

南开大学

网络空间安全学院

网络技术与应用课程报告

互联网组网与路由器配置

学号: 2011897

姓名: 任薏霖

年级: 2020级

专业: 物联网工程

2022年10月27日

第1节 实验内容说明

- 实体环境下互联网组网与路由器配置
 在实体环境下完成互联网组网与路由器配置,要求如下:
- (1) 在机房实验室环境下,通过将局域网划分为不同子网,用多 IP 主机作为路由器,组建互联网;
- (2) 在命令行方式下,按照静态路由方式,配置路由器和主机,测试互联网的连通性:
- 仿真环境下的互联网组网与路由器配置
 在仿真环境下完成互联网组网与路由器配置,要求如下:
- (1) 学习路由器的配置方法和配置命令;
- (2) 参考实体实验,组建由多个路由器组成的互联网。物理网络可以由集线器、交换机构成;
- (3) 按照静态路由方式配置路由器和主机,测试互联网的连通性;
- (4) 利用动态路由方式配置路由器和主机,测试互联网的连通性;
- (5) 在仿真环境的"模拟"方式中观察数据包在互联网中的传递过程,并进行分析

第2节 实验准备

1. 实验一:实体环境下互联网组网与路由器配置

在本次实验中,选择使用双网卡方案,相关内容介绍如下:

如果将一台普通的计算机加入两块或多块网卡,同时运行相应的路由软件,就完全可以作为一台路由器使用。目前,大多数的网络操作系统(如 Windows Server、UNIXLinux 等)都支持多块网卡并提供了路由转发功能,可以利用网络操作系统的这些特性组建比较简易的实验性互联网。

网络拓扑图如下所示:

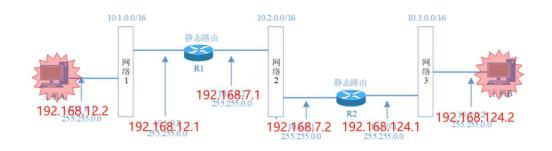


图 1 实体环境网络拓扑图

配置信息:

- (1) 使用 route PRINT 指令可以看到当前路由表信息;
- (2) 使用 route ADD 目标网络 MASK 目标网络掩码 下一跳 IP 地址添加路由表表项;
- (3) 使用 route CHANGE 目标网络 MASK 目标网络掩码 下一跳 IP 地址修改路由表表项;
- (4) 使用 route DELETE 目标网络可以删除路由表

2. 实验二: 仿真环境下互联网组网与路由器配置

在真实环境下,路由器与交换机的配置方法完全相同。基本的方法是:将终端的串行口与路由器的控制端口进行连接,进而实现通过终端命令对路由器进行配置。在PacketTracer 仿真环境下既可以采用终端控制台方式对路由器进行配置,也可以采用设备配置界面的CLI、设备配置界面的Config 对路由器进行配置,其具体操作方法与交换机的配置方法相同。

第3节 实验过程

1. 实验一:实体环境下互联网组网与路由器配置

1.1 IP 地址和默认网关配置

图一给出本次实验需要配置静态路由的互联网拓扑结构图。该互联网由 192. 168. 12. 0、192. 168. 7. 0、192. 168. 124. 0 共三个子网通过 R1、R2 两个路由设备相互连接构成。

具体配置如下:

主机 A---IP 地址为: 192.168.12.2;

主机 B---IP 地址为: 192.168.124.2;

路由器 R1---IP 地址为: 192.168.12.1/192.168.7.1;

路由器 R2---IP 地址为: 192.168.124.1/192.168.7.2

1.2 静态路由配置

在路由器上配置对应转发表;

route ADD 192.168.124.0 MASK 255.255.0 192.168.7.2

route ADD 192.168.12.0 MASK 255.255.255.0 192.168.7.1

route PRINT

路由器路由表配置如下:

