实验:MPLS

HCIP 分解实验 - MPLS

臧家林制作



MPLS 实验 1: MPLS 和 LDP 基本配置

MPLS 实验 2:BGP/MPLS VPN 基本配置

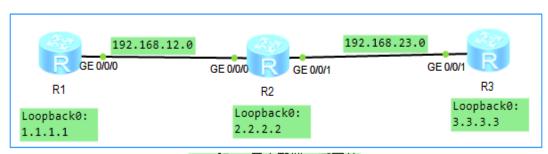
=======

MPLS 实验 1: MPLS 和 LDP 基本配置

MPLS(Multi-Protocol Label Switching,多协议标签交换)技术的出现,极大地推动了互联网的发展和应用。例如,利用 MPLS 技术,可以有效而灵活地部署 VPN (Virtual Private Network,虚拟专用网)派位特、TE(Traffic Engineering,流量工程)和 QoS(Quality of Service,服务质量)。目前,MPLS 技术主要应用在运营商网络之中。

在 MPLS 网络中,位于网络边缘的路由器称为 LER (Label Edge Router),网络内部的路由称为 LSR (Label Switch Router),MPLS 报文经过的路由称为 LSP (Label Switch Path)。一条 LSP 总是起于一台被称为 Ingress 的 LER,

止于另一台被称为 Egress 的 LER,中间经过若干台被称为 Transit 的 LSR。 LSP 具有单向性,且有静态 LSP 和动态 L SP 之分,静态 LSP 需要人工进行固定的标签分配,动态 LS P 需要利用诸如 LDP (Label Distribution Protocol,标签分发协议)这样的协议进行动态标签分配。



MPLS和LDP基本配置--臧冢林

基本配置

R1:
undo ter mo
sys
sysname R1
user-interface console 0
idle-timeout 0 0
int loop 0
ip add 1.1.1.1 32
int g0/0/0
ip add 192.168.12.1 24
q

R2: undo ter mo sys sysname R2 user-interface console 0 idle-timeout 0 0 int loop 0 ip add 2.2.2.2 32 int g0/0/0 ip add 192.168.12.2 24 int g0/0/1 ip add 192.168.23.2 24 q

R3: undo ter mo sys sysname R3 user-interface console 0 idle-timeout 0 0 int loop 0 ip add 3.3.3.3 32 int g0/0/1 ip add 192.168.23.3 24 q

配置 OSPF 协议

R1:
ospf router-id 1.1.1.1
area 0
net 192.168.12.1 0.0.0.0
net 1.1.1.1 0.0.0.0

R2:

ospf router-id 2.2.2.2 area 0 net 192.168.12.2 0.0.0.0 net 192.168.23.2 0.0.0.0 net 2.2.2.2 0.0.0.0 R3 :

ospf router-id 3.3.3.3 area 0 net 192.168.23.3 0.0.0.0 net 3.3.3.3 0.0.0.0

配置完成后,查看 R1 的 OSPF 路由表,能看其他 2 台设备的环回口

<R1>display ospf routing

[R1]dis ospf routing

OSPF Process 1 with Router ID 1.1.1.1
Routing Tables

Routing for Network

Destination	Cost	Туре	NextHop	AdvRouter
1.1.1.1/32	0	Stub	1.1.1.1	1.1.1.1
192.168.12.0/24	1	Transit	192.168.12.1	1.1.1.1
2.2.2.2/32	1	Stub	192.168.12.2	2.2.2.2
3.3.3.3/32	2	Stub	192.168.12.2	3.3.3.3
192.168.23.0/24	2	Transit	192.168.12.2	3.3.3.3

=======

配置 MPLS 协议

配置 MPLS 协议,首先需要配置 LSR ID,全局开启 MPLS,

在转发 MPLS 的接口上开启 MPLS 功能 手动建立一条的静态 LSP

配置 LSR ID 用来在网络中唯一标识一个 MPLS 路由器。缺省没有配置 LSR ID,必须手工配置。为了提高网络的可靠性,推荐使用 LSR 某个 Loopback 接口的地址作为 LSR ID。

