软考资料免费获取

- 1、最新软考题库
- 2、软考备考资料
- 3、考前压轴题



命 微信扫一扫,立马获取



6W+免费题库



免费备考资料

PC版题库: ruankaodaren.com

手机端题库: 微信搜索「软考达人」 / PC端题库: www.ruankaodaren.com

以太网数据包 TCP、IP、ICMP、UDP、ARP 协议头结构详解

以太网首部

目地 MAC 地址 (8字节)	
源 MAC 地址(8 字节)	
类型(2字节)	

1、IP头的结构

版本(4位) 头长度(4位)	服务类型(8位)	封包总长度(16位)
封包标识(16位)	标志 (3位)	片断偏移地址(13 位)
存活时间(8位)协议(8位)	校验和 (16 位)	
来源 IP 地址(32 位)		
目的 IP 地址 (32 位)		
选项(可选) 填充(可选)		
数据		

- (1)字节和数字的存储顺序是从右到左,依次是从低位到高位,而网络存储顺序是从左到右,依次从低位到高位。
- (2) 版本:占第一个字节的高四位。头长度:占第一个字节的低四位。
- (3)服务类型:前3位为优先字段权,现在已经被忽略。接着4位用来表示最小延迟、最大吞吐量、最高可靠性和最小费用。
- (4) 封包总长度:整个 IP 报的长度,单位为字节。
- (5) 存活时间:就是封包的生存时间。通常用通过的路由器的个数来衡量,比如初始值设置为32,则每通过一个路由器处理就会被减一,当这个值为0的时候就会丢掉这个包,并用ICMP消息通知源主机。
- (6)协议:定义了数据的协议,分别为:TCP、UDP、ICMP和IGMP。定义为:

#define PROTOCOL TCP 0x06

#define PROTOCOL UDP 0x11

手机端题库: 微信搜索「软考达人」 / PC端题库: www.ruankaodaren.com

#define PROTOCOL ICMP 0x06

#define PROTOCOL IGMP 0x06

- (7) 检验和:校验的首先将该字段设置为 0,然后将 IP 头的每 16 位进行二进制取反求和,将结果保存在校验和字段。
- (8) 来源 IP 地址:将 IP 地址看作是 32 位数值则需要将网络字节顺序转化位主机字节顺序。转化的方法是:将每 4 个字节首尾互换,将 2、3 字节互换。
- (9) 目的 IP 地址:转换方法和来源 IP 地址一样。

在网络协议中,IP 是面向非连接的,所谓的非连接就是传递数据的时候,不检测网络是否连通。所以是不可靠的数据报协议,IP 协议主要负责在主机之间寻址和选择数据包路由。

2、ICMP 协议的头结构

类型 (8位)	代码 (8位)	校验和(8位)
类型或者代码		

(1) 类型: 一个8位类型字段,表示 ICMP 数据包类型。 (2) 代码: 一个8位代码域,表示指定类型中的一个功能。如果一个类型中只有一种功能,代码域置为0。 (3) 检验和:数据包中 ICMP 部分上的一个16位检验和。

3、TCP 协议的头结构

来源端口	(2字节)	E	目的端口(2	2 字节)
序号 (4	字节)	矿	角认序号(4 字节)
头长度	(4位)	保留(6位)		
URG AC	CK PSH	RST	SYN	PIN
窗口大小	(2字节)	校验和 (16 位)		
紧急指针	(16位)	选项 (可选)		
1/2/1		数据		'n

(1) TCP 源端口(Source Port): 16 位的源端口包含初始化通信的端口号。源端口和 IP 地址的作用是标识报文的返回地址。 (2) TCP 目的端口(Destination Port): 16 位的目的端口域定义传输的目的。这个端口指明报文接收计算机上的应用程序地址接口。