目的网络 IP 地址	子网掩码	下一跳 IP 地址
192. 168. 12. 0	255. 255. 255. 0	直接投递
192. 168. 7. 0	255. 255. 255. 0	直接投递
192. 168. 124. 0	255. 255. 255. 0	192. 168. 7. 0
表 1 路由器 R1 路由表		
目的网络 IP 地址	子网掩码	下一跳 IP 地址
192. 168. 12. 0	255. 255. 255. 0	192. 168. 7. 0
192. 168. 7. 0	255. 255. 255. 0	直接投递
192. 168. 124. 0	255. 255. 255. 0	直接投递

表 2 路由器 R2 路由表

具体如下图所示:

图 2 路由表配置

1.3 测试配置路由

路由测试最常使用 ping 命令,如果需要测试实验中配置的路由是否正确,可以利用 ping 命令去 ping 另一个网络中的主机,通过判定 IP 数据报是否能顺利到达目的主机判断 配置的路由是否正确。

但是,ping 命令仅显示 IP 数据报可以从一台主机顺利到达另一台主机,并不能显示 IP 数据报沿着哪条路径转发和前进。为了能够显示 IP 数据报走过的路径,可以使用 Windows 网络操作系统提供的 tracert 命令, tracert 命令不但可以给出数据报是否能够顺利到达目的结点,而且可以显示数据报在前进过程中经过的路由器。

首先,我们使用主机 A ping 主机 B,再用主机 A tracert 主机 B,发现结果如下图所示:

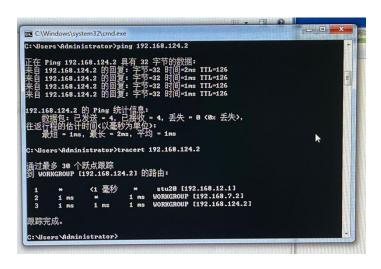


图 3 主机 A tracert 主机 B

根据路由器 R1 的路由表,结合上图分析可知,路由器被分配到的两个 IP 地址分别是 192.168.12.1 和 192.168.7.1.发往 192.168.124.2 网络的数据包被转发至 192.168.7.2,

而路由器 R1、R2 在一个网段中,因此数据包经由路由器 R1 成功转发至路由器 R2。之后数据包被直接转发至 192. 168. 124. 2,主机 B 成功收到来自主机 A 的数据包。

2. 实验二: 仿真环境下互联网组网与路由器配置

2.1 静态路由配置

2.1.1 配置主机 IP 地址和默认网关

由于主机 PCO、PC1 和 PC2、PC3 分别处于两个物理网中,因此 PCO、PC1 和 PC2、PC3 之间的通信需要经过路由器转发。图 清楚、直观地显示出了主机的 IP 地址、掩码和默认网关;

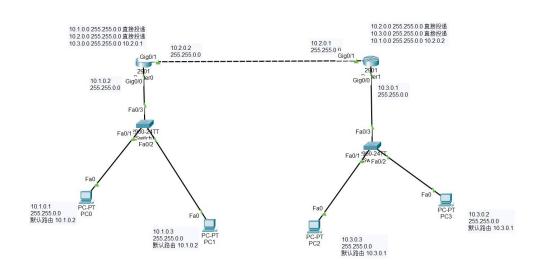


图 4 静态路由网络拓扑结构

2.1.2 配置路由器接口的 IP 地址

配置路由器 IP 地址,可以在配置界面中选择 CLI,首先使用 enable 命令进入路由器的特权执行模式,而后通过 config terminal 进入全局配置模式。需要注意,路由器通常具有两个或多个网络接口,地址属于某个特定接口。

在为接口配置 IP 地址之前,首先使用"interface 接口名"进入接口的配置模式,并使用 no shutdown 命令激活接口。

路由器的静态路由需要在全局配置模式下进行配置其命令为"ip route 目的网络掩码下一跳步",配置完成后,可以退回到特权执行模式,使用 show ip route 命令查看配置后的路由表。以路由器 R1 为例:

```
Router#show ip route

Codes: L - local, C - connected, S - static, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

10.0.0.0/8 is variably subnetted, 5 subnets, 2 masks

S 10.1.0.0/16 [1/0] via 10.2.0.2

C 10.2.0.0/16 is directly connected, GigabitEthernet0/1

L 10.2.0.1/32 is directly connected, GigabitEthernet0/1

C 10.3.0.0/16 is directly connected, GigabitEthernet0/0

L 10.3.0.1/32 is directly connected, GigabitEthernet0/0
```

