

理解思科Eigrp协议的水平分割 PDF转换可能丢失图片或格式
，建议阅读原文

https://www.100test.com/kao_ti2020/278/2021_2022__E7_90_86_E8_A7_A3_E6_80_9D_E7_c101_278270.htm 纵向隔离和反向抑制

在前一个示例，我们假设，纵向隔离不是实际上显示EIGRP如何使用可行距离和报告的距离确定路由是否可能是循环。在一些情况然而，EIGRP使用纵向隔离防止路由循环。在应付详细资料之前EIGRP如何使用纵向隔离，请查看什么纵向隔离是并且如何工作。水平分割规则状态：请勿做通告路由在您了解它的接口外面。例如，在图4a，如果路由器1连接到路由器2和三通过单个多点接口（例如帧中继）和路由器1得知网络A从路由器2，它不会做通告路由对网络A取消同一个接口到路由器3. 路由器1假设，路由器3将了解关于网络A直接地从路由器2. 反向抑制是避免路由循环另一个方式。其规则状态：一旦得知路由通过接口，做通告它作为不可得到的返回通过该同样接口。假设路由器在图4a有被启用的反向抑制。当路由器1了解关于网络A从路由器2时，做通告网络A如不可得到通过其路由器2和三的链路。路由器3，如果显示任何路径对网络A通过路由器1，由于不可得到的通告，删除该路径。EIGRP结合这两个规则帮助防止路由循环。EIGRP使用纵向隔离或做通告路由如不可得到当：二个路由器在启动模式下（第一次交换拓扑表）做通告拓扑表更改发送查询请检查这些情况中的每一个。启动模式当二个路由器首先适合相邻时，在启动模式期间，他们交换拓扑表。在启动模式期间，为路由器接收的每条目，它做通告同一个条目回到其新的相邻带有最大权值（毒物路由）。拓扑表更改在

表5，路由器1使用差异平衡数据流被注定对网络A在二个串行链路之间-路由器2和四的之间56k链路和路由器3和四的之间128k链路（请参阅负载平衡部分关于关于差异的论述）。路由器2通过路由器3看见路径作为可行后继者。如果路由器2和四的之间链路断开，路由器2在路径简单再聚合通过路由器3.因为水平分割规则阐明，您不应该做通告一个路由在您得知它的接口之外，路由器2正常不发送一次更新。然而，这离开路由器1与无效结构表条目。当路由器更改其拓扑表在这种情况下路由器到达网络更改的接口时，关闭纵向隔离和反向抑制老路由在所有接口之外。在这种情况下，路由器2关闭纵向隔离为此路由，并且做通告网络A如不可得到。路由器1听到此通告并且冲洗其路由到网络A通过路由器2从其路由表。查询查询导致纵向隔离仅当路由器从后继时接收为目的地使用在查询的一次查询或更新。在表6请看一看在网络。路由器3从路由器4收到一次查询关于10.1.2.0/24（到达通过路由器1）。如果三没有一个后继为此目的地因为链路飘荡或其他临时网络情况，它发送一次查询到其相邻中的每一；在这种情况下，路由器1，二和四。如果然而，路由器3收到一次查询或更新（例如量度的更改）从路由器1为目的地10.1.2.0/24，它不发送一次查询回到路由器1，因为路由器1是其后继对此网络。反而，它只发送查询到路由器2和四。

100Test 下载频道开通，各类考试题目直接下载。详细请访问 www.100test.com