# 第 16 章 网关冗余和负载平衡

为了减少交换机故障的影响,交换机上有 STP 技术。 然而作为网关的路由器故障了,又有什么办法? HSRP 和 VRRP 是最常用的网关冗余技术,HSRP 和 VRRP 类似,由多个路由器共同组成一个组,虚拟出一个网关,其中的一台路由器处于活动状态,当它故障时由备份路由器接替它的工作,从而实现对用户透明的切换。然而我们希望在冗余的同时,能同时实现负载平衡,以充分利用设备的能力,GLBP 同时提供了冗余和负载平衡的能力。本章将介绍它们的具体配置。

# 16.1 网关冗余和负载平衡简介

### 16. 1. 1 HSRP

HSRP 是 Cisco 的专有协议。HSRP(Hot Standby Router Protocol)把多台路由器组成一个"热备份组",形成一个虚拟路由器。这个组内只有一个路由器是活动的(Active),并由它来转发数据包,如果活动路由器发生了故障,备份路由器将成为活动路由器。从网络内的主机来看,网关并没有改变。

HSRP 路由器利用 HELLO 包来互相监听各自的存在。当路由器长时间没有接收到 HELLO 包,就认为活动路由器故障,备份路由器就会成为活动路由器。HSRP 协议利用优先级决定哪个路由器成为活动路由器。如果一个路由器的优先级比其它路由器的优先级高,则该路由器成为活动路由器。路由器的缺省优先级是 100。 一个组中,最多有一个活动路由器和一个备份路由器。

HSRP 路由器发送的多播消息有以下三种:

- (1) **HELLO**: HELLO 消息通知其它路由器发送路由器的 HSRP 优先级和状态信息,HSRP 路由器默认为每3秒钟发送一个 HELLO 消息;
- (2) Coup: 当一个备用路由器变为一个活动路由器时发送一个 coup 消息;
- (3) Resign: 当活动路由器要宕机或者当有优先级更高的路由器发送 HELLO 消息时,主动发送一个 resign 消息。

HSRP 路由器有以下六种状态:

- (1) **Initial**: HSRP 启动时的状态,HSRP 还没有运行,一般是在改变配置或接口刚刚启动时进入该状态;
- (2) Learn: 路由器已经得到了虚拟 IP 地址,但是它既不是活动路由器也不是备份路由器。它一直监听从活动路由器和备份路由器发来的 HELLO 报文;
- (3) Listen: 路由器正在监听 HELLO 消息;
- (4) **Speak**:在该状态下,路由器定期发送 HELLO 报文,并且积极参加活动路由器或备份路由器的竞选:
- (5) Standby: 当活动路由器失效时路由器准备接管数据传输功能;
- (6) Active: 路由器执行数据传输功能。

### 16. 1. 2 VRRP

VRRP 的工作原理和 HSRP 非常类似,不过 VRRP 是国际上的标准,允许在不同厂商的设备之间运行。VRRP 中虚拟网关的地址可以和接口上的地址相同, VRRP 中接口只有 3 个状态:初始状态(Initialize)、主状态(Master)、备份状态(Backup)。VRRP 有一种报文。

### 16. 1. 3 GLBP

HSRP和VRRP能实现网关的冗余,然而如果要实现负载平衡,需要创建多个组,并让客户端指向不同的网关。GLBP(Gateway Load Balance Protocol)也是Cisco的专有协议,不仅提供冗余网关功能,还在各网关之间提供负载均衡。GLBP也是由多个路由器组成一个组,虚拟一个网关出来。GLBP选举出一个AVG(Avtive Virtual Gateway),AVG不是负责转发数据的。AVG分配最多四个MAC地址给一个虚拟网关,并在计算机进行ARP请求时,用不同的MAC进行响应,这样计算机实际就把数据发送给不同的路由器了,从而实现负载平衡。在GLBP中,真正负责转发数据的是AVF(Avtive Virtual Forwarder),GLBP会控制GLBP组中哪个路由器是哪个MAC地址的活动路由器。