图 5 路由器 R1 路由表配置

2.1.3 实验结果验证

在 PCO 终端的命令行中使用 tracert 命令追踪数据流传递到 PC2 的过程,如下图所示:

```
C:\>tracert 10.3.0.3

Tracing route to 10.3.0.3 over a maximum of 30 hops:

1 0 ms 0 ms 0 ms 10.1.0.2
2 * 0 ms 0 ms 10.2.0.1
3 * 0 ms 0 ms 10.3.0.3

Trace complete.
```

图 6 PC0 tracert PC2

2.2 动态路由配置

2.2.1 配置主机 IP 地址和默认网关

动态路由配置中,更改路由器数量为3个,其网络拓扑图如下:

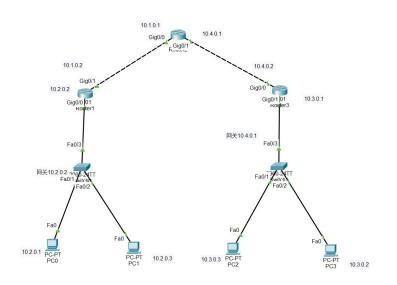


图 7 动态路由网络拓扑图

2.2.2 配置路由接口的 IP 地址

- 配置终端 IP 和网关(同静态路由配置)
- 配置 RIP

```
Router(config)# router rip
Router(config-router)# version 2
```

查看配置后的路由表。以路由器 R1 为例:

```
Router#show ip route

Codes: L - local, C - connected, S - static, R - RIP, M - mobile, B - BGP

D - EIGRP, EX - EIGRP external, O - OSPF, IA - OSPF inter area

N1 - OSPF NSSA external type 1, N2 - OSPF NSSA external type 2

E1 - OSPF external type 1, E2 - OSPF external type 2, E - EGP

i - IS-IS, L1 - IS-IS level-1, L2 - IS-IS level-2, ia - IS-IS inter area

* - candidate default, U - per-user static route, o - ODR

P - periodic downloaded static route

Gateway of last resort is not set

10.0.0.0/8 is variably subnetted, 6 subnets, 2 masks

C 10.1.0.0/16 is directly connected, GigabitEthernet0/1

L 10.2.0.0/16 is directly connected, GigabitEthernet0/1

C 10.2.0.0/16 is directly connected, GigabitEthernet0/0

L 10.3.0.0/16 [120/2] via 10.1.0.1, 00:00:10, GigabitEthernet0/1

R 10.4.0.0/16 [120/1] via 10.1.0.1, 00:00:10, GigabitEthernet0/1
```

图 8 路由器 R1 路由表配置

2.2.3 实验结果认证

示:

在其中 PCO 终端的命令行中使用 tracert 命令追踪数据流传递到 PC2 的过程,如下图所

```
C:\>tracert 10.3.0.3
Tracing route to 10.3.0.3 over a maximum of 30 hops:
                0 ms
                          0 ms
      0 ms
                                     10.2.0.2
     0 ms
                0 ms
                          0 ms
                                     10.1.0.1
  2
      0 ms
                0 ms
                          0 ms
                                     10.4.0.2
      0 ms
                0 ms
                           0 ms
                                     10.3.0.3
Trace complete.
```

图 9 PC0 tracert PC2

2.3 "模拟"方式分析

采用动态路由中设计的网络拓扑,使用 PC1 ping PC2,进行模拟验证。结果如下图:

```
C:\>ping 10.3.0.3

Pinging 10.3.0.3 with 32 bytes of data:

Reply from 10.3.0.3: bytes=32 time=12ms TTL=125

Reply from 10.3.0.3: bytes=32 time<1ms TTL=125

Reply from 10.3.0.3: bytes=32 time=12ms TTL=125

Reply from 10.3.0.3: bytes=32 time=12ms TTL=125

Ping statistics for 10.3.0.3:

Packets: Sent = 4, Received = 4, Lost = 0 (0% loss),

Approximate round trip times in milli-seconds:

Minimum = 0ms, Maximum = 12ms, Average = 9ms
```

