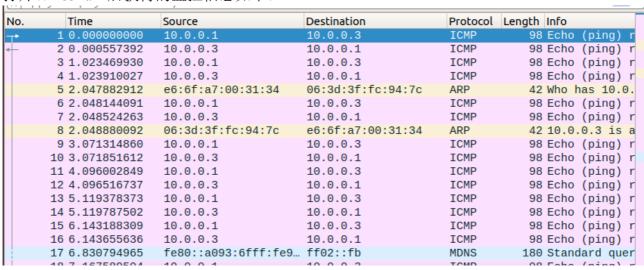
CS339 lab7 Vxlan

hm1

在VM1和VM2之间搭建好Vxlan后,在VM2中输入

h1 ping 10.0.0.1

打开Wireshark后获得的监控信息如下:



可以看出,在不同的虚拟机的host之间通信时,有利用到ARP协议来通过MAC地址获得IP地址,再通过ICMP进行传包的,可以看出Vxlan确实是利用MAC-in-UDP把VM1和VM2之间的壁垒给打通了。

hm2

Bandwith between VM1's IPs and VM2's IPs



Bandwith between 10.0.0.1 and 10.0.0.3

由于二者是通过Vxlan通信的,因此相比起正常的ICMP通信,这要多出至少50字节的头部报文,因此在使用iperf测试时需要增大端口的mtu值以避免出现发送字节数大于mtu而丢包的情况。

分别在两个虚拟机上输入:

```
h1 ifconfig h1-eth0 mtu 1600 up
```

再使用iperf测试得到结果如下

```
mininet> h1 iperf -c 10.0.0.1 -M 1400
WARNING: attempt to set TCP maximum segment size to 1400, but got 536
Client connecting to 10.0.0.1, TCP port 5001
TCP window size: 85.3 KByte (default)

[ 3] local 10.0.0.3 port 48714 connected with 10.0.0.1 port 5001
[ ID] Interval Transfer Bandwidth
[ 3] 0.0-10.0 sec 2.57 GBytes 2.21 Gbits/sec
```

得到二者间的bandwith为2.21Gbits/sec。

在不断的测试中我发现了一个鉴定iperf成功与否的办法,当iperf没有出现错误时,client和 server会同时出现响应,而错误时server端不会出现响应。

原因

我认为原因主要在于使用Vxlan传输数据相比起直接传输数据,多了一步从Vxlan报文头部的信息实现Mac映射到IP的解析过程,并且含有Vxlan的报文的长度更长,携带的有效信息相对更少,因此在传输过程中就有了更多的解码消耗并且传输效率有所下降。

hm3

```
6--- 192.168.86.133 ping statistics ---
620 packets transmitted, 20 received, 0% packet loss, time 19389ms
6rtt min/avg/max/mdev = 0.355/0.500/1.063/0.181 ms
8 samliu@ubuntu:~$
--- 10.0.0.1 ping statistics ---
23 packets transmitted, 23 received, 0% packet loss, time 22465ms
rtt min/avg/max/mdev = 0.434/0.661/2.137/0.422 ms
mininet>
```

可以看出在两个虚拟机之间直接ping的latency大概是通过Vxlan连接的两个host之间ping的latency的70%。latency和bandwith的数据成反比,即:

 $latency_{vm}*bandwith_{vm} \approx latency_{vxlan}*bandwith_{vxlan}$

和预期结果一致。