AVG的选举和HRSP中活动路由器的选举非常类似,优先级最高的路由器成为AVG,次之的为Backup AVG,其余的为监听状态。一个GLBP组只能有一个AVG和一个Backup AVG,主的AVG失败,备份AVG项上。一台路由器可以同时是AVG和AVF。AVF是某些MAC的活动路由器,也就是说如果计算机把数据发往这个MAC,它将接收。当某一MAC的活动路由器故障,其它AVF将成为这一MAC的新的活动路由器,从而实现冗余功能。

GLBP 的负载平衡策略可以是根据不同主机、简单的轮询或者根据路由器的权重平衡, 默认是轮询方式。

# 16.2 实验 1: HSRP

# 1. 实验目的

通过本实验,读者可以掌握如下技能:

- (1) 理解 HSRP 的工作原理
- (2) 掌握 HSRP 的配置

# 2. 实验拓扑

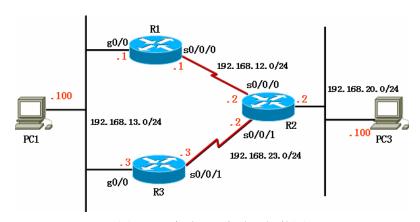


图 16-1 实验 1、实验 2 拓扑图

# 3. 实验步骤

(1) 步骤 1: 配置 IP 地址、路由协议等
R1(config)#interface GigabitEthernet0/0
R1(config-if)#ip address 192.168.13.1 255.255.255.0
R1(config)#interface Serial0/0/0

R1(config-if)#ip address 192.168.12.1 255.255.255.0

R1(config) #router rip

R1(config-router)#network 192.168.12.0

R1 (config-router) #network 192. 168. 13. 0

R1(config-router)#passive-interface GigabitEthernet0/0

//之所以把 g0/0 接口设为被动接口,是防止从该接口发送 RIP 信息给 R3。

### R2(config)#interface GigabitEthernet0/0

R2(config-if)#ip address 192.168.20.2 255.255.255.0

R2(config)#interface Serial0/0/0

R2(config-if)#clock rate 128000

R2(config-if)#ip address 192.168.12.2 255.255.255.0

R2(config)#interface Serial0/0/1

R2(config-if)#clock rate 128000

R2(config-if)#ip address 192.168.23.2 255.255.255.0

R2(config) #router rip

R2(config-router)#network 192.168.12.0

R2(config-router)#network 192.168.23.0

R2(config-router)#network 192.168.20.0

R2(config-router)#passive-interface GigabitEthernet0/0

### R3(config)#interface GigabitEthernet0/0

R3(config-if)#ip address 192.168.13.3 255.255.255.0

R3(config)#interface Serial0/0/1

R3(config-if)#ip address 192.168.23.3 255.255.255.0

R3(config) #router rip

R3(config-router)#network 192.168.23.0

R3 (config-router) #network 192. 168. 13. 0

R3(config-router)#passive-interface GigabitEthernet0/0

### (2) 步骤 2: 配置 HSRP

### R1(config)#interface g0/0

R1 (config-if) #standby 1 ip 192. 168. 13. 254

//启用 HSRP 功能,并设置虚拟 IP 地址,1 为 standby 的组号。相同组号的路由器属于同一个 HSRP 组,所有属于同一个 HSRP 组的路由器的虚拟地址必须一致

### R1(config-if)#standby 1 priority 120

//配置 HSRP 的优先级,如果不设置该项,缺省优先级为 100,该值大抢占为活动路由器的优先权越高。

### R1(config-if)#standby 1 preempt

//该设置允许该路由器在优先级是最高时成为活动路由器。如果不设置,即使该路由器权值再高,也不会成为活动路由器。

#### R1(config-if)#standby 1 timers 3 10

//其中3为HELLO time,表示路由器每间隔多长时间发送HELLO信息。10为HOLD time,表示在多长时间内同组的其它路由器没有收到活动路由器的信息,则认为活动路由器故障。该设置的缺省值分别为3秒和10秒。如果要更改缺省值,所有同HSRP组的路由器的该项设