R1:

mpls lsr-id 1.1.1.1 mpls int g0/0/0 mpls q static-lsp ingress R1toR3 destination 3.3.3.3 32 nexthop 192.168.12.2 out-label 102

R2:

mpls lsr-id 2.2.2.2
mpls
int g0/0/0
mpls
int g0/0/1
mpls
q
static-lsp transit R1toR3 incoming-interface g0/0/0 inlabel 102 nexthop 192.168.23.3 out-label 203

R3:

mpls Isr-id 3.3.3.3 mpls int g0/0/1 mpls q static-lsp egress R1toR3 incoming-interface g0/0/1 in-label 203

配置完成后,在 R1 R2 R3 上查看一下,可以看到 R1 已经拥有了去往 R3 的静态 LSP,且在本地的 In 标签为 NULL,说明 R1 是该 LSP 的 Ingress.

[R1]display mpls lsp

[R1]dis mpls lsp			
L	SP Information	: STATIC LSP	
FEC 3.3.3.3/32	In/Out Label	In/Out IF	Name
[R2]dis mpls lsp			
	SP Information		
FEC -/-	In/Out Label		Name
[R3]dis mpls lsp			
	SP Information	: STATIC LSP	
FEC -/-	In/Out Label 203/NULL	In/Out IF	 Name

在R1 上验证去往R3 的 MPLS 报文所经过的路径

<R1>tracert lsp ip 3.3.3.3 32

[R1]tracert lsp ip 3.3.3.3 32

LSP Trace Route FEC: IPV4 PREFIX 3.3.3.3/32 , press CTRL C to break

TTL	Replier	Time	Type	Downstream
0	•		Ingress	192.168.12.2/[102]
1	192.168.12.2	60 ms	Transit	192.168.23.3/[203]
2	3.3.3.3	40 ms	Egress	
[R1]			_	

在 R3 上验证去往 R1 的 MPLS 报文所经过的路径,可以看到系统提示 LSP 并不存在,说明 LSP 具有单向性。

<R3>tracert lsp ip 1.1.1.1 32

[R3]tracert lsp ip 1.1.1.1 32
Error: The specified LSP does not exist.
[R3]

配置 R3 去往 R1 的静态 LSP

R3:

static-lsp ingress R3toR1 destination 1.1.1.1 32 nexthop 192. 168.23.2 out-label 302

R2:

static-lsp transit R3toR1 incoming-interface g0/0/1 inlabel 302 nexthop 192.168.12.1 out-label 201 R1:

static-lsp egress R3toR1 incoming-interface g0/0/0 in-label 201

配置完成后,在 R3 上验证去往 R1 的 MPLS 报文所经过的路径

<R3>tracert lsp ip 1.1.1.1 32

=======

利用 LDP 动态分发标签并建立 LSP

首先,在 R1 R2 R3 上删除之前创建的静态 LSP R1:
undo static-lsp ingress R1toR3
undo static-lsp egress R3toR1
R2:
undo static-lsp transit R1toR3
undo static-lsp transit R3toR1
R3:
undo static-lsp egress R1toR3
undo static-lsp ingress R3toR1

使用 mpls ldp 命令全局启用 LDP,然后在接口上使用同样的命令在接口上开启 LDP 必须完成 MPLS 协议的配置,然后才能进行 LDP 的配置

R1: mpls ldp

int g0/0/0 mpls ldp

R2: mpls ldp int g0/0/0 mpls ldp int g0/0/1 mpls ldp

R3: mpls ldp int g0/0/1 mpls ldp q

在 R1 上查看 启用了 LDP 的接口,R1 的 g0/0/0 启用了 LDP ,标签发布方式为 DU 方式 <R1>display mpls ldp interface

[R1]dis mpls ldp interface

LDP Interface Information in Public Network
Codes:LAM(Label Advertisement Mode), IFName(Interface name)
A '*' before an interface means the entity is being deleted.

IFName	Status	LAM	TransportAddress	HelloSent/Rcv
GE0/0/0	Active	DU	1.1.1.1	13/11

查看 LDP 会话信息,Operational 表示会话已经成功建立。

LSR 在 LDP 会话中的角色:

Active: LSR ID 值较大的一方表示建立 LDP 会话的主动方。 Passive:LSR ID 值较小的一方表示建立 LDP 会话的被动方。

<R1>display mpls ldp session

[R1]dis mpls ldp session

LDP Session(s) in Public Network

Codes: LAM(Label Advertisement Mode), SsnAge Unit(DDDD:HH:MM)

A '*' before a session means the session is being deleted.

