

## 1. 为什么要将三者联系在一起?

**MPLS**:标签交换技术（快，但是在现如今的设备上已经不明显了）；

**VPN**:虚拟私有网络（类似于专线的效果）；

技术层面上VPN可分为：

二层VPN:PPPOE、PPTP、FR、ATM、**MPLS**；

三层VPN:GRE、IPSEC VPN、IPV6 over IPV4；

四层VPN:SSL VPN、**VXLAN**(四层实现二层的迁移，一般用于数据中心)；

从应用场景上分为：

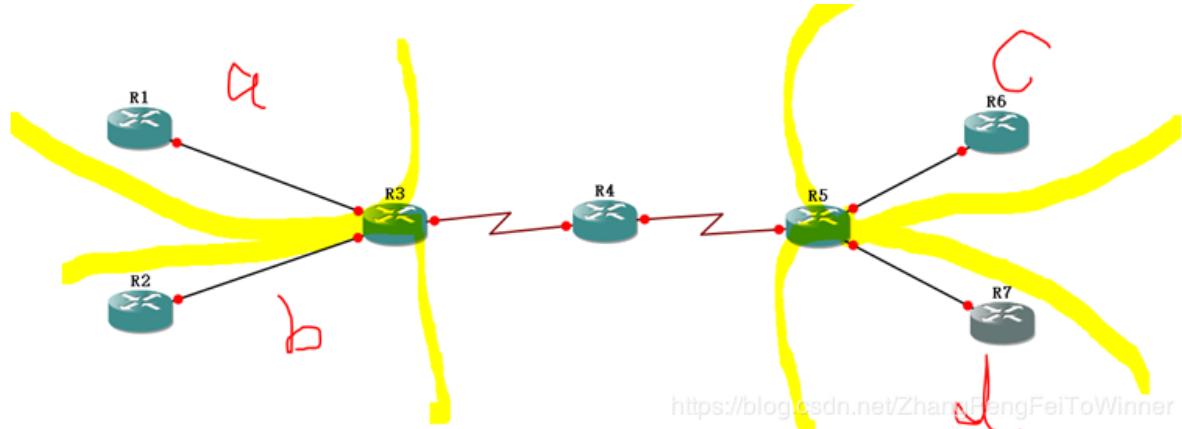
SITE TO SITE(是靠设备架设出来的)；

REMOTE VPN(EASY VPN,一端是设备，而另一端可以是一个简易的客户端)；

VPN本质:隧道技术-----其实也就是靠封装来实现的。

BGP:存在着一个控制层面上路由可以到达，但是数据层面上不一定可达的问题，也就是BGP的黑洞问题（这种黑洞其实是可以通过**Full-Mesh**的全互联邻居解决的，我们要明白BGP可是一个半自动的协议，要采用全互联的建邻方式是特别麻烦的）；

**VRF**:本质上我们可以理解为是一种虚拟路由表的技术。



我们以此图为例来分析一下BGP+**MPLS** VPN+**VRF**是如何走到一起结合使用的。如图所示我们首先先来探讨三个问题：

1) 运营商区域R3、R4、R5上的BGP该如何部署？

2) R3、R4、R5是运营商，那麽运营商如何通过自己的公网来传递你私网**VRF**空间a、b、c、d中的路由呢？

3) **MPLS** VPN在此处起了什么样的作用？

我的理解：

1>BGP是一个特别消耗路由器资源的协议，所以要尽量的控制BGP协议的部署或是邻居关系的数量以节省路由器的资源(所以本人强烈建议不用**Full-Mesh**的方式来形成全互联的BGP邻居)，仅在R3、R5两个公网连接私网的边界上去部署BGP，那麽我们就得面对BGP存在的路由层面不可达的数据层面不可达的黑洞问题（即R5的路由可以直接交给自己的BGP邻居R3路由器，但是当R3拿着这条路由去R5的时候，数据首先得来到R4上，可R4并不认识这条目的地的路由，且路由器也不会向交换机那样替你洪泛他，所以R4会丢弃R3发来的数据，那麽R3会一直向R4发送数据，R4却一直在丢弃数据，这不就形成了黑洞问题）。

**BGP黑洞问题的解决方案:切记MPLS是不会为BGP的路由分配标签的，但是BGP可以借用MPLS为IGP协议分配的标签号，通过FEC（转发等价类）来进行标签信道利用。**

2>**MPLS** VPN：作为标签交换的**MPLS**在现在设备上速度已经不是特别明显（例如：**CISCO**的**CEF**交换转发更快），在这里**MPLS**的应用主要是因为**MPLS**中的FEC转发等价类（标签路径的复用）。

FEC转发等价类:相同目的地可以使用同一个标签路径,就像R1要去R7,他的下一跳是R5, R2要去R6,他的下一跳还是R5,基于在公网中他们都是相当于从R3->R5的,所以在BGP眼中他们的下一跳地址是相同的,那可以使用同一个标签路径。(我们不一样,就是不一样)对于MPLS来说,路由前缀与掩码不同分配的标签就不同(前缀相同掩码不同的也会分配不同的标签),那麽就意味着标签路径中的路由不能发生任何变化,否则标签路径会发生断裂。

3>**VRF**:VRF我们可以理解为就是一种虚拟的路由空间,他可以将我们的私网路由隔离开来,相当于给路由打上了不同的标记让他们存储在不同的表中。但是他的路由是比较怪异的,那麽又该如何的传递他呢?

