以太网顺分析实验

同济大学软件学院



以太网

以太网是一种计算机局域网技术。IEEE 组织的IEEE 802.3标准制定了以太网的技术标准,它规定了包括物理层的连线、电子信号和介质访问层协议的内容。以太网是目前应用最普遍的局域网技术。

以太网是现实世界中最普遍的一种计算机网络。以太网有两类:第一类是经典以太网,第二类是交换式以太网,使用了一种称为交换机的设备连接不同的计算机。



以太网

经典以太网是以太网的原始形式,运行速度从3~10 Mbps不等;而交换式以太网正是广泛应用的以太网,可运行在100、1000和10000Mbps那样的高速率,分别以快速以太网、千兆以太网和万兆以太网的形式呈现。

以太网的标准拓扑结构为总线型拓扑,但目前的快速以太网(100BASE-T、1000BASE-T标准)为了减少冲突,将能提高的网络速度和使用效率最大化,使用交换机来进行网络连接和组织。



以太网

如此一来,以太网的拓扑结构就成了星型;但在逻辑上,以太网仍然使用总线型拓扑和CSMA/CD (Carrier Sense Multiple Access/Collision Detection, 即载波多重访问/碰撞侦测)的总线技术。

每一个节点有全球唯一的48位地址也就 是制造商分配给网卡的MAC地址,以保证以 太网上所有节点能互相鉴别。由于以太网十 分普遍,许多制造商把以太网卡直接集成进 计算机主板。



MAC地址也叫物理地址、硬件地址,由 网络设备制造商生产时烧录在网卡(Network Interface Card)的EPROM(一种闪存芯片、通常 可以通过程序擦写)。

MAC地址的长度为48位(6个字节),通常表示 为12个16进制数,如:00-16-EA-AE-3C-40就 是一个MAC地址,其中前3个字节,16进制数 00-16-EA代表网络硬件制造商的编号,它由 IEEE(电气与电子工程师协会)分配,而后3个 字节,16进制数AE-3C-40代表该制造商所制 造的某个网络产品(如网卡)的系列号。MAC地 址在世界是唯一的。



MACICIL

MAC地址由网络其前3字节表示OUI (Organizationally Unique Identifier), 是 IEEE的注册管理机构给不同厂家分配的代码, 区分不同的厂家。后3字节由厂家自行分配 MAC地址最高字节 (MSB) 的低第二位 (LSb) 表示这个MAC地址是全局的还是本地的、即 U/L (Universal/Local) 位,如果为0,表示是 全局地址。所有的OUI这一位都是O。 MAC地址最高字节 (MSB) 的低第一位 (LSb),表示这个MAC地址是单播还是多播。 0表示单播。



前导码和帧开始符

报头包含源地址和目标地址的MAC地址,以太类型字段和可选的用于说明VLAN成员关系和传输优先级的IEEE 802.1Q VLAN 标签。帧校验码

帧校验码是一个32位循环冗余校验码,以便

验证帧数据是否被损坏。



帧间距

当一个帧发送出去之后,发送方在下次发送 帧之前,需要再发送至少12个octet的空闲线 路状态码。

以太帧类型

以太帧有很多种类型。不同类型的帧具有不同的格式和MTU值。但在同种物理媒体上都可同时存在。以太网第二版称之为Ethernet II 帧, DIX帧, 是最常见的帧类型。并通常直接被IP协议使用。



Ethernet II

以太 II 帧 (也称作DIX以太网,是以这个设计的主要成员,DEC,Intel和Xerox的名字命名的。把紧接在目标和源MAC地址后面的这个两字节定义为以太网帧数据类型字段。

例如,一个OxO8OO的以太类型说明这个帧包含的是IPv4数据报。同样的,一个OxO8O6的以太类型说明这个帧是一个ARP帧,Ox81OO说明这是一个IEEE 802.1Q帧,而Ox86DD说明这是一个IPv6帧。



Ethernet II

当这个工业界的标准通过正式的IEEE标准化 过程后,在802.3标准中以太类型字段变成了 一个(数据)长度字段。(最初的以太包通过包 括他们的帧来确定它们的长度, 而不是以一 个明确的数值。)但是包的接收层仍需知道如 何解析包,因此标准要求将IEEE802.2头跟在 长度字段后面,定义包的类型。多年之后, 802.3x-1997标准,一个802.3标准的后继版 本, 正式允许两种类型的数据包同时存在。



