实验 2: MAC 地址、IP 地址、ARP 协议及总线型以太网的特性

课程名称: 计算机网络实验 实验日期: 2022.09.16

班 级: 计科 5 班 姓名: 刘洋 学 号: 20202619

一、实验目的

- 1 加深对 MAC 地址、IP 地址的理解。
- 2 熟悉 ARP 协议的各种过程。
- 3 了解总线型以太网的特性

二、实验环境

Cisco Packet Tracer 模拟器

三、实验内容

- 1 MAC 地址、IP 地址、ARP 协议
- (1)第一步:构建网络拓扑:在逻辑工作空间上,拖动两台终端设备并使用连接线将设备连接起来。如图 1 所示

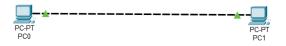


图 1 构建网络拓扑

(2) 第二步:设置设备 IP 地址: 鼠标左键单击设置的设备,选择桌面,选择 IP 设置,分别将两台主机 IP 地址设置为"192.168.0.1"、"192.168.0.2"。

如图 2 所示

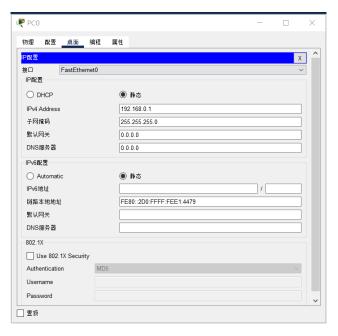


图 2 设置 IP 地址

(3)第三步:查看设备相关信息:鼠标选择"查看"功能,单机设备,选择"端口转换汇总表",可以查看到设备的以太网卡、IP地址、MAC地址,如图 3所示。鼠标选择"查看"功能,单机设备,选择"ARP缓存表",就可以看的设备ARP高速缓存表中的信息,目前暂时没有记录,如图 4 所示



图 3 查看端口状态汇总表



图 4 查看 ARP 高速缓存表

(4) 第四步:使主机 1 向主机 2 发送分组:切换实时模式到仿真模式,鼠标选择分组,发送方选择主机 1,接收方选择主机 2,如图 5 所示。

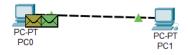


图 5 主机 1 向主机 2 发送分组

(5)第五步:查看分组及 ARP 请求。鼠标点击"查看"选项,单击分组,如图 6 所示。该数据包本身是使用 ICMP 协议构建的,但是准备封装成帧的时候发现目的 IP 地址并不在自己的 ARP 缓存中,所以没有办法找到相应的 MAC 地址,暂时不能上发送分组,只能先发送一个 ARP 请求。ARP 请求如图 7 所示,其目的 MAC 地址为"全 F",这是一个广播帧。ARP 请求的具体细节入图 8 所示



图 6 查看分组内容



图 7 查看 ARP 请求内容

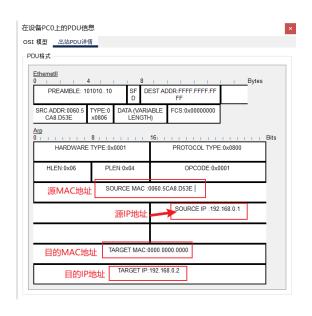


图 8 查看请求详情

(6)第六步:在仿真面板中点击"捕获/前进"按钮,主机 1 将 ARP 请求广播发送。主机 2 收到广播数据包,它先把主机 1 的信息(IP 地址、MAC 地址)存入自己的 ARP 高速缓存表中,鼠标选择查看主机 2 的 ARP 缓存表,如图 9 所

示,主机 2 的 ARP 缓存表中已存储主机 1 的信息。主机 2 对数据包进行解析知道这是一个 ARP 请求,如图 10 所示。主机 2 构建 ARP 协议的单波相应,其具体内容如图所示,



