实验任务 1: 局域网扩展

一、实验目的

比较分析网络仿真软件的主要功能和软件应用;能够进行简单的扩展局域网设计, 并进行网络连通性测试。

二、实验任务

- 1、仿真软件应用
 - 1) 安装 Cisco 仿真软件 Packet Tracer
 - 2) 软件界面操作介绍
 - 3) 主要仿真网络设备介绍
 - 4) 网络仿真场景构建演示

参阅《Cisco Packet Tracer 5.3入门介绍》

- 2、局域网扩展
 - 1) 集线器扩展局域网
 - 2) 交换机扩展局域网
 - 3) 集线器和交换机混合扩展局域网
 - 4) 网络测试(不同 IP 地址、不同子网掩码配置、联通性测试)

三、实验内容

3.1 网络背景设计

计算机与信息学院是学校二级网络单位,有6层楼,16个教学实验室,10个研究室,16个办公室。学院网络拓扑示意图如图 1.1,各房间按照电脑终端数量选择局域网设备进行扩展。网络地址分配说明。

5 台电脑以下用集线器,部署简单,价格便宜。否则选择二层交换机,楼层交换机 采用二层交换机(16 口或 24 口),价格适中,支持交换技术,共享带宽。学院入口采 用三层交换机与校园网互联。

3.2 配置过程

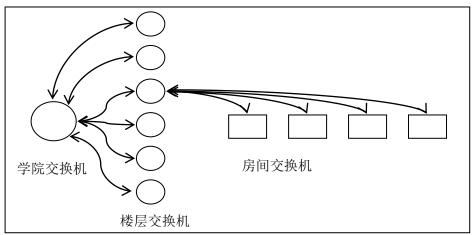
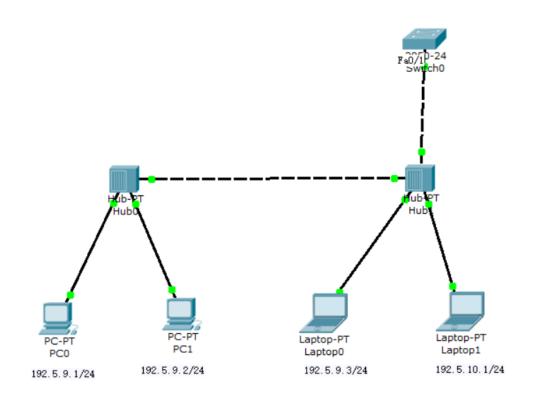


图 1.1 学院网络拓扑结构示意图

1. 集线器扩展局域网的配置与测试

集线器是什么?

集线器(Hub) 是一种工作在 OSI 模型的第一层(物理层) 的网络设备,用于连接多个网络设备(如电脑),将它们组成一个局域网。它的主要作用是转发所有接收到的数据到其他所有端口,不管数据是不是发给它们的。它的工作原理是广播式传输。



IP 地址配置说明: 四台计算机 IP 地址分别为: 192.4.3.1/24 (PCO), 192. 4. 4. 2/24 (PC1),

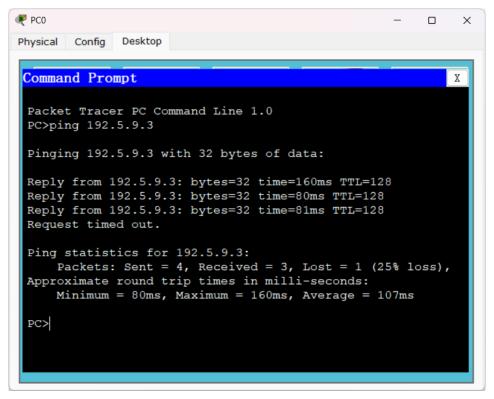
192. 4. 3. 3/24 (Laptop0),

192. 4. 4. 1/24 (Laptop1) .

