实验五——动态路由协议 RIP,OSPF 和

BGP 观察——实验报告

151220098 汤聪

一. 实验目标

理解自治系统(AS),观察 RIP,OSPF 以及 BGP 动态路由协议的实际运行过程,在网络拓扑结构变更的情况下观察路由表的动态变更,通过实验理解路由选择算法。

二. 网络拓扑配置

节点名	虚拟设备名	IP	Netmask
Router0	Vmnet0	Eth0:192.168.2.1	255.255.255.0
	Vmnet1	Eth1:192.168.3.1	255.255.255.0
Router1	Vmnet1	Eth0:192.168.3.2	255.255.255.0
	Vmnet2	Eth1:192.168.4.1	255.255.255.0
Router2	Vmnet2	Eth0:192.168.4.2	255.255.255.0
	Vmnet3	Eth1:192.168.5.1	255.255.2255.0
Router3	Vmnet0	Eth2:192.168.2.2	255.255.255.0
	Vmnet3	Eth0:192.168.5.2	255.255.255.0
	Vmnet4	Eth1:192.168.6.1	255.255.255.0
Router4	Vmnet4	Eth0:192.168.6.2	255.255.255.0
	Vmnet5	Eth1:192.168.7.1	255.255.255.0
Router5	Vmnet5	Eth0:192.168.7.2	255.255.255.0
	Vmnet6	Eth1:192.168.8.1	255.255.255.0
Router6	Vmnet6	Eth0:192.168.8.2	255.255.255.0

三. 配置文件

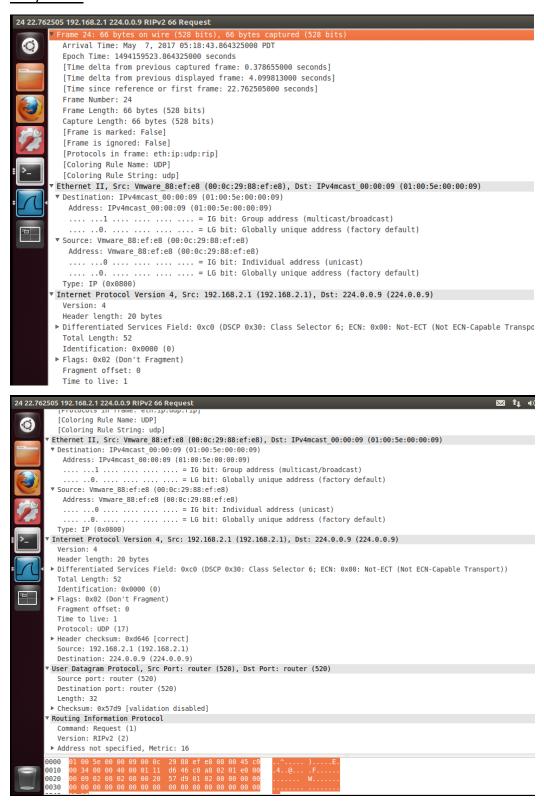
见文件夹 config

四. 数据包截图

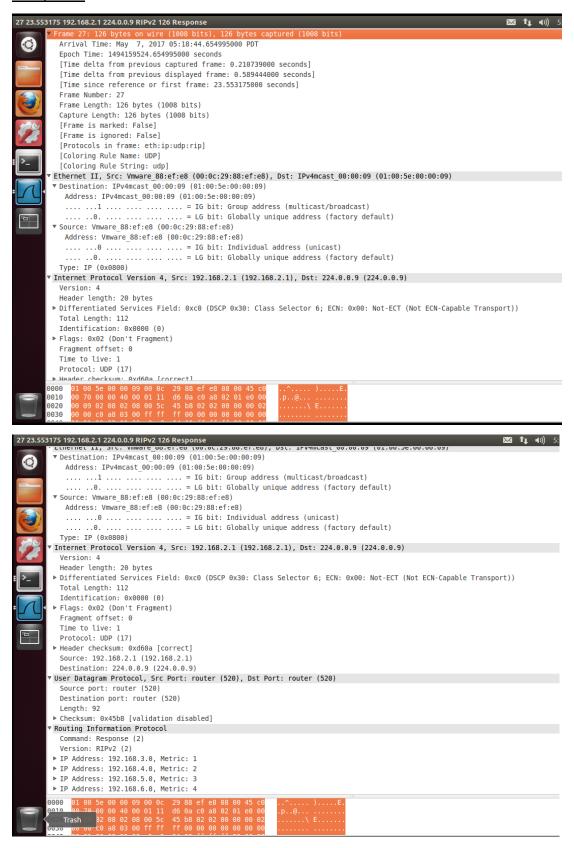
(1)RIP 截图

用 wireshark 观测 router0 的 eth0

request:

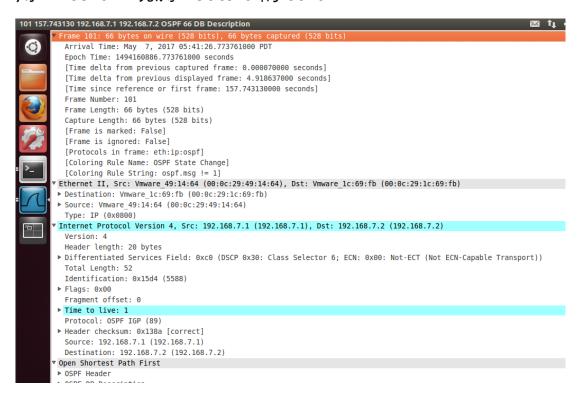


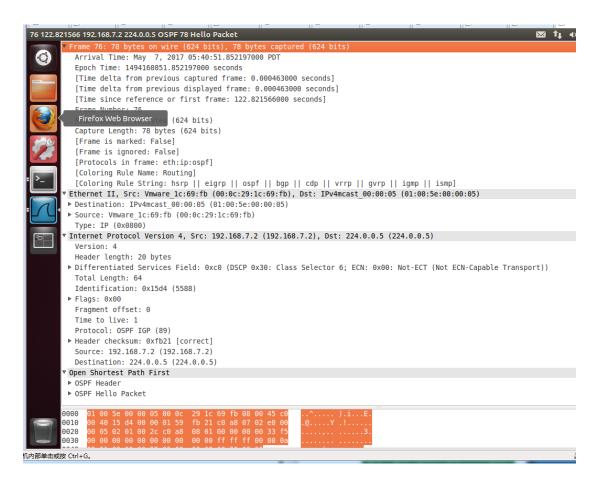
Respon:



(2)OSPF 截图

用 wireshark 观测 Router6 的 eth0

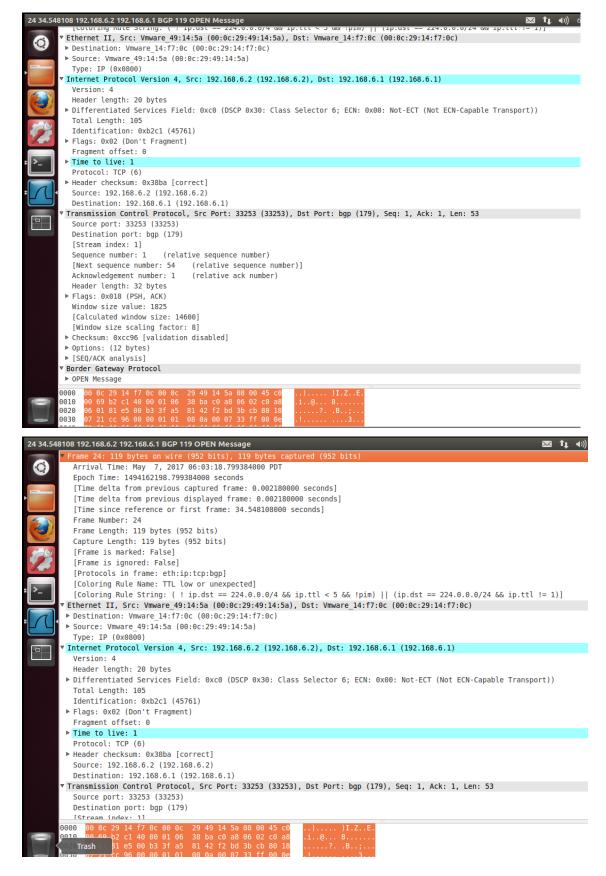




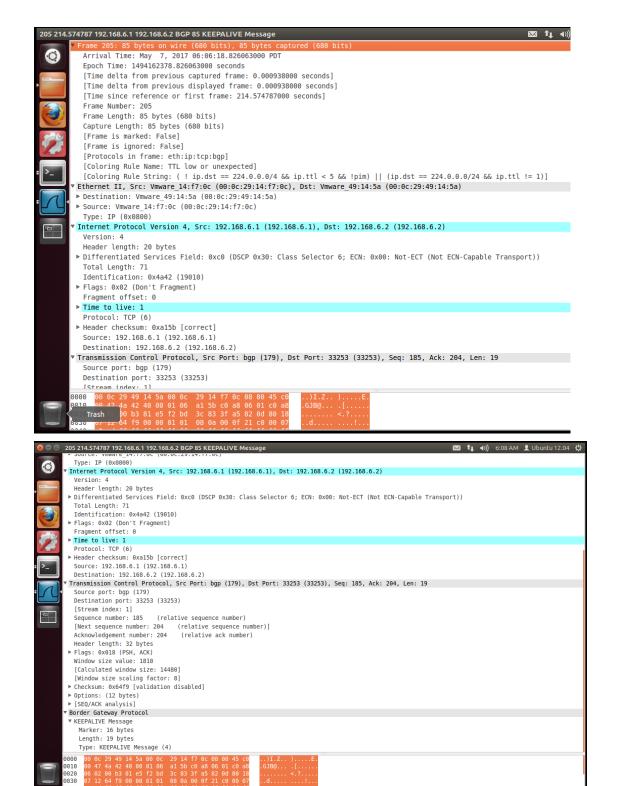
(3)BGP 截图

用 wireshark 观测 Router5 的 eth0

Request:



Respon:



五. 协议报文分析

(1) RIP:

过程分析:

对于截图的 rip 报文分析,首先会发送 IGMP 报文让路由器加入一个组播组,地址

为 224.0.0.9,然后发送 ripv2 的请求报文到组播中,然后其他加入该组播的路由器收到请求报文,并返回自己的报文。

Rip 报文结构分析

主要有版本号,长度,header,路由标记,网络地址,路由器地址,子网掩码等。

(2) OSPF:

过程分析:

根据上面的截图,可知先加入组播地址 224.0.0.5,然后发送 OSPF Hello Packet 通知该组播组中的其他路由器,其他路由器会进行回应

结构分析:

版本号:1/type:1/length:2/路由 ip:4/id:4/checksum:2/认证字段:4

(3)BGP

过程分析:

根据上面的截图,两个子网可以相互知道对方的存在。

结构分析:

Type:1/length:2/info:16

六. 观察动态路由

RIP 实现了 AS1 的内部自治,子网 1 中的路由器能够自主选择路由路径,并选择合适的算法,OSPF 实现了 AS2 的内部自治,与 RIP 相比,两者是不同的内部路由选择。BGP则实现了 AS1 和 AS2 两个子网间的相互通信。