PeerID	Status	LAM	SsnRole	SsnAge	KASent/Rcv
2.2.2.2:0	Operational	DU	Passive	0000:00:01	6/6

[R2]dis mpls ldp session

LDP Session(s) in Public Network

Codes: LAM(Label Advertisement Mode), SsnAge Unit(DDDD:HH:MM)

A '*' before a session means the session is being deleted.

PeerID	Status	LAM	SsnRole	SsnAge	KASent/Rcv
1.1.1.1:0 3.3.3.3:0				0000:00:01 0000:00:01	•

[R3]dis mpls ldp session

LDP Session(s) in Public Network

Codes: LAM(Label Advertisement Mode), SsnAge Unit(DDDD:HH:MM)

A '*' before a session means the session is being deleted.

PeerID	Status	LAM	SsnRole	SsnAge	KASent/Rcv
2.2.2.2:0	Operational	DU	Active	0000:00:01	8/8

查看 LSP 信息, LDP 为 R1 去往 R3,R3 去往 R1 均动态建 立了 LSP

<R1>display mpls lsp

[R1]dis mpls lsp

3.3.3/32

3.3.3.3/32

	LSP Information	: LDP LSP
FEC	In/Out Label	In/Out IF
1.1.1.1/32	3/NULL	-/-
2.2.2.2/32	NULL/3	-/GE0/0/0
2.2.2/32	1024/3	-/GE0/0/0

NULL/1025 -/GE0/0/0

1025/1025 -/GE0/0/0

[R2]dis mpls lsp

LS	SP	Infor	matio	n: LD	P L	SP	

FEC	In/Out Label	In/Out IF
1.1.1.1/32	NULL/3	-/GE0/0/0
1.1.1.1/32	1024/3	-/GE0/0/0
2.2.2.2/32	3/NULL	-/-
3.3.3.3/32	NULL/3	-/GE0/0/1
3.3.3/32	1025/3	-/GE0/0/1

[R3]dis mpls lsp

LSP Information: LDP LSP

FEC	In/Out Label	In/Out IF
1.1.1.1/32	NULL/1024	-/GE0/0/1
1.1.1.1/32	1024/1024	-/GE0/0/1
2.2.2.2/32	NULL/3	-/GE0/0/1
2.2.2.2/32	1025/3	-/GE0/0/1
3.3.3/32	3/NULL	-/-

R1 去往 R3 的为 NULL/1025 、1025/3 、3/NULL R3 去往 R1 的为 NULL/1024 、1024/3 、3/NULL

在 R1 上验证去往 R3 的 MPLS 报文所经过的路径,R1 在出发时被赋予了标签 1025,经过 R2 时,标签被替换为 3

=======

标签管理的 3 种方式

display mpls ldp interface

[R1]display mpls ldp interface

LDP Interface Information in Public Network

Codes:LAM(Label Advertisement Mode), IFName(Interface name)

A '*' before an interface means the entity is being deleted.

IFName Status LAM TransportAddress HelloSent/Rcv

GE0/0/0 Active DU 1.1.1.1 135/132

另一条查看命令 display mpls ldp

LDP Instance Information

Instance ID : 0 VPN-Instance :
Instance Status : Active LSR ID : 1.1.1.1
Loop Detection : Off Path Vector Limit : 32
Label Distribution Mode : Ordered Label Retention Mode : Liberal
Instance Deleting State : No Instance Reseting State : No
Graceful-Delete : Off Graceful-Delete Timer : 5 Sec

可以查看到

标签发布方式 : DU (Downstream Unsolicited,下游自主方式)

Label Advertisement Mode

标签的分配控制方式:有序标签分配控制方式

标签

的保持方式:自由标签保持方式

Label Distribution Mode : Ordered Label Retention Mode : Liberal

DU:对于一个到达同一目地址报文的分组,LSR 无需从上游获得标签请求消息即可进行标签分配与分发。

Ordered:只有当该 LSR 已经具有此 IP 分组的下一跳的标签,或者该 LSR 就是该 IP 分组的出节点时,该 LSR 才可以向上游发送此 IP 分组的标签。