前三者属于 192.4.3.0/24, 后者属于 192.4.4.0/24。

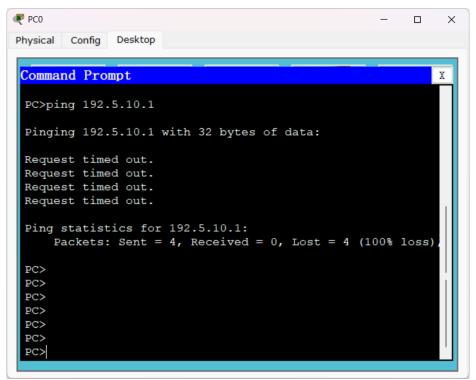
连通信测试:

pc0 和 laptop0 进行 ping 测试:



测试结果说明:通过集线器扩展在一个局域网上,PC0 与 1aptop0 所属网络地址均为 192. 5. 9. 0/24, 计算机之间可以相互连通。

pc0 和 laptop1 (注意 laptop1 跟 pc0 不是在同一个网络,按理来说应该 ping 不通) 进行 ping 测试:



结果说明: P0 与 laptop1 在相同的物理网络上,但是 IP 网络地址不同,不能实现互联。 **技术原理总结:** 通过交换机的级联,增加网络的广播域,从而扩展局域网。在一个广播域中,网络地址相同,实现网络互连,否则即使物理网络相连,也不可以 IP 相互访问。

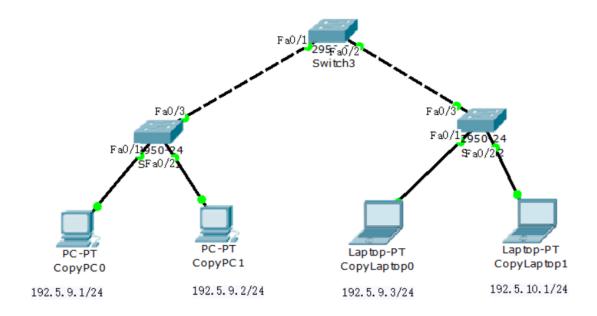
改正方法: 将 laptop1 的网络地址改为 192.9.10.0/24

技术原理总结:通过集线器的级联,增加网络的碰撞域和广播域,从而扩展局域网。在一个碰撞域中,网络地址相同,实现网络互连,否则即使物理网络相连,也不可以 IP 相互访问。

1. 集线器扩展局域网的配置与测试 交换机是什么?

交换机(Switch) 是一种工作在 OSI 模型的第二层(数据链路层,也包括物理层)的网络设备(有些高端交换机支持第三层功能)。它比集线器更"聪明",能够根据设备的 MAC 地址 来转发数据帧。它的主要作用是根据目标 MAC 地址,将数据只发给目标端口,而不是广播给所有设备。

网络拓扑:



IP 地址配置说明:

四台计算机 IP 地址分别为:

192.4.3.1/24 (PCO),

192. 4. 4. 2/24 (PC1),

192.4.3.3/24(Laptop0),

192. 4. 3. 4/24 (Laptop1) 。

网络地址均为: 192.4.3.0/24

连通性测试:

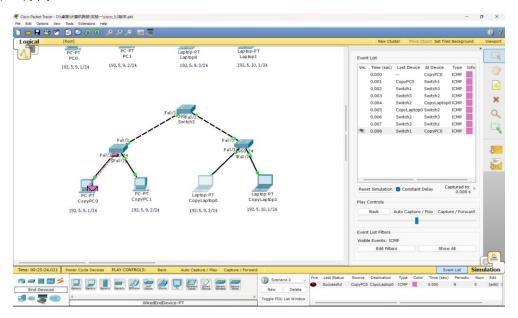
CopyPCO ping 其他所有主机:

```
CopyPC0
                                                             X
                                                        Physical Config Desktop
Command Prompt
                                                           X
 Reply from 192.5.9.3: bytes=32 time=240ms TTL=128
 Reply from 192.5.9.3: bytes=32 time=128ms TTL=128
 Reply from 192.5.9.3: bytes=32 time=128ms TTL=128
 Reply from 192.5.9.3: bytes=32 time=129ms TTL=128
 Ping statistics for 192.5.9.3:
     Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),
 Approximate round trip times in milli-seconds:
     Minimum = 128ms, Maximum = 240ms, Average = 156ms
 PC>
 PC>
 PC>
 PC>ping 192.5.9.2
 Pinging 192.5.9.2 with 32 bytes of data:
 Reply from 192.5.9.2: bytes=32 time=127ms TTL=128
 Reply from 192.5.9.2: bytes=32 time=65ms TTL=128
 Reply from 192.5.9.2: bytes=32 time=48ms TTL=128
 Reply from 192.5.9.2: bytes=32 time=64ms TTL=128
 Ping statistics for 192.5.9.2:
     Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),
 Approximate round trip times in milli-seconds:
     Minimum = 48ms, Maximum = 127ms, Average = 76ms
 PC>ping 192.5.10.1
 Pinging 192.5.10.1 with 32 bytes of data:
 Request timed out.
 Request timed out.
 Request timed out.
 Request timed out.
 Ping statistics for 192.5.10.1:
     Packets: Sent = 4, Received = 0, Lost = 4 (100% loss)
 PC>
```