图 10 PC1 ping PC2

将数据包传输过程分为以下几部分:

• 步骤一

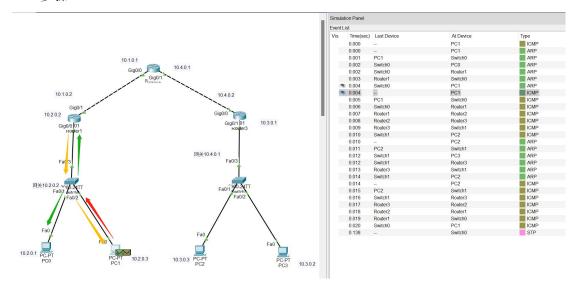


图 11 步骤 1

交换机收到数据包时将目的 MAC 信息提取出来,与自身的 MAC 地址表比较;未找到对应项,则进行广播,转发会在路由器结束。

• 步骤二

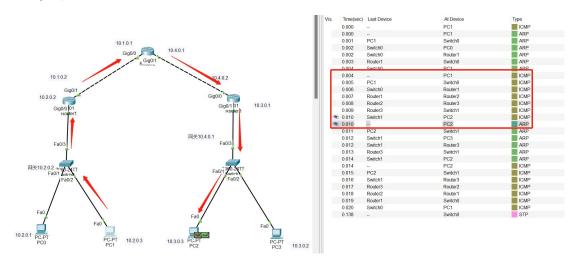


图 12 步骤 2

此时交换机在提取目的 MAC 信息后,找到对应项,则按 MAC 表进行转发。到达路由器后,路由器接收数据包首先提取数据包头的目的 MAC 信息,与自身 MAC 表比较,之后利用动态路由协议按照路由表进行转发,成功到达 PC2。

• 步骤三

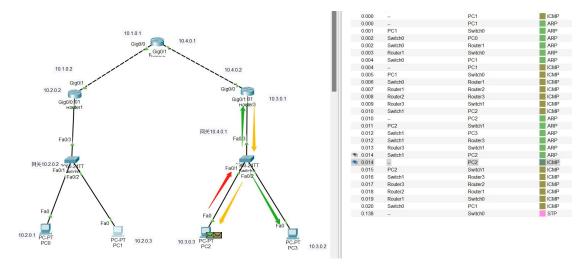


图 13 步骤 3

数据包到达 PC2 后,需要返回到 PC1,因此首先到达交换机,并进行 ARP 协议广播过程;

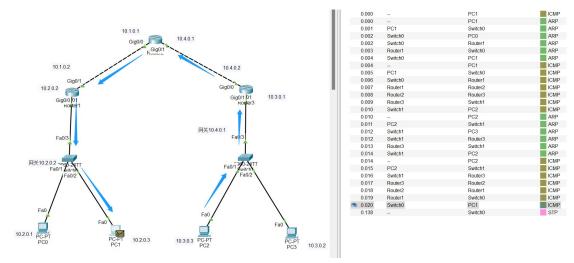


图 14 步骤 4

广播过程结束后,数据包按序转发至 PC1 处。

总结

路由器和交换机相比,路由器未曾出现过广播现象,其原因在于路由表存放的是目的 IP 下一步要去的地方的 IP。 广播在路由器能够结束,原因就是路由器会在查找不到对应 MAC 表时,根据目的 IP 进行路由。若路由器提取数据包的目的 MAC 信息后,在自身 MAC 表中找到对应项,则按 MAC 表进行转发。若无对应项,则与自身的路由表进行比较,若找到路由表,则按照路由表转发;若没有找到对应路由表,则按照缺省路由转发。

因此,路由过程的两种情况都不存在广播。