路由

所谓的路由,是指路由器从一个接口上收到的数据包,根据数据包的目的地址进行定向并转发到另一个接口的过程。这里涉及到两方面的工作,第一是如何确定一个最佳的路径,第二是数据的传输问题。这里我们主要讨论如何确定最佳路径的问题。

常用的路由方式有两种,一种是静态路由,另一种是动态路由。

静态路由

是在路由器中设置的固定的路由表。除非网络管理员干预, 否则静态路由不会发生变化由于静态路由不能对网络的改变作出反 映,一般用于网络规模不大、拓扑结构固定的网络中。静态路由的优 点是简单、高效、可靠。在所有的路由中,静态路由优先级最高。当 动态路由与静态路由发生冲突时,以静态路由为准

动态路由

是网络中的路由器之间相互通信,传递路由信息,利用收到的路由信息更新路由器表的过程。它能实时地适应网络结构的变化。如果路由更新信息表明发生了网络变化,路由选择软件就会重新计算路由,并发出新的路由更新信息。这些信息通过各个网络,引起各路由器重新启动其路由算法,并更新各自的路由表以动态地反映网络拓扑变化。动态路由适用于网络规模大、网络拓扑复杂的网络。

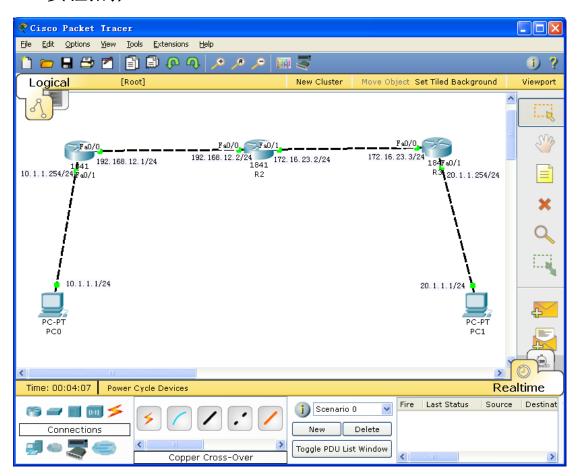
实验三 静态路由

1. 实验目的

通过本实验,读者可以掌握如下技能:

- (1) 路由表的概念
- (2) ip route 命令的使用
- (3) 根据需求正确配置静态路由

2. 实验拓扑



实验三 拓扑图

3. 实验步骤

(1) 步骤 1: 在各 PC 和路由器上配置 IP 地址、保证直连链路

的连通性

在各个物理口上配上 IP 地址, IP 地址如拓扑图所示, 如:

R1(config) #int f0/0
R1(config-if) #ip address 192.168.12.1 255.255.255.0
R1(config-if) #no shutdown

将所有物理口都配好 IP 地址后,测试直连链路的连通性,即 ping 同一个网段的 IP 地址,如上图所示,如 Router 1 去 ping Router 2 的 Fa0/0 口的 IP 地址 (注意特权模式下):

R1#ping 192.168.12.2

Type escape sequence to abort.

Sending 5, 100-byte ICMP Echos to 192.168.12.2, timeout is 2 seconds:

11111

Success rate is 100 percent (5/5), round-trip min/avg/max = 31/31/32 ms

即证明连通,你也可以通过查看命令:

R1#show ip interface brief

Interface IP-Address OK? Method Status

Protocol

FastEthernet0/0 192.168.12.1 YES manual up

uр

FastEthernet0/1 10.1.1.254 YES manual up

uр

当看到自己刚才配上去的 IP 地址的 status 和 Protocol 都是 up,则说明连通。

(2) 步骤 2: 配置静态路由

命令: ip route 目的网络 掩码 { 网关地址 | 接口 }

你可以选择下一跳的路由器地址,也可以选择本路由器的出接口

例子: ip route 192.168.1.0 255.255.255.0 s0/0

例子: ip route 192.168.1.0 255.255.255.0 12.12.12.2

注意:在写静态路由时,如果链路是点到点的链路(例如 PPP 封装的链路),采用网关地址和接口都是可以的;然而如果链路是多路访问的链路(例如以太网),则只能采用网关地址,即不能: *ip route* 192.168.1.0 255.255.255.0 £0/0 。

因此: 最通用的办法是采用网关地址的方式。

R1 上的静态路由(注意目的网络的 IP 写法):

R1#conf t

R1(config) #ip route 172.16.23.0 255.255.255.0 192.168.12.2 R1(config) #ip route 20.1.1.0 255.255.255.0 192.168.12.2

相似地配置 R2 和 R3

配置时注意:

之所以要用静态路由,是因为当数据从 PC 发送到路由器上时,路由器需要查看路由器上的路由表有没有目的网段,如果没有静态路由,则路由器会因为找不到目的网段而将数据包丢弃,也就 ping 不通,所以需要手工添加路由上去,使路由器找到目的网段,然后就可以将数据包转发出去。

将静态路由配置好之后:

杳看:

R1#show ip route

Codes: C - connected, S - static, I - IGRP, R - RIP, M - mobile,
B - BGP

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

 ${\it N1-OSPF~NSSA}$ external type 1, ${\it N2-OSPF~NSSA}$ external type 2

 $\it E1$ - OSPF external type 1, $\it E2$ - OSPF external type 2, $\it E$ - $\it EGP$

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

10.0.0.0/24 is subnetted, 1 subnets

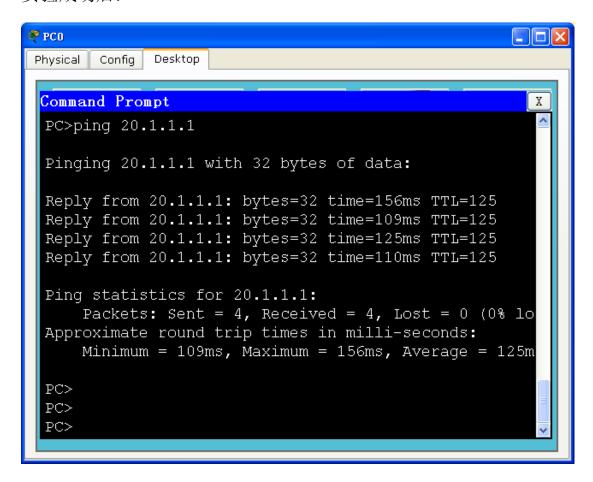
- C 10.1.1.0 is directly connected, FastEthernet0/1 20.0.0.0/24 is subnetted, 1 subnets
- S 20.1.1.0 is directly connected, FastEthernet0/0 172.16.0.0/24 is subnetted, 1 subnets
- S 172.16.23.0 [1/0] via 192.168.12.2
- C 192.168.12.0/24 is directly connected, FastEthernet0/0

可以发现路由表中出现目的网段的路由。这样从 R1 路由器出去的数据包,就会从 Fa0/0 端口转发出去。而且会看到静态路前面有 s 标志,可查看上表可知 s 代表静态, c 代表直连路由。

用相同的方法查看 R2 和 R3 的路由表信息,通过观察可以发现三台路由器上的路由表基本上是一样的,除了静态路由不同之外,也就是说实验可通的标志就是:三台路由器上的路由表的路由条目要一

致,如果发现 PC 去 ping 另外一台 PC 时 ping 不通,可以查看一下三台路由器的路由表是否一致。

实验成功后:



练习:

根据下面的拓扑结构,完成拓扑连接,并自行安排设备的 IP 地址,配置静态路由,使得 PC1 和 PC2 能互相 PING 通。

