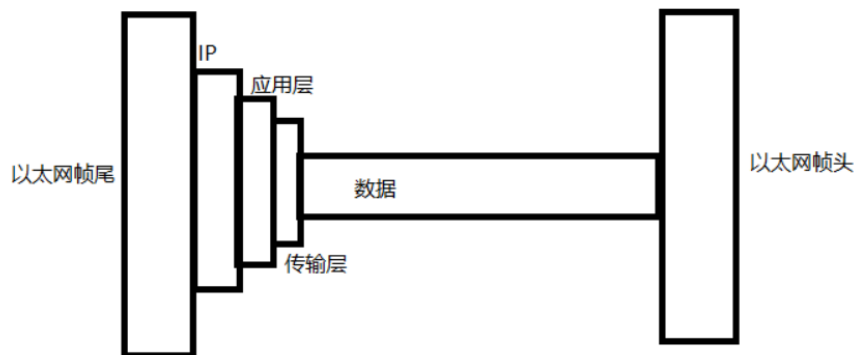
3.IP段格式：

TTL:time to live

IP段主要是要知道其中的32位源ip和32位目的IP地址，它和以太网帧格式中源IP和目的IP不一样。

- IP段中的源ip和目的ip指的是起始位置跟终止位置的ip地址
- 以太网帧格式中的源ip和目的ip指的是一个路由节点到下一个路由节点的地址
- ip段长度最长为65535字节

数据封装图



- 数据-应用层-网络层-链路层（以太网）
- IP段对应到以太网帧格式里面对用的是46~1500字节部分

4.传输层：UDP和TCP

- UDP数据格式

IP地址：可以在网络环境中唯一标识一台主机

端口号：可以在网络的一台主机上，唯一标识一个进程

IP地址+端口号 可以在网络环境中唯一标识一个进程

16位源端口号，16位目的端口号

16位源端口号	16位目的端口号
16位UDP长度	16位udp校验和
数据（如果有）	

- TCP数据格式



5.NAT映射表和打洞机制

将一个ip映射为另外一个地址，接下来的路由节点会接受这个映射到的ip。一个公网ip可以下发N多私有IP，私有ip在nat映射表下映射出的IP地址相同，但是端口号不同。

详见https://blog.csdn.net/it_is_me_a/article/details/100532139

三、套接字

IP地址：在网络中唯一标识一台主机

端口号：在主机中唯一标识一个进程

IP+Port：在网络中唯一标识一个进程（socket），所以socket需要绑定IP和端口号

socket----套接字是Linux的一种文件类型（伪文件）

一个文件描述符指向一个套接字，该套接字内部由内核借助两个两个缓存区实现

LINUX的文件类型

1. 普通文件类型
2. 目录文件
3. 块设备文件
4. 字符设备
5. 套接字文件
6. 管道文件：FIFO
7. 链接文件

- socket套接字在内核中一个文件描述符对应两个缓冲区（全双工）一个读一个写，成对出现。

网络字节序

- 网络字节流采用的是大端模式（高地址-低位）。而计算机大多采用的是小端模式
- 大端法：高位存高位，低位存低位
- 小端法：高位存低位，低位存高位
- 网络字节序和主机字节序的转换

```

1 #include<arpa/inet.h>
2 uint32_t htonl(uint32_t hostlong)//本地字节序转换成网络字节序32位;
3 uint16_t htons(uint16_t hostshort)//本地字节序转换成网络字节序16位
4 uint32_t ntohl(uint32_t netlong )//网络字节序转换成本地字节序32位

```

```
5 uint16_t ntohs(uint16_t netshort)//网络字节序转换成本地字节序16位
6 H表述host, N表示network, L表示32位长整数, S表示16位短整数
```

(IP地址转换)

```
1 inet_pton和inet_ntop:
2
3 192.168.1.24----->unsigned int ->htonl()->网络字节序
4 192.168.1.24----->网络字节序 inet_pton() //字符串(p)->net\
5 192.168.1.24 -> string -> atoi -> int ->htol ->网络字节序
```

inet_pton和inet_ntop:点分文本的IP地址转换为二进制**网络字节序**的IP地址

- sockaddr数据结构

struct sockaddr这种结构体已经弃用了，使用的时候定义struct sockaddr_in，但是在bind等函数中使用的时候还是要强制转换成sockaddr类型