Ethernet II

实际上,两种数据包都被广泛使用,而最初的以太数据包在以太局域网中被广泛应用,因为他的简便和低开销。

为了允许一些使用以太II版本的数据报和一些使用802.3封装的最初版本的数据包能够在同一个以太网段使用,以太类型值必须大于等于1536(0x0600)。这个值比802.3数据包的最大长度1500byte (0x05DC)要更大。



Ethernet II

因此如果这个字段的值大于等于1536,则这个帧是以太II帧,而那个字段是类型字段。否则(小于1500而大于46字节),他是一个IEEE 802.3帧,而那个字段是长度字段。1500~1536(不包含)的数值未定义。

802.3 以太网帧结构								
前导码	帧开始符	MAC 目标地址	MAC 源地址	802.1Q 标签 (可选)	以太类型	负载	冗余校验	帧间距
10101010 7个octet	10101011 1介octet	6 octets	6 octets	(4 octets)	2 octets	46–1500 octets	4 octets	12 octets
64–1522 octets								
72–1530 octets								
84–1542 octets								

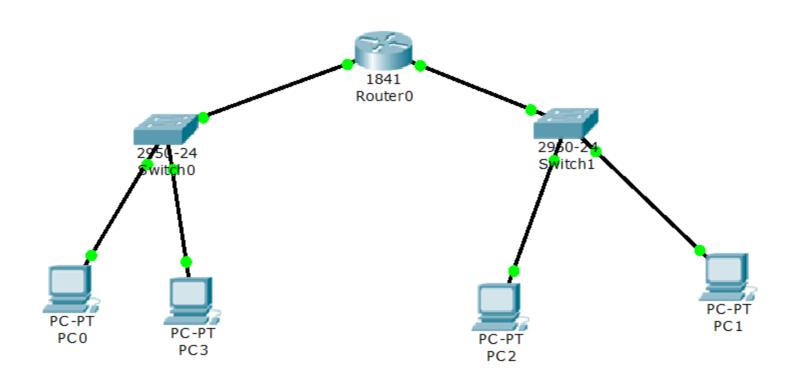


配置有关仿真网络

- 1 首先规划网络地址及拓扑图;
- 2 路由器接口IP地址配置;
- 3 配置DHCP之前检查PC是否存在IP地址;
- 4 在RO,配置 DHCP;
- 5 验证各个PC的IP地址。