Liberal:对于从邻居 LSR 收到的标签映射,无论邻居 LSR 是不是自己的下一跳都保留。

<R1>tracert lsp ip 3.3.3.3 32

[R1]tracert lsp ip 3.3.3.3 32

LSP Trace Route FEC: IPV4 PREFIX 3.3.3.3/32 , press CTRL_C to break TTL Replier Time Type Downstream

Ingress 192.168.12.2/[1025]
1 192.168.12.2 50 ms Transit 192.168.23.3/[3]

2 3.3.3.3 50 ms Egress

R3 在出发时被赋予了标签 1024, 经过 R2 时,标签被替换为 3

<R3>tracert lsp ip 1.1.1.1 32

[R3]tracert lsp ip 1.1.1.1 32

LSP Trace Route FEC: IPV4 PREFIX 1.1.1.1/32 , press CTRL_C to break

```
TTL Replier Time Type Downstream

0 Ingress 192.168.23.2/[1024]

1 192.168.23.2 60 ms Transit 192.168.12.1/[3]

2 1.1.1.1 50 ms Egress
```

测试 MPLS 连通性,可以看到 R1 R3 之间可以通过 MPLS 的 LSP 进行报文的转发。

```
<R1>ping lsp ip 3.3.3.3 32 <R3>ping lsp ip 1.1.1.1 32
```

```
[R1]ping lsp ip 3.3.3.3 32
```

LSP PING FEC: IPV4 PREFIX 3.3.3.3/32/ : 100 data bytes,

```
Reply from 3.3.3.3: bytes=100 Sequence=1 time=80 ms
Reply from 3.3.3.3: bytes=100 Sequence=2 time=100 ms
Reply from 3.3.3.3: bytes=100 Sequence=3 time=80 ms
Reply from 3.3.3.3: bytes=100 Sequence=4 time=70 ms
Reply from 3.3.3.3: bytes=100 Sequence=5 time=40 ms
```

=======

MPLS 实验 2:BGP/MPLS VPN 基本配置

BGP/MPLS VPN 有时也简称为 MPLS L3 VPN ,它是 MPLS 最为广泛的应用之一。BGP/MPLS VPN 主要部署在运营商网络中。

在 BGP/MPLS VPN 网络中,路由器被分为 3 类: PE

路由器(Provide Edge Router)、P 路由器(Provide Router)和 CE 路由器(Customer Edge Router)。 P 路由器为 BGP/MPLS VPN 网络内部的路由器,通过只需要运行 IGP、MPLS 和 LDP。 PE 路由器为 BGP/MPLS VPN 网络的边缘路由器,用于连接客户的 CE 设备,通过需要运行 MP-BGP(Muti-Protocol BGP)、IGP、MPLS 和 LDP,并为不同的 VPN 客户配置 VPN 实例。CE 为客户的边缘设备,用于连接 PE,其上仅需要配置 PE-CE 连通性。

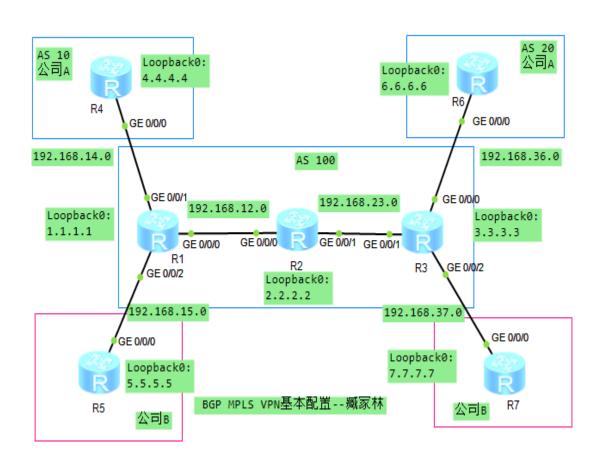
传统的 BGP 只能维护单一路由表的路由信息,无法为地址重叠的不同客户直接提供服务,所以在 BGP/MPLS VPN中使用了 MP-BGP,它可以通过 VPNv4 地址族来区分不同客户的网络层地址信息,并使用 VPN 实例区分不同 VPN 客户的路由及流量。