手机端题库: 微信搜索「软考达人」 / PC端题库: www.ruankaodaren.com

- (3) 序列号 (Sequence Number): TCP 连线发送方向接收方的封包顺序号。
- (4) 确认序号(Acknowledge Number):接收方回发的应答顺序号。
- (5) 头长度(Header Length):表示 TCP 头的双四字节数,如果转化为字节个数需要乘以 4。
- (6) URG: 是否使用紧急指针, 0 为不使用, 1 为使用。
- (7) ACK: 请求/应答状态。0 为请求, 1 为应答。
- (8) PSH: 以最快的速度传输数据。
- (9) RST: 连线复位,首先断开连接,然后重建。
- (10) SYN: 同步连线序号, 用来建立连线。
- (11) FIN: 结束连线。如果 FIN 为 0 是结束连线请求, FIN 为 1 表示结束连线。
- (12) 窗口大小(Window): 目的机使用 16 位的域告诉源主机,它想收到的每个 TCP 数据段大小。
- (13) 校验和(Check Sum): 这个校验和和 IP 的校验和有所不同,不仅对头数据进行校验还对封包内容校验。
- (14) 紧急指针(Urgent Pointer): 当 URG 为 1 的时候才有效。TCP 的紧急方式是发送紧急数据的一种方式。

4、UDP 协议的头结构

源端口(2字节)	目的端口(2字节)	
封报长度(2字节)	校验和(2字节)	
数据		

- (1) 源端口 (Source Port): 16 位的源端口域包含初始化通信的端口号。源端口和 IP 地址的作用是标识报文的返回地址。 (2) 目的端口 (Destination Port): 6 位的目的端口域定义传输的目的。这个端口指明报文接收计算机上的应用程序地址接口。
 - (3) 封包长度(Length): UDP 头和数据的总长度。(4)校验和(Check Sum): 和 TCP 和校验和一样,不仅对头数据进行校验,还对包的内容进行校验。

5、ARP 报头结构

硬件	类型	协议类型
硬件地址长度	协议长度	操作类型
发送方的硬件地址(0-3字节)		

源物理地址(4-5字节)	源 IP 地址(0-1 字节)	
源 IP 地址 (2-3 字节)	目标硬件地址(0-1字节)	
目标硬件地址(2-5字节)		
目标 IP 地址 (0-3 字节)		

(1) 硬件类型字段指明了发送方想知道的硬件接口类型,以太网的值为 1; (2) 协议类型字段指明了发送方提供的高层协议类型,IP 为 0800(16 进制); (3) 硬件地址长度和协议长度指明了硬件地址和高层协议地址的长度,这样 ARP 报文就可以在任意硬件和任意协议的网络中使用; (4) 操作字段用来表示这个报文的类型,ARP 请求为 1,ARP 响应为 2,RARP 请求为 3,RARP 响应为 4; (5) 发送方的硬件地址(0-3 字节):源主机硬件地址的前 3 个字节; (6) 发送方的硬件地址(4-5 字节):源主机硬件地址的后 3 个字节; (7) 发送方 IP (0-1 字节):源主机硬件地址的前 2 个字节; (8) 发送方 IP (2-3 字节):源主机硬件地址的后 2 个字节; (9) 目的硬件地址(0-1 字节):目的主机硬件地址的前 2 个字节; (10) 目的硬件地址(2-5 字节):目的主机硬件地址的后 4 个字节; (11) 目的 IP (0-3 字节):目的主机的 IP 地址。

ARP 的工作原理如下:

- 1. 首先,每台主机都会在自己的ARP缓冲区(ARP Cache)中建立一个ARP列表,以表示IP地址和MAC地址的对应关系。
- 2. 当源主机需要将一个数据包要发送到目的主机时,会首先检查自己 ARP 列表中是否存在该 IP 地址对应的 MAC 地址,如果有,就直接将数据包发送到这个 MAC 地址;如果没有,就向本地网段发起一个 ARP 请求的广播包,查询此目的主机对应的 MAC 地址。此 ARP 请求数据包里包括源主机的 IP 地址、硬件地址、以及目的主机的 IP 地址。
- 3. 网络中所有的主机收到这个 ARP 请求后,会检查数据包中的目的 IP 是否和自己的 IP 地址一致。如果不相同就忽略此数据包;如果相同,该主机首先将发送端的 MAC 地址和 IP 地址添加到自己的 ARP 列表中,如果 ARP 表中已经存在该 IP 的信息,则将其覆盖,然后给源主机发送一个 ARP 响应数据包,告诉对方自己是它需要查找的 MAC 地址;
- 4. 源主机收到这个 ARP 响应数据包后,将得到的目的主机的 IP 地址和 MAC 地址添加到自己的 ARP 列表中,并利用此信息开始数据的传输。如果源主机一直没有收到 ARP 响应数据包,表示 ARP 查询失败