4>就在BGP、**MPLS VPN**、**VRF**三兄弟存在着种种问题待解决的时候,三兄弟遇到了一起,真是相见恨晚啊,他们各自发现对方的长处可以弥补自己的短处,能够使他们各自获得自己需要的东西,所以他们就结合到一起来使用了。那麽他们之间是如何互补的:

- 1) 老大BGP存在的黑洞问题被老二MPLS VPN以标签转发的形式解决;
- 2) 老二MPLS VPN因为FEC (转发等价类) 而得到了重新的重用;
- 3) 老三VRF路由长的极其怪异而无法被正常传递的问题,由大哥BGP来解决 (MBGP多协议的BGP—利用vpnv4来传递VRF中的路由),从此患难三兄弟抱成一团开启屌丝逆袭模式。

## 2. VRF简要分析:

1>怎样才能区分一台路由器上不同的**VRF**路由呢?

通过RD值来区分一台路由器上不同的**VRF**中的路由。

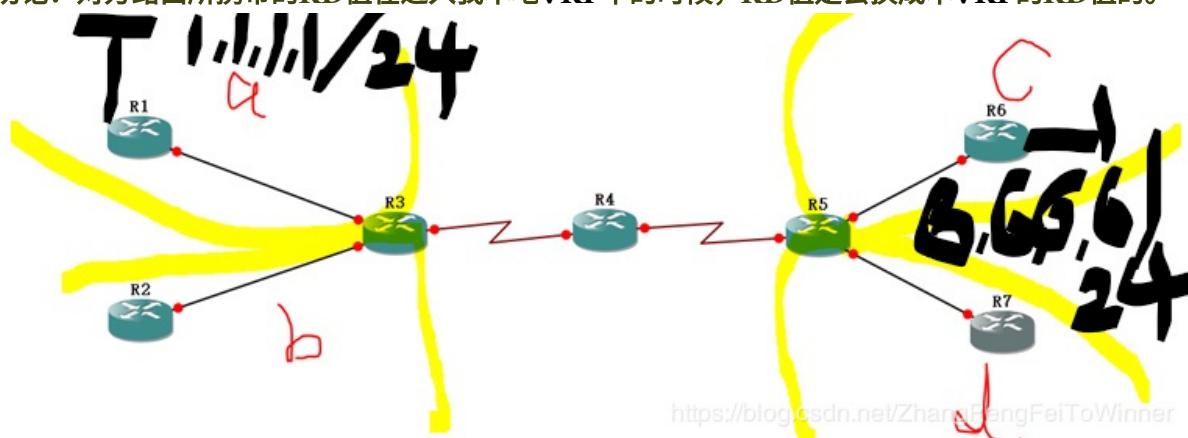
2>怎样才能区分一台路由器收到来自于不同**VRF**的路由呢?

通过RT值来区别, RT值有个出向值和入向值,我感觉可以将入向rt看成一个看门的,将出向的rt看成一块令牌,只有当你拥有的令牌这个看门的认,那麽你就可以进入这个看门的所属于的**VRF**空间之中。

3>**VRF**的路由具体如何通过公网传递:

通过MBGP的VPNV4以及BGP的扩展Community属性来传递怪异的**VRF**路由:前缀+rd+自己的出向rt+标签。

切记:对方路由所携带的RD值在进入我本地**VRF**中的时候, RD值是会换成本**VRF**的RD值的。



举个简单的例子我们来分析分析:

**VRF a**中的私网1.1.1.1要到达**VRF c**中的私网6.6.6.6,其实也就是使用**双标签**的概念来让两个私网的路由能通信的,第一层的标签(外层标签)就是由**MPLS**所分配的;第二层的标签(内层标签)就是由**MBGP**的**VPNV4**所分配的,1.1.1.1要到达6.6.6.6,首先来到自己的边界R3上,R3看到外层标签,直接进行标签转发,等到达6.6.6.6的边界R5上时,脱去外层的标签便可看到内层的标签,然后根据内层标签将其转入对应的**VRF**空间之中。

个人理解:**VRF**的怪异路由是由**MBGP**的**VPNV4**来承载其传递的,而传递这种怪异路由所需要的通道是**MPLS**给提供的,通过**MPLS**的**FEC**来穿越公网,通过**VPNV4**的运输到达对应的目的

地（相应的VRF空间之中）。

注意MPLS LDP分配的标签号：

LABEL：（Imp-null、Pop label）属于显示空标签 3（是一种特殊标签），如果看到将被交换的标签为3，则在出本地接口的时候弹出该标签，这种机制叫PHP（下一跳弹出机制）。