测试结果说明:通过二层交换机进行局域网扩展,所有设备在相同的物理网络上,网络地址相同的计算机可以互连。

技术原理总结: 通过交换机的级联,增加网络的广播域,从而扩展局域网。在一个广播域中,网络地址相同,实现网络互连,否则即使物理网络相连,也不可以 IP

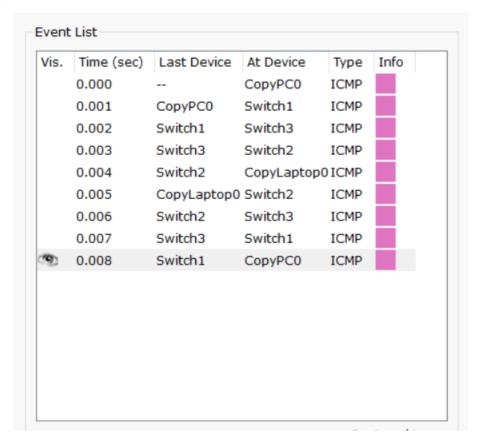
相互访问。



3.4 ICMP 抓包

CopyPCO 到 CopyLaptopO 之间进行 ICMP 协议分析:

ping 事件的运行过程:

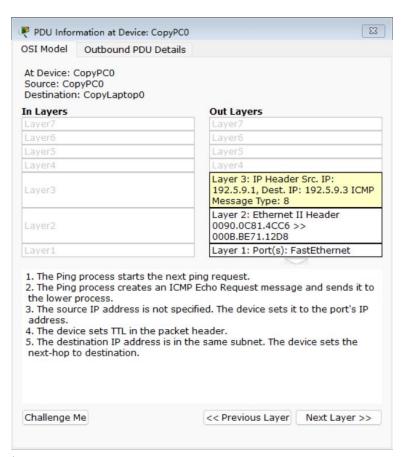


依次是:

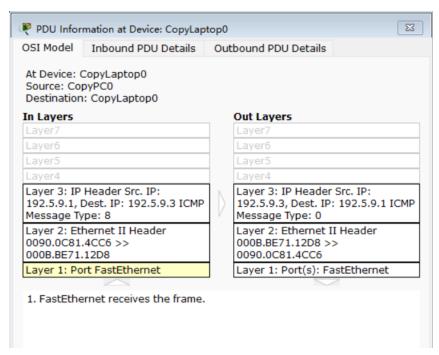
- CopyPCO 主机封装 ICMP 数据包后广播;
- Switch1 广播到 Switch0;
- Switch0 广播到 Switch2;

- Switch2 广播到 CopyLaptop0;
- CopyLaptopO 封装 ICMP 应答数据包广播到 Switch2;
- Switch2 广播到 Switch0;
- Switch0 广播到 Switch1;
- Switch1 广播到 CopyPC0。

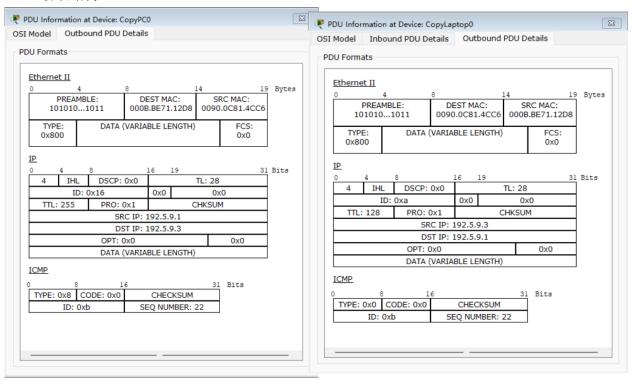
CopyPCO 抓包:



CopyLaptop0 抓包



ICMP 协议结构:



图例说明了以太帧、IP 数据报和 ICMP 报文的数据结构。左图说明是从 192.5.9.1 发往 192.5.9.3 的 ICMP 报文,右图为从 192.5.9.3 发往 192.5.9.1 的 ICMP 应答报文。