图 9 查看主机 2 的 ARP 缓存表

源: PC0 目的: Broadcast	
逐层输入	逐层输出
第七层	第七层
第六层	第六层
第五层	第五层
第四层	第四层
第三层	第三层
FFFF.FFFF.FFFF ARP 数据包 須IP: 192.168.0.1, 目的IP: 192.168.0.2	第二层: 以太网V2 首部 000B.BED6.A78C > 0060.5CA8.D53E ARP 数据包 源IP: 192.168.0.2, 目的IP: 192.168.0.1
第二层: 以太网2 首部 0060.5CA8.D53E >> FFFF.FFFF.FFFF ARP 数据包 源IP: 192.168.0.1, 目的IP: 192.168.0.2 第一层: 端口 FastEthernet0	0060.5CA8.D53E ARP 数据包 源IP:

图 10 查看广播分组的内容

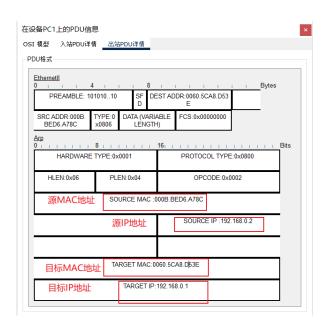


图 11 查看 ARP 单波响应内容

(7) 第七步:在仿真面板中点击"捕获/前进"按钮,主机 2 将 ARP 单波响应发出,主机 2 接收并进行解析,发现这是一个 ARP 相应帧,如图 12 所示。主机 1 将主机 2 的信息 1(IP 地址、MAC 地址)存入自己的 ARP 高速缓存表中,如图 13 所示。

在设备PCO上的PDU信息		
OSI 模型 入站PDU详情		
当前在设备: PC0 源: PC0 目的: Broadcast		
逐层输入	逐层输出	
第七层	第七层	
第六层	第六层	
第五层	第五层	
第四层	第四层	
第三层	第三层	
第二层: 以太网V2 首部 000B.BED6.A78C >> 0060.5CA8.D53E ARP 数据包 源IP: 192.168.0.2, 目的IP: 192.168.0.1	第二层	
第一层: 端口 FastEthernet0	第一层	
1.该帕的目的MAC地址与接收端口的MAC地址、广播地址、或奢多牆地址匹配。 2.设备从一个以太网帕中解封出PDU。 3.这是一个ARP帕。ARP进程对其进行处理。 4.该ARP帕是一个响应帕。 5.ARP进程用接收到的信息来更新自己的ARP表。 6.ARP进程从缓冲区中取出并发送等待该ARP响应的数据包。		
挑战我	<<上一层 下一层>>	

图 12 查看单波响应帧的内容



图 13 查看主机 1 的 ARP 缓存表

(8) 第八步:在仿真面板中点击"捕获/前进"按钮,主机 1 将 ICMP 分组发出,主机 2 收到并返回一个响应,如图 14 所示。

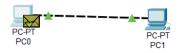


图 14 主机 1 将 ICMP 分组发送给主机 2

(9) 第九步: 鼠标选择主机 1,选择"桌面",输入命令:"arp -a",如图 15 所示,可以得到主机 1 中 ARP 缓存表中的信息,输入命令"arp -d"将信息删除并再次查看,如图 16 所示。