在 BGP/MPLS VPN 中,每个 VPN 实例为相应的 VPN 客户单独维护了一张路由和转发表,称为 VRF (VPN Routin g and Forwarding Table),不同的 VPN 实例间的路由是不能够互通的。在 PE 上,通过将连接 CE 的接口绑定至 VPN 实例,就可以区分不同 VPN 客户的路由。当 PE 将 VPN 路由传递至对端 PE 后,对端 PE 将使用 VPN 实例的 RD (Rout e Disinguisher)与 VPN Target 属性来区分 VPN 路由并将其分配至对应的 VPN 实例。

在 BGP/MPLS VPN 中,BGP 扩展团体属性 VPN Tar get 用来控制 VPN 路由的发布和接受。对于一个 VPN 实例,其 Export Target 与 Import Target 相互对应。一般情况下,对端 PE 上 VPN 实例的 Export Target 就与本地的 Import Target 相同,本地 VPN 实例的 Export Target 应与对端 PE 的 Import Target 相同。

通常,在 BGP/MPLS VPN 中, P 路由器无需运行 BG P ,也无需知道关于 VPN 的任何信息。PE 上的 MP-BGP 会为 VPN 路由分配相应的标签值(VPN 标签),作为内层标签,LDP 分配的标签作为外层标签。当 VPN 流量沿 LSP 经过 P 路由器时,P 路由器只会进行外层标签的交换,当流量抵达对端 PE 时,对端 PE 会根据内层标签判断出流量所属的 VPN。

在 BGP/MPLS VPN 中,PE-CE 连通性的方式决定了客户如何使自己的路由进入 VPN 实例。通常,可以使用 BGP在 CE 与 PE 间建立 EBGP 连接来实现 PE-CE 的连通,也可以使用静态路由方式或其他动态路由协议来实现这一目的。



基本配置 R1: undo ter mo SYS sysname R1 user-interface console 0 idle-timeout 0 0 int loop 0 ip add 1.1.1.1 32 int g0/0/1ip add 192.168.14.1 24 int g0/0/0 ip add 192.168.12.1 24 int g0/0/2 ip add 192.168.15.1 24 q

R2: undo ter mo sys sysname R2 user-interface console 0 idle-timeout 0 0 int loop 0 ip add 2.2.2.2 32 int g0/0/0 ip add 192.168.12.2 24 int g0/0/1 ip add 192.168.23.2 24 q

R3: undo ter mo

sys sysname R3 user-interface console 0 idle-timeout 0 0 int loop 0 ip add 3.3.3.3 32 int g0/0/0 ip add 192.168.36.3 24 int g0/0/1 ip add 192.168.23.3 24 int g0/0/2 ip add 192.168.37.3 24 q

R4:
undo ter mo
sys
sysname R4
user-interface console 0
idle-timeout 0 0
int loop 0
ip add 4.4.4.4 32
int g0/0/0
ip add 192.168.14.4 24
q

R5: undo ter mo sys sysname R5 user-interface console 0 idle-timeout 0 0 int loop 0 ip add 5.5.5.5 32 int g0/0/0 ip add 192.168.15.5 24 q

R6: undo ter mo sys sysname R6 user-interface console 0 idle-timeout 0 0 int loop 0 ip add 6.6.6.6 32 int g0/0/0 ip add 192.168.36.6 24 q

R7:
undo ter mo
sys
sysname R7
user-interface console 0
idle-timeout 0 0
int loop 0
ip add 7.7.7.7 32
int g0/0/0
ip add 192.168.37.7 24
q

配置运营商网络的 OSPF 协议

R1 R2 R3 在 AS 100 配置 OSPF 协议作为 IGP 协议R1:
ospf router-id 1.1.1.1
area 0

net 192.168.12.1 0.0.0.0 net 1.1.1.1 0.0.0.0

R2: ospf router-id 2.2.2.2 area 0 net 192.168.12.2 0.0.0.0 net 192.168.23.2 0.0.0.0 net 2.2.2.2 0.0.0.0