置必须一致。

### R1(config-if)#standby 1 authentication md5 key-string cisco

//以上是配置认证密码,防止非法设备加入到 HSRP 组中,同一个组的密码必须一致。

### R2(config)#interface g0/0

R2(config-if)#standby 1 ip 192.168.13.254

R2(config-if)#standby 1 preempt

R2(config-if)#standby 1 timers 3 10

R2(config-if)#standby 1 authentication md5 key-string cisco

//R2 上我们没有配置优先级,默认为 100。

(3) 步骤 3: 检查、测试 HSRP

### R1#show standby brief

 $\ensuremath{\mathsf{P}}$  indicates configured to preempt.

Interface Grp Pri P State Active Standby Virtual IP
Gi0/0 1 120 P Active local 192.168.13.3 192.168.13.254

//以上表明 R1 就是活动路由器,备份路由器为 192.168.13.3

#### R3#show standby brief

Gi0/0 1

P indicates configured to preempt.

Interface Grp Pri P State Active Sta

Standby Virtual IP

192. 168. 13. 254

//以上表明 R3 是备份路由器,活动路由器为 192.168.13.1

100 P Standby 192.168.13.1

在 PC1 上配置 IP 地址 192. 168. 13. 100/24, 网关指向 192. 168. 13. 254; 在 PC3 上配置 IP 地址 192. 168. 20. 100/24, 网关指向 192. 168. 20. 254。注意去掉另一网卡的网关。

local

在 PC1 上连续 ping PC3 上,在 R1 上关闭 g0/0 接口,观察 PC1 上 ping 的结果。如下: C:\>ping -t 192.168.20.100

Reply from 192.168.20.100: bytes=32 time=9ms TTL=254

Reply from 192.168.20.100: bytes=32 time=9ms TTL=254

Reply from 192.168.20.100: bytes=32 time=9ms TTL=254

Request timed out.

Reply from 192.168.20.100: bytes=32 time=9ms TTL=254

Reply from 192.168.20.100: bytes=32 time=9ms TTL=254

Reply from 192.168.20.100: bytes=32 time=11ms TTL=254

Reply from 192.168.20.100: bytes=32 time=9ms TTL=254

//以上可以看到, R1 故障时, R3 很快就替代了 R1, 计算机的通信只受到短暂的影响。

#### R3#show standby brief

P indicates configured to preempt.

Interface Grp Pri P State Active Standby Virtual IP Gi0/0 1 100 P Active local unknown 192.168.13.254

//以上表明 R3 成为了活动路由器了。

#### (4) 步骤 4: 配置端口跟踪

图 16-1 中,按照以上步骤的配置,如果 R1 的 s0/0/0 接口出现问题,R1 将没有到达 PC3 所在网段的路由。然而 R1 和 R3 之间的以太网仍然没有问题,HSRP 的 HELLO 包正常发送和接收。因此 R1 仍然是虚拟网关 192.168.13.254 的活动路由器,PC1 的数据会发送给 R1,这样会造成 PC1 无法 ping 通 PC3。我们可以配置端口跟踪解决这个问题,端口跟踪使得 R1 发现 s0/0/0 上的链路出现问题后,把自己的优先级(我们设为了 120)减去一个数字(例如 30),成为了 90。由于 R3 的优先级为默认值 100, R3 就成为了活动路由器。配置如下:

### R1(config)#int g0/0

### R1(config-if)#standby 1 track s0/0/0 30

//以上表明跟踪的是 s0/0/0 接口,如果该接口故障,优先级降低 30。降低的值应该选取合适的值,使得其它路由器能成为活动路由器。按照步骤 3 测试 HSRP 的端口跟踪是否生效。