图 15 命令行查看 ARP 内容

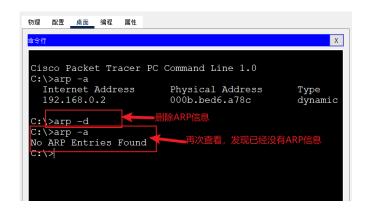


图 16 命令行删除 ARP 内容

(10)第十步:再次让主机 1 向主机 2 发送分组,发现主机 1 与初始一样需要 先发送一个 ARP 请求。

2 总线型以太网的特性

(1) (1) 第一步:构建网络拓扑。在逻辑工作空间上,拖动三个终端设备和一个集线器,用连接线把设备连接起来。如图所示。

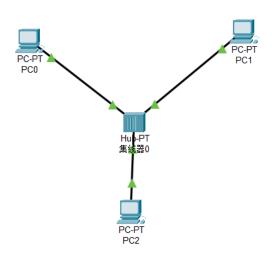


图 17 网络拓扑

(2)第二步:设置 IP 地址。鼠标左键单击要设置的设备,选择桌面,选择 IP 设置,如图所示

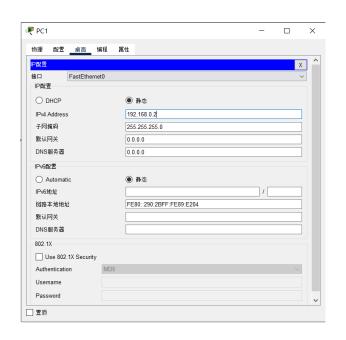


图 18 设置 IP 地址

(3)第三步:使主机互相发送分组。此时各主机的 ARP 缓存表中没有记录,为了后续实验的方便,在实时模式下,让三台主机互相发送分组。此时主机 ARP 缓存表中已有了对方的信息记录,如图所示。



图 19 查看 ARP 缓存表

(4)第四步:使主机1向主机2发送分组。三台主机通过集线器形成了一个星型网路,但是其实质还是主线型网络,任何主机发送的数据都会被广播。为了验证这一点,切换到"模拟"模式,鼠标点击"数据包",发送方选择主机1,接收方选择主机2,如图所示。在仿真面板中点击"捕获/前进"按钮,观察到分组被转发到主机2、3,如图所示。主机3发现分组的MAC地址与自己不匹配,

丢弃改分组,而主机 2 发现分组的目标 MAC 地址与自己匹配,接收该分组。

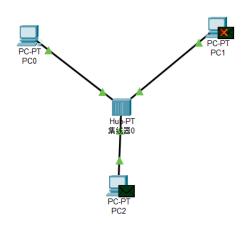


图 20 主机型网络发送单一分组

(5)第五步: 主机 2 接收分组后,向主机 1 发送接收响应。在仿真面板中点击"捕获/前进"按钮,观察到接收响应被集线器发送往主机 1、主机 3。如图所示。主机 3 发现响应的目标 MAC 地址不是自己,于是丢弃响应,主机 1 发现响应的目标 MAC 地址是自己,于是接收响应。

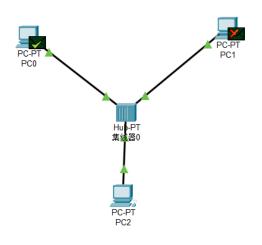


图 21 主机 2 向主机 1 发送接收响应

(6)第六步: 删除刚才的过程,同时使主机 1 和主机 2 向主机 3 发送分组,如图所示。在仿真面板中点击"捕获/前进"按钮,观察到两个分组在集线器发生

碰撞,如图所示。再次在仿真面板中点击"捕获/前进"按钮,观察到碰撞后出错的信息被广播发送到全部主机,如图所示。

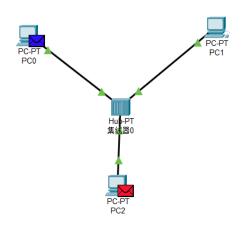


图 22 同时发送分组

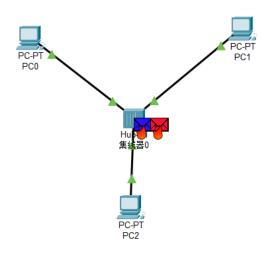


图 23 分组在主线上发生碰撞

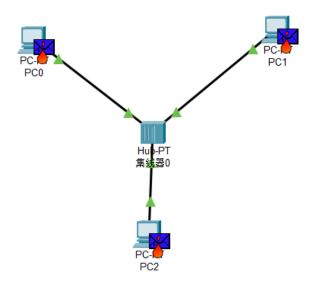


图 24 所有主机接收到错误数据

四、实验体会

- **1 MAC** 地址、**IP** 地址在计算机网络通信中占有极其重要的低位。它们唯一标识了计算机的地址。
- 2 总线型网络的结构较为简单,但是不可避免的会发生消息的碰撞,这是它的缺点。