R3: ospf router-id 3.3.3.3 area 0 net 192.168.23.3 0.0.0.0 net 3.3.3.3 0.0.0.0

q

在 R2 上查看 OSPF 邻居的建立

[R2]dis ospf peer bri

OSPF Process 1 with Router ID 2.2.2.2

Peer Statistic Information

Area Id	Interface	Neighbor id	State
0.0.0.0	GigabitEthernet0/0/0	1.1.1.1	Full
0.0.0.0	GigabitEthernet0/0/1	3.3.3.3	Full

配置 AS 100 网络的 MPLS 协议和 LDP

```
R1 R2 R3 配置 MPLS 和 LDP
R1:
mpls Isr-id 1.1.1.1
mpls
mpls ldp
int g0/0/0
mpls
mpls ldp
q
R2:
mpls Isr-id 2.2.2.2
mpls
mpls ldp
int g0/0/0
mpls
mpls ldp
int g0/0/1
mpls
mpls ldp
q
R3:
mpls Isr-id 3.3.3.3
mpls
mpls ldp
int g0/0/1
mpls
mpls ldp
q
```

配置完成后在 R2 上查看 LDP 会话建立情况, LDP 会话状态

为 Operational,会话成功建立 [R2]display mpls ldp session

[R2]dis mpls ldp session

LDP Session(s) in Public Network

Codes: LAM(Label Advertisement Mode), SsnAge Unit(DDDD:HH:MM)

A '*' before a session means the session is being deleted.

PeerID	Status	LAM	SsnRole	SsnAge	KASent/Rcv
1.1.1.1:0 3.3.3.3:0	Operational Operational			0000:00:00 0000:00:00	•

[R1]display mpls lsp

[R1]dis mpls lsp

.....

LSP Information: LDP LSP

配置 PE 设备间的 MP-BGP

在 R1 上建立与 R3 的 IBGP 邻居关系,使用 ipv4-family vpnv4 进入 VPNv4 视图,在 VPNv4 视图下启用与对等体交换 VPNv

4 路由信息的能力,允许与对等体交换路由时携带 BGP 团体属性。

```
R1:
bgp 100
router-id 1.1.1.1
peer 3.3.3.3 as-number 100
peer 3.3.3.3 connect-interface LoopBack 0
peer 3.3.3.3 next-hop-local
ipv4-family vpnv4
peer 3.3.3.3 enable
peer 3.3.3.3 advertise-community
q
R3:
bgp 100
router-id 3.3.3.3
peer 1.1.1.1 as-number 100
peer 1.1.1.1 connect-interface LoopBack 0
peer 1.1.1.1 next-hop-local
ipv4-family vpnv4
peer 1.1.1.1 enable
peer 1.1.1.1 advertise-community
q
配置完成后,在 R1 上查看 BGP 邻居关系,可以看到 R1 R3
邻居关系已经成功建立
<R1>display bgp peer
```

[R1]dis bgp peer

BGP local router ID : 1.1.1.1

Local AS number : 100

Total number of peers : 1 Peers in established state : 1

Peer V AS MsgRcvd MsgSent OutQ Up/Down State Pre

fRcv

3.3.3.3 4 100 4 6 0 00:02:14 Established

在 PE 上创建 VPN 实例并与接口进行绑定

在R1 上为公司 A 创建名为 vpna 的 VPN 实例,在 IPv4 地址 族视图下使用 route-distinguisher 300:1 配置 RD 为 300:1,使用 vpn-target 100:1 both 配置 Import 与 Export 方向的 VP N-Target 团体属性。