### (5) 步骤 5: 配置多个 HSRP 组

之前的步骤已经虚拟了 192. 168. 13. 254 网关,对于这个网关只能有一个活动路由器,于是这个路由器将承担全部的数据流量。我们可以又创建一个 HSRP 组,虚拟出另一个网关 192. 168. 13. 253,这时 R3 是活动路由器,让一部分计算机指向这个网关。这样就能做到负载平衡。以下是有 2 个 HSRP 组的完整配置:

### R1 上:

### interface GigabitEthernet0/0

standby 1 ip 192.168.13.254

standby 1 priority 120

standby 1 preempt

standby 1 authentication md5 key-string cisco

standby 1 track Serial0/0/0 30

standby 2 ip 192.168.13.253

standby 2 preempt

standby 2 authentication md5 key-string cisco

#### R3 上:

### interface GigabitEthernet0/0

standby 1 ip 192.168.13.254

standby 1 preempt

standby 1 authentication md5 key-string cisco

standby 2 ip 192.168.13.253

standby 2 priority 120

standby 2 preempt

standby 2 authentication md5 key-string cisco

standby 2 track Serial0/0/0 30

【技术要点】我们这里是创建了两个 HSRP 组,第一个组的 IP 为 192. 168. 13. 254,活动路由器为 R1,一部分计算机的网关指向 192. 168. 13. 254。第二个组的 IP 为 192. 168. 13. 253,活动路由器为 R2,另一部分计算机的网关指向 192. 168. 13. 253。这样,如果网络全部正常时,一部分数据是 R1 转发的,另一部分数据是 R2 转发,实现了负载平衡。如果一个路由器出现问题,则另一个路由器就成为两个 HSRP 组的活动路由器,承担全部的数据转发功能。

通过这种方式实现负载平衡,需要计算机在设置网关时有所不同,如果计算机的 IP 是 DHCP 分配的,就不太方便。

【技术要点】HSRP 实际上在局域网用得较多,由于局域网内大多使用三层交换机,所以这时 HSRP 是在交换机上配置的。

# 16.3 实验 2: VRRP

# 1. 实验目的

通过本实验,读者可以掌握如下技能:

- 理解 VRRP 的工作原理
- (2) 掌握 VRRP 的配置

# 2. 实验拓扑

如图 16-1。

## 3. 实验步骤

VRRP 的配置和 HSRP 的配置非常相同,不再赘述重复的步骤。

- (1) 步骤 1:配置 IP地址、路由协议等,参见实验 1
- (2) 步骤 2: 配置多个 VRRP 组,并跟踪接口

### R1 上:

R1(config) #track 100 interface Serial0/0/0 line-protocol

R1(config)#interface GigabitEthernet0/0

R1(config-if)#vrrp 1 ip 192.168.13.254

R1(config-if)#vrrp 1 priority 120

R1(config-if)#vrrp 1 preempt

R1(config-if) #vrrp 1 authentication md5 key-string cisco

R1(config-if)#vrrp 1 track 100 decrement 30

R1(config-if)#vrrp 2 ip 192.168.13.253

R1(config-if)#vrrp 2 preempt

R1(config-if) #vrrp 2 authentication md5 key-string cisco

//VRRP 的端口跟踪和 HSRP 有些不同,需要在全局配置模式下先定义跟踪目标,才配置 vrrp 中跟踪该目标,我们这里定义了目标 100 是 s0/0/0 接口。

### R3 上:

R3config) #track 100 interface Serial 0/0/0 line-protocol

R3(config)#interface GigabitEthernet0/0

R3(config-if)#vrrp 1 ip 192.168.13.254

R3(config-if)#vrrp 1 preempt

R3(config-if) #vrrp 1 authentication md5 key-string cisco

R3(config-if)#vrrp 2 ip 192.168.13.253

R3(config-if)#vrrp 2 priority 120

R3(config-if)#vrrp 2 preempt

R3(config-if) #vrrp 2 authentication md5 key-string cisco

#### R1#show vrrp brief

Interface Grp Pri Time Own Pre State Master addr Group addr GiO/O 1 120 3531 Y Master 192.168.13.1 192.168.13.254 GiO/O 2 100 3609 Y Backup 192.168.13.3 192.168.13.253