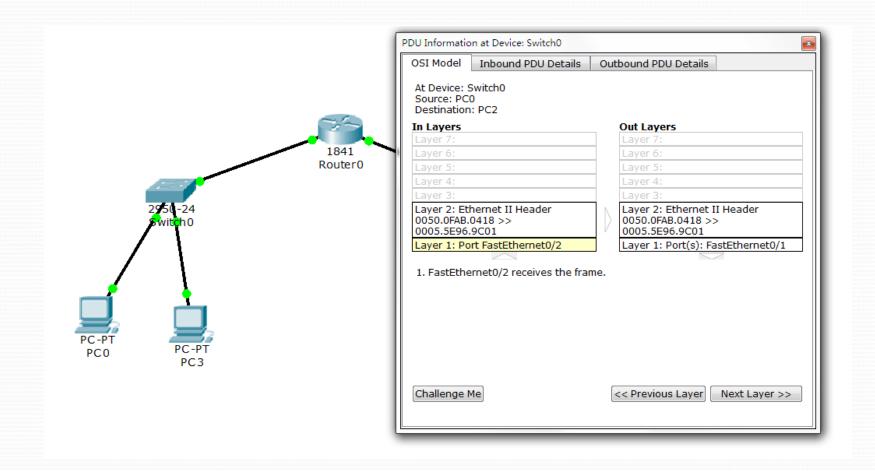
实验示例图





查看数据包

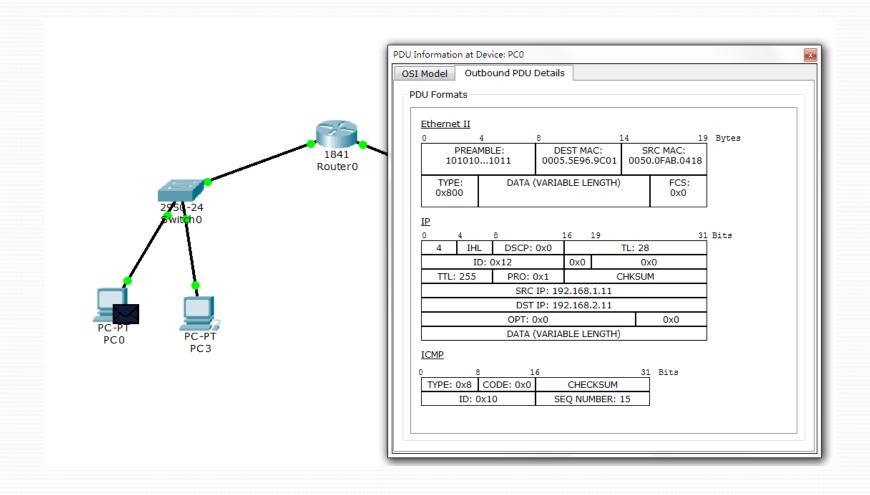
点击模拟ICMP包, 查看相关数据





查看数据包

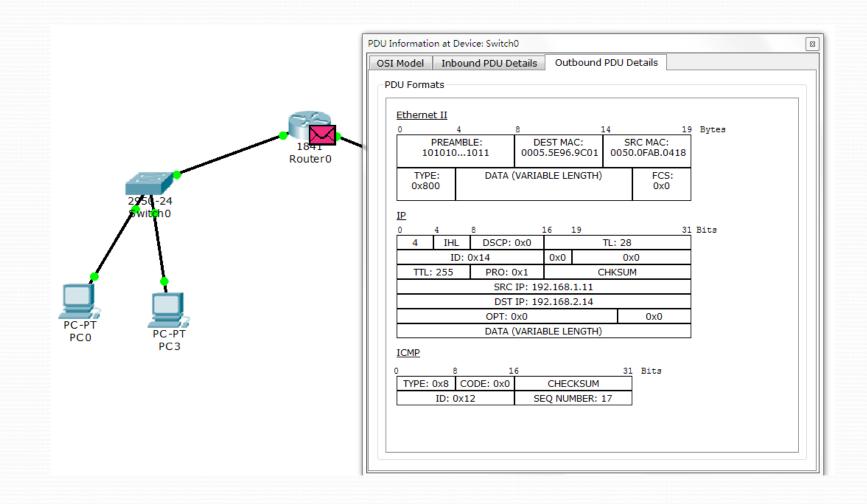
点击模拟ICMP包, 查看相关数据





查看数据包

点击模拟ICMP包, 查看相关数据





WireShark 安装使用

查找有关安装说明, 下载相关软件;

安装软件;

练习使用;

分析MAC DIX V2 帧;



WireShark 抓包界面 (DIX V2)