将 g0/0/1 接口与 VPN 实例 vpna 进行绑定,绑定后接口的 IP 地址信息将被删除,需要重新配置。

R1:

ip vpn-instance vpna route-distinguisher 300:1 vpn-target 100:1 both

int g0/0/1 ip binding vpn-instance vpna ip add 192.168.14.1 24

为公司 B 创建名为 vpnb 的 VPN 实例, 配置 RD 为

300:2, vpn-target 为 100:2 将 g0/0/2 接口与 VPN 实例 vpnb 进行绑定

R1:

ip vpn-instance vpnb route-distinguisher 300:2 vpn-target 100:2 both q

int g0/0/2 ip binding vpn-instance vpnb ip add 192.168.15.1 24 q

R3 上也完成相应的配置

R3:

ip vpn-instance vpna route-distinguisher 300:1 vpn-target 100:1 both q

int g0/0/0 ip binding vpn-instance vpna ip add 192.168.36.3 24 q

ip vpn-instance vpnb route-distinguisher 300:2 vpn-target 100:2 both q

int g0/0/2 ip binding vpn-instance vpnb

ip add 192.168.37.3 24 q

为公司 A 配置基于 BGP 的 PE-CE 连通性

在 CE R4 上进行 BGP 配置,建立与 R1 的 EBGP 邻居关系。

R4:

bgp 10

router-id 4.4.4.4

peer 192.168.14.1 as-number 100

network 4.4.4.4 32

在R1 的 VPN 实例 vpna 的视图,建立与R4 的 EBGP 邻居关系

R1:

bgp 100

ipv4-family vpn-instance vpna

peer 192.168.14.4 as-number 10

在 R4 上查看 BGP 邻居状态 <R4>display bgp peer

[R4]dis bgp peer

BGP local router ID: 4.4.4.4

Local AS number : 10

Total number of peers : 1 Peers in established state : 1

Peer V AS MsgRcvd MsgSent OutQ Up/Down State Pre

fRcv

192.168.14.1 4 100 2 4 0 00:00:02 Established

在 R1 上查看 VPN 实例 vpna 的 BGP 邻居状态 <R1>display bgp vpnv4 vpn-instance vpna peer

[R1]dis bgp vpnv4 vpn-instance vpna peer

BGP local router ID: 1.1.1.1

Local AS number: 100

VPN-Instance vpna, Router ID 1.1.1.1:

Total number of peers : 1 Peers in established state : 1

Peer V AS MsgRcvd MsgSent OutQ Up/Down State fRcv

192.168.14.4 4 10 3 2 0 00:00:50 Established

在 R3 和 R6 上完成同样的配置

R3:

bgp 100

ipv4-family vpn-instance vpna peer 192.168.36.6 as-number 20

R6:

bgp 20

router-id 6.6.6.6

peer 192.168.36.3 as-number 100

net 6.6.6.6 32

q

在 R1 上查看 VPN 实例 vpna 的 BGP 路由表 ,可以看到 VPN 实例 vpna 仅拥有 4.4.4.4 6.6.6.6

<R1>display bgp vpnv4 vpn-instance vpna routingtable

[R1]dis bgp vpnv4 vpn-instance vpna routing-table

VPN-Instance vpna, Router ID 1.1.1.1:

Total Number of Routes: 2

	Network	NextHop	MED	LocPrf	PrefVal	Path/Ogn
*>	4.4.4.4/32 6.6.6.6/32	192.168.14.4	0		0	10i
*>i	6.6.6.6/32	3.3.3.3	0	100	0	20i

在 R1 上查看 LSP 信息

可以看到,表中出现了 BGP LSP, FEC 为 4.4.4.4/32 ,In 标签为 1027,Out 标签为 NULL, VRF Name 为 vpna In 标签为 1027 应该由 MP-BGP 协议分配的内层标签,仅用于区分路由信息所属的 VRF <R1>display mpls lsp

[R1]dis mpls lsp

[KI]415 mp15 15	'r		
	LSP Information	: BGP LSP	
FEC 4.4.4.4/32	In/Out Label 1027/NULL	•	Vrf Name vpna
	LSP Information	: LDP LSP	
FEC 1.1.1.1/32 2.2.2.2/32 2.2.2.2/32	In/Out Label 3/NULL NULL/3 1024/3	In/Out IF -/- -/GE0/0/0 -/GE0/0/0	Vrf Name