//以上表明 R1 是 192. 168. 13. 254 虚拟网关的 Master 路由器, 是 192. 168. 13. 253 虚拟网关的 Backup 路由器。

### R3#show vrrp brief

Interface Grp Pri Time Own Pre State Master addr Group addr Gi0/0 1 100 3609 Y Backup 192.168.13.1 192.168.13.254 Gi0/0 2 120 3531 Y Master 192.168.13.3 192.168.13.253

//以上表明 R3 是 192. 168. 13. 253 虚拟网关的 Master 路由器, 是 192. 168. 13. 254 虚拟网关的 Backup 路由器。

(3) 步骤 3: 检查、测试 HSRP, 请参见实验 1。

# 16.4 实验 3: GLBP

# 1. 实验目的

通过本实验,读者可以掌握如下技能:

- (1) 理解 GLBP 的工作原理
- (2) 掌握 GLBP 的配置

# 2. 实验拓扑

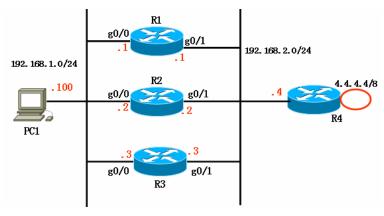


图 16-2 实验 3 拓扑

# 3. 实验步骤

(1) 步骤 1: 配置 IP 地址、路由协议等

R1(config)#interface GigabitEthernet0/0

R1(config-if)#ip address 192.168.1.1 255.255.255.0

R1(config)#interface GigabitEthernet0/1

R1(config-if)#ip address 192.168.2.1 255.255.255.0

```
R1 (config) #router rip
R1 (config-router) #network 192.168.1.0
R1(config-router)#network 192.168.2.0
R1(config-router) #passive-interface GigabitEthernet0/0
R2(config)#interface GigabitEthernet0/0
R2(config-if)#ip address 192.168.1.2 255.255.255.0
R2(config)#interface GigabitEthernet0/1
R2(config-if)#ip address 192.168.2.2 255.255.255.0
R2(config) #router rip
R2 (config-router) #network 192.168.1.0
R2 (config-router) #network 192.168.2.0
R2(config-router)#passive-interface GigabitEthernet0/0
R3(config)#interface GigabitEthernet0/0
R3(config-if)#ip address 192.168.1.3 255.255.255.0
R3(config)#interface GigabitEthernet0/1
R3(config-if)#ip address 192.168.2.3 255.255.255.0
R3(config) #router rip
R3(config-router)#network 192.168.1.0
R3(config-router)#network 192.168.2.0
R3(config-router) #passive-interface GigabitEthernet0/0
R4(config)#interface Loopback0
R4(config-if)#ip address 4.4.4.4 255.0.0.0
R4(config)#interface GigabitEthernet0/1
R4(config-if)#ip address 192.168.2.4 255.255.255.0
R4(config) #router rip
R4(config-router)#network 4.0.0.0
R4(config-router)#network 192.168.2.0
      步骤 2: 配置 GLBP
R1(config)#interface GigabitEthernet0/0
R1(config-if)#glbp 1 ip 192.168.1.254
//和 HSRP 类似,创建 GLBP 组,虚拟网关的 IP 为 192. 168. 1. 254
R1(config-if)#glbp 1 priority 200
//配置优先级,优先级高的路由器成为 AVG, 默认为 100
R1(config-if)#glbp 1 preempt
//配置 AVG 抢占,否则即使优先级再高,也不会成为 AVG
R1(config-if)#glbp 1 authentication md5 key-string cisco
//以上是配置认证,防止非法设备接入
R2(config)#interface GigabitEthernet0/0
R2(config-if)#glbp 1 ip 192.168.1.254
```