命令man 7 ip有这个结构体的声明

```
1 struct sockaddr_in {
2     sa_family_t    sin_family; /* address family: AF_INET /AF_INET6*/ IPV4orI
3     in_port_t      sin_port;   /* port in network byte order */需要进行网络字节
4     struct in_addr sin_addr;   /* internet address */需要进行网络字节序的转换
5 };
6     struct in_addr {
7         uint32_t    s_addr;     /* address in network byte order */
8     };
9
```

- socket函数：创建socket

```
1 命令man socket
2 int socket(int domain,int type,int protocol);
3 domain:选择IPV4还是ipv6
4 type: 选择 SOCK_STREAM 是字节流的连接，使用TCP； SOCK_DGRAM 数据包进行链接，使用UDP
5 protocol:传0表示使用默认协议
6 参数含义详见 man socket
7 成功返回新创建的socket的文件描述符，失败，返回-1，设置errno
```

- bind函数：绑定ip和端口号

```
1 命令: man bind
2 int bind(int sockfd, const struct sockaddr *addr,
```

```
3         socklen_t addrlen);
4         成功返回0，失败返回-1
5     sockaddr:现在一般初始化sockaddr_in 结构，但是使用的时候还是强制转换成sockaddr *结构
```

- listen函数：用来指定监听上限数（同时允许多少客户端建立连接）
- accept函数：接收连接请求

```
1 int accept (int sockfd , struct sockaddr * addr , socklen_t * addrlen );
2 返回值为链接到的客户端的fd
```

- read函数

```
1 ssize_t read(int fd, void *buf, size_t count);
2 fd是客户端的fd
```

-
-
-

四、服务器和客户端

TCP

重要：socket 客户端服务器端共3个

1、server.c

- socket():建立套接字
- bind():绑定IP和端口号(struct sockaddr_in addr 初始化)
- listen():设置同时能够建立链接的最大数目
- accept():等待接收链接请求，返回的是链接到的客户端的套接字。参数2：是一个传出参数指的是客户端的地址；参数3是传入传出参数，表示客户端地址的长度。因为由传入参数的作用，所以使用accept函数之前需要初始化。

- read(): 函数中第一个参数指的是客户端的套接字句柄。
- 将读取的数据进行处理
- write(): 回写给客户端
- read()
- close

2、client.c

- socket()
- bind():可以依赖“隐式绑定”
- connect():发起链接

```
1 int connect(int sockfd, const struct sockaddr *addr,
2             socklen_t addrlen);
```

- write () : 主动发送数据
- read () : 将服务器处理完的数据读回来
- close ()

```
1 //server.c
2 #include <stdio.h>
3 #include <unistd.h> //对于类Unix系统，unistd.h中所定义的接口通常都是大量针对系统调用的封装（英语）
4 #include <sys/socket.h>
5 #include <stdio.h>
6
7 #include <ctype.h> //定义了一批C语言字符分类函数（C character classification functions），用
8 #include <arpa/inet.h> //提供IP地址转换函数
9 #define server_port 6666
10 #define server_ip 192.168.135.153
11 int socket_fd;
12 int client_fd;
13 struct sockaddr_in server_addr, client_addr;
14 socklen_t client_addr_len;
15 char buf[BUFSIZ];
16 int n, i;
17 int main()
18 {
19     socket_fd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
20     server_addr.sin_family = AF_INET;
21     server_addr.sin_port = htons(server_port);
22     //server_addr.sin_addr.s_addr = inet_pton(INADDR_ANY); //监听外部客户端程序发送到服务器端
23     server_addr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY; //自动取出系统中有效的任意IP地址：二进程类型
24     bind(socket_fd, (struct sockaddr *)&server_addr, sizeof(server_addr));
25     listen(socket_fd, 128);
26     client_addr_len = sizeof(client_addr); //这是一个传入传出参数，所以这里初始化一次
27     client_fd = accept(socket_fd, (struct sockaddr *)&client_addr, &client_addr_len);
28     n = read(client_fd, buf, sizeof(buf));
29     for(i=0; i<n; i++){
30         buf[i] = toupper(buf[i]);
31     }
32     write(client_fd, buf, n); //写回给客户端
33     close(socket_fd);
34     close(client_fd);
35     return 0;
36 }
```



2、客户端：