在 R4 上 ping R6,测试连通性,可以看到 R4 与 R6 能正常 通信,实现了公司 A 的 VPN 网络的互通。

<R4>ping -a 4.4.4.4 6.6.6.6

3.3.3.3/32 NULL/1025 -/GE0/0/0

3.3.3.3/32 1025/1025 -/GE0/0/0

[R4]ping -a 4.4.4.4 6.6.6.6

PING 6.6.6.6: 56 data bytes, press CTRL_C to break

Reply from 6.6.6.6: bytes=56 Sequence=1 ttl=253 time=180 ms

Reply from 6.6.6.6: bytes=56 Sequence=2 ttl=253 time=110 ms

Reply from 6.6.6.6: bytes=56 Sequence=3 ttl=253 time=110 ms

Reply from 6.6.6.6: bytes=56 Sequence=4 ttl=253 time=110 ms

Reply from 6.6.6.6: bytes=56 Sequence=5 ttl=253 time=130 ms

为公司 B 配置 PE-CE 连通性

公司 B 的 CE 设备 R5 将使用静态路由方式实现 PE-CE 连通

性, CE 设备 R7 将使用 OSPF 协议实现 PE-CE 连通性

在 R5 上创建缺省路由

R5:

ip route-static 0.0.0.0 0.0.0.0 192.168.15.1

在 R1 上为 VPN 实例 vpnb 创建静态路由,将 VPN 实例 vpnb 的静态路由引入 BGP 至此,R1 与 R5 之间的 PE-CE 连通性配置完成

R1:

ip route-static vpn-instance vpnb 5.5.5.5 32 192.168.15.5 bgp 100 ipv4-family vpn-instance vpnb import-route static

在R7 上配置普通的 OSPF

R7:

ospf router-id 7.7.7.7 area 0 net 192.168.37.7 0.0.0.0 net 7.7.7.7 0.0.0.0

在 R3 上为 VPN 实例 vpnb 创建 OSPF 进程,要用 ospf 2

R3:

ospf 2 vpn-instance vpnb area 0 net 192.168.37.3 0.0.0.0 配置完成后,在 R3 上查看 OSPF 邻居关系,状态为 FULL ,表明邻居关系已经成功建立

<R3>display ospf peer brief

[R3]dis ospf peer bri

OSPF Process 1 with Router ID 3.3.3.3

Peer Statistic Information

Area Id	Interface	Neighbor id	State
0.0.0.0	GigabitEthernet0/0/1	2.2.2.2	Full

OSPF Process 2 with Router ID 3.3.3.3

Peer Statistic Information

Area Id	<pre>Interface GigabitEthernet0/0/2</pre>	Neighbor id	State
0.0.0.0		7.7.7.7	Full

在 R3 的 OSPF 视图下使用 import-route bgp ,将 VPN 实例 vpnb 的 BGP 路由引入 OSPF 然后,将 VPN 实例 vpnb 的 OSPF 路由引入 BGP,至此 R7 与 R3 之间的 PE-CE 连通性配置完成。

R3: ospf 2 import-route bgp q

bgp 100

ipv4-family vpn-instance vpnb import-route ospf 2

在 R7 上测试与 R5 的连通性。R7 仅能与同属公司 B 的 5.5.5.5 进行通信,而不能与公司 A 通信。 <R7>ping -a 7.7.7.7 5.5.5.5

[R7]ping -a 7.7.7.7 5.5.5.5
PING 5.5.5.5: 56 data bytes, press CTRL_C to break
Reply from 5.5.5.5: bytes=56 Sequence=1 ttl=253 time=110 ms
Reply from 5.5.5.5: bytes=56 Sequence=2 ttl=253 time=130 ms
Reply from 5.5.5.5: bytes=56 Sequence=3 ttl=253 time=110 ms
Reply from 5.5.5.5: bytes=56 Sequence=4 ttl=253 time=130 ms
Reply from 5.5.5.5: bytes=56 Sequence=5 ttl=253 time=110 ms

当 CE-PE 之间运行 EBGP 时,无需在 PE 上对客户路由和 M P-BGP 协议之间进行引入配置,客户的 VPNv4 路由可以直接通过 MPLS/MP-BGP 网络传递给对端 PE。

而当 CE-PE 之间运行的是静态路由或者是 IGP 时,则需要进行互相引入的配置,才能使客户的 VPNv4 路由通过 MPLS/M P-BGP 网络进行传递。