R2(config-if)#glbp 1 priority 180

```
R2(config-if)#glbp 1 preempt
R2(config-if)#glbp 1 authentication md5 key-string cisco
R3(config)#interface GigabitEthernet0/0
R3(config-if)#glbp 1 ip 192.168.1.254
R3(config-if)#glbp 1 priority 160
R3(config-if)#glbp 1 preempt
R3(config-if)#glbp 1 authentication md5 key-string cisco
       步骤 3: 查看 GLBP 信息
R1#show g1bp
GigabitEthernet0/0 - Group 1
 State is Active
   4 state changes, last state change 00:18:16
 Virtual IP address is 192.168.1.254
//以上是虚拟的网关 IP 地址
 HELLO time 3 sec, hold time 10 sec
   Next HELLO sent in 1.896 secs
 Redirect time 600 sec, forwarder time-out 14400 sec
 Authentication MD5, key-string "cisco"
 Preemption enabled, min delay 0 sec
 Active is local
//以上说明 R1 是活动 AVG
 Standby is 192.168.1.2, priority 180 (expires in 9.892 sec)
//以上说明 R2 是备份 AVG
 Priority 200 (configured)
 Weighting 100 (default 100), thresholds: lower 1, upper 100
 Load balancing: round-robin
 Group members:
   0019.5535.b548 (192.168.1.3) authenticated
   0019.5535.b828 (192.168.1.1) local
   0019.5566.6320 (192.168.1.2) authenticated
//以上显示 GLBP 组中的成员
 There are 3 forwarders (1 active)
 Forwarder 1
   State is Listen
     4 state changes, last state change 00:17:08
   MAC address is 0007. b400. 0101 (learnt)
//这是虚拟网关的其中一个 MAC
   Owner ID is 0019.5535.b548
   Redirection enabled, 599.984 sec remaining (maximum 600 sec)
   Time to live: 14399.984 sec (maximum 14400 sec)
   Preemption enabled, min delay 30 sec
   Active is 192.168.1.3 (primary), weighting 100 (expires in 9.984 sec)
   Client selection count: 1
```

#### Forwarder 2

#### State is Active

3 state changes, last state change 00:18:28

#### MAC address is 0007. b400. 0102 (default)

//以上说明 R1 是 0007. b400. 0102 的活动路由器,也就是说如果计算机把数据发往 0007. b400. 0102,将由 R1 接收数据,再进行转发。

Owner ID is 0019.5535.b828

Redirection enabled

Preemption enabled, min delay 30 sec

Active is local, weighting 100

Client selection count: 1

#### Forwarder 3

State is Listen

2 state changes, last state change 00:18:06

#### MAC address is 0007. b400. 0103 (learnt)

Owner ID is 0019.5566.6320

Redirection enabled, 597.980 sec remaining (maximum 600 sec)

Time to live: 14397.980 sec (maximum 14400 sec)

Preemption enabled, min delay 30 sec

Active is 192.168.1.2 (primary), weighting 100 (expires in 7.980 sec

### 通过查看,可以知道:

R1: 0007. b400. 0102 的活动路由器

R2: 0007. b400. 0103 的活动路由器

R3: 0007. b400. 0101 的活动路由器

(4) 步骤 4: 检查 GLBP 的负载平衡功能

在 PC1 上配置 IP 地址, 网关指向 192.168.1.254。并进行如下操作:

#### C:\>ping 4.4.4.4

### C:\>arp -a

Interface: 192.168.1.100 --- 0x10006

Internet Address Physical Address Type
192.168.1.254 00-07-b4-00-01-01 dynamic

以上表明 PC1 的 ARP 请求获得网关(192.168.1.254)的 MAC 为 00-07-b4-00-01-01。

### C:\>arp -d

//以上是删除 ARP 缓冲表

C:\>ping 4.4.4.4

### C:\>arp -a

Interface: 192.168.1.100 --- 0x10006

Internet Address Physical Address Type
192.168.1.254 00-07-b4-00-01-02 dynamic

以上表明 PC1 的再次 ARP 请求获得网关(192.168.1.254)的 MAC 为 **00-07-b4-00-01-02** 了, 也就是说 GLBP 响应 ARP 请求时,每次会用不同的 MAC 响应,从而实现负载平衡。