Capturing from Broadcom NetXtreme Gigabit Ethernet Driver - Wireshark File Edit View Go Capture Analyze Statistics Telephony Tools Help Filter: ▼ Expression... Clear Apply Destination Time Source Protocol Info No. 388577 2734.57708 133.24.248.18 192.168.2.10 388578 2734.57714 192.168.2.100 133.24.248.18 58851 > http [ACK] Seg=608 Ack=21008625 Win=262080 Len=0 SLE=21010081 SRE=21012993 388579 2734.58409 159.89.89.188 192,168,2,100 TLSv1.2Continuation Data 2734.58417 192.168.2.100 159.89.89.188 [TCP Dup ACK 388534#1] 58827 > https [ACK] 5eq=1346 Ack=44 388581 2734.58419 159.89.89.188 192.168.2.100 TLSv1.2Continuation Data 2 2734.58423 192.168.2.100 159.89.89.188 [TCP Dup ACK 388534#2] 58827 > 388583 2734.71429.47.96.253.105 192.168.2.100 Continuation or non-HTTP traffic 388584 2734.73749:192.168.2.100 40.73.105.168 57696 > http [ACK] Seq=1968 Ack=119200 Win=7930 Len=0 59082 > 36688 [ACK] Seq=10274 Ack=441 Win=65096 Len=0 388585 2734.76756 192.168.2.100 120, 241, 25, 38 TLSv1.2Application Data 388586 2734.78430 121.196.50.150 192.168.2.100 388587 2734.78451 192.168.2.100 121.196.50.150 TLSv1.2Application Data https > 54493 [ACK] Seq=7453 Ack=4132 Win=37453 Len=0 388588 2734.79224 121.196.50.150 192.168.2.100 TCP [TCP Retransmission] 36688 > 59082 [PSH, ACK] Seq=421 Ack=10274 Win= 388589 2734.82351 120.241.25.38 192.168.2.100 0 2734.82359 192.168.2.100 120.241.25.38 [TCP Dup ACK 388585#1] 59082 > 36688 [ACK] Seq=10274 Ack=441 Win=65096 Len=0 SLE=421 SRE=441 388591 2734.88237 61.129.47.29 192.168.2.100 TCP [TCP Retransmission] [TCP segment of a reassembled PDU] 388592 2734.88251:192.168.2.100 61.129.47.29 TCP 58682 > http [ACK] Seq=505 Ack=115322241 Win=66976 Len=0 SLE=115319329 SRE=115320241 388593 2734.89548 61.129.47.29 192, 168, 2, 100 [TCP segment of a reassembled PDU] TCP [TCP segment of a reassembled PDU] 388594 2734.89660 61.129.47.29 192.168.2.100 TCP 388595 2734.89665 192.168.2.100 61,129,47,29 TCP 58682 > http [ACK] Sea=505 Ack=115325153 Win=66976 Len=0 388596 2734.91756 192.168.2.100 47.96.253.105 TCP 57695 > http [ACK] Seq=13643 Ack=2942042 Win=8103 Len=0 388597 2734.92000 61.129.47.29 192.168.2.100 TCP [TCP segment of a reassembled PDU] 388598 2734.92111 61.129.47.29 192.168.2.100 [TCP segment of a reassembled PDU] TCP 388599 2734.92119 192.168.2.100 61, 129, 47, 29 58682 > http [ACK] Seq=505 Ack=115328065 Win=66976 Len=0 192.168.2.100 Continuation or non-HTTP traffic 388600 2734.92561:47.96.253.105 HTTP [TCP Retransmission] [TCP segment of a reassembled PDU] 388601 2734.93010 133.24.248.18 192.168.2.100 TCP 388602 2734.93019 192.168.2.100 133.24.248.18 58851 > http [ACK] Seq=608 Ack=21012993 Win=262080 Len=0 388603 2734.93021 133.24.248.18 192.168.2.100 [TCP segment of a reassembled PDU] TCP 192.168.2.100 [TCP segment of a reassembled PDU] 388604 2734.93034 133.24.248.18 TCP 388605 2734.93038 192.168.2.100 133, 24, 248, 18 TCP 58851 > http [ACK] Seq=608 Ack=21015905 Win=262080 Len=0 388606 2734.93508 61.129.47.29 192.168.2.100 TCP [TCP segment of a reassembled PDU] 388607 2734.93648.61.129.47.29 192.168.2.100 [TCP segment of a reassembled PDU] TCP 388608 2734.93656192.168.2.100 61.129.47.29 TCP 58682 > http [ACK] Seg=505 Ack=115330977 Win=66976 Len=0 ⊕ Frame 21298: 54 bytes on wire (432 bits), 54 bytes captured (432 bits) □ Ethernet II, Src: 10:dd:b1:c1:e6:dd (10:dd:b1:c1:e6:dd), Dst: f4:ee:14:26:84:a2 (f4:ee:14:26:84:a2) ■ Destination: f4:ee:14:26:84:a2 (f4:ee:14:26:84:a2) Address: f4:ee:14:26:84:a2 (f4:ee:14:26:84:a2)0 = IG bit: Individual address (unicast)0. = LG bit: Globally unique address (factory default) ■ Source: 10:dd:b1:c1:e6:dd (10:dd:b1:c1:e6:dd) Address: 10:dd:b1:c1:e6:dd (10:dd:b1:c1:e6:dd) 0 = IG bit: Individual address (unicast)O. = LG bit: Globally unique address (factory default) 00 28 79 e3 40 00 80 06 78 69 c0 a8 02 64 65 59 .(y.@... xi...deY

...a.Phl .V}Qf.P.



0020 e0 1d e1 61 00 50 68 6c 97 56 7d 51 66 ed 50 10

0030 20 00 c1 9d 00 00

实验主要分析内容

- 1.查看本机的MAC地址
- 2.用WireShark抓取MAC数据包。
- 3.查看MAC数据包字段内容,并解读;
- 4.分析在Packet tracer中模拟ICMP (ping 命令), ICMP数据包转发过程中MAC地址变化情况。