【提示】默认时 GLBP 的负载平衡策略是轮询方式,可以在接口下使用"glbp 1

load-balancing"命令修改,有以下选项:

- host-dependent: 根据不同主机的源 MAC 地址进行平衡
- round-robin: 轮询方式,即每响应一次 ARP 请求,轮换一个地址
- weighted: 根据路由器的权重分配,权重高的被分配的可能性越大。
- (5) 步骤 5: 检查 GLBP 的冗余功能

首先在 PC1 上用 "arp -a" 命令确认 192. 168. 1. 254 的 MAC 地址是什么,从而确定出当前究竟是哪个路由器在实际转发数据。我们这里 192. 168. 1. 254 的 MAC 地址为 00-07-b4-00-01-02,从步骤 3 得知是 R1 在转发数据。

在 PC1 上连续 ping 4.4.4.4, 并在 R1 上关闭 g0/0 接口, 观察 PC1 的通信情况:

### C:\ >ping -t 4.4.4.4

Reply from 4.4.4.4: bytes=32 time<1ms TTL=254 Reply from 4.4.4.4: bytes=32 time<1ms TTL=254

Request timed out.
Request timed out.

Reply from 4.4.4.4: bytes=32 time<1ms TTL=254 Reply from 4.4.4.4: bytes=32 time<1ms TTL=254

//可以看到在 R1 故障后,其它路由器很快接替了它的工作,计算机的通信只受到短暂的影响。因此 GLBP 不仅有负载平衡的能力,也有冗余的能力。可以使用"show glbp"命令查看一下谁是 00-07-b4-00-01-02 这个 MAC 的新的活动路由器。

# 16.5 本章小结

本章介绍了 HSRP 和 VRRP 的目的和基本工作原理。HSRP 和 VRRP 都是为了实现网关的冗余,它们把多个路由器组成一个小组,选出活动路由器,当它故障时,其它路由器接替它的工作。GLBP 则不仅具有网络冗余功能,还可以提供负载平衡的功能。本章详细介绍了它们的配置。表 16-1 是本章出现的命令。

表 16-1 本章命令汇总

农10 1 平早叫《仁心	
命令	作用
standby 1 ip 192.168.13.254	启用 HSRP 功能,并设置虚拟 IP 地址
standby 1 priority 120	配置本路由器的 HSRP 优先级
standby 1 preempt	配置 HSRP 抢占
standby 1 timers 3 10	设置 HSRP 的 HELLO time 和 HOLD time
standby 1 authentication md5 key-string	配置 HSRP 认证密码,认证方式为 MD5
cisco	
show standby brief	查看 HSRP 的简要情况
standby 1 track SerialO/O/O 30	跟踪 s0/0/0 接口,当接口故障时, HSRP 优先
	级降低 30
vrrp 1 ip 192.168.13.254	启用 VRRP 功能,并设置虚拟 IP 地址
vrrp 1 priority 120	配置本路由器的 VRRP 优先级
vrrp 1 preempt	配置 VRRP 抢占
vrrp 1 authentication md5 key-string	配置 VRRP 认证密码,认证方式为 MD5
cisco	
track 100 interface Serial0/0/0	定义一个跟踪目标号,被跟踪对象为 s0/0/0

line-protocol	接口
vrrp 1 track 100 decrement 30	跟踪目标 100, 当目标故障时, 优先级降低
	30
show vrrp brief	查看 VRRP 的简要情况
glbp 1 ip 192.168.1.254	启用 GLBP 功能,并设置虚拟 IP 地址
glbp 1 priority 200	配置本路由器的 GLBP 优先级
glbp 1 preempt	配置 GLBP 抢占
glbp 1 authentication md5 key-string	配置 GLBP 认证密码,认证方式为 MD5
cisco	
show glbp	查看 GLBP 情况