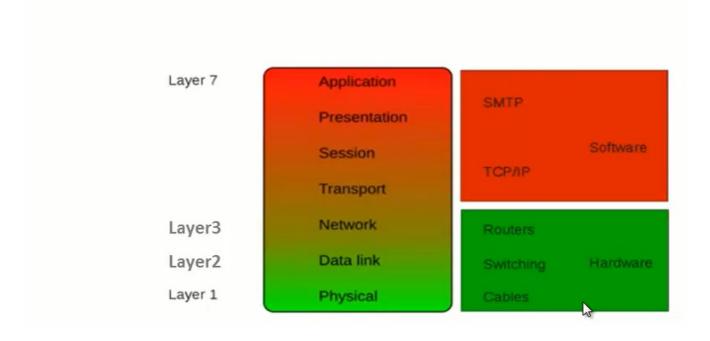
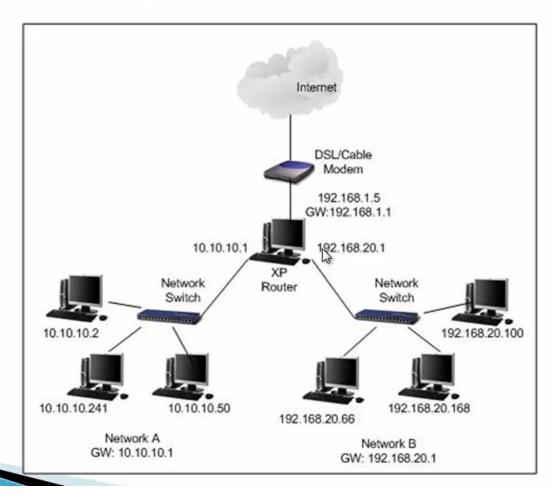
OSI 模型: L2、L3



交换机、路由器



区别有哪些

- 工作层次不同
 - L2/L3
- 数据转发依据对象不同
 - 。数据帧(MAC)/IP数据包(IP)
- 解决问题不同
 - 。同网段互通/多网段互通(路由)

Routing Table

```
[root@network0 ~] # route
Kernel IP routing table
                                         Flags Metric Ref
                               Genmask
Destination Gateway
                                                                   Use Iface
                               255.255.255.0 U 0
10.20.0.0
192.168.4.0 *
10.20.0.0
                                                                    0 eth0
                                                           0
                               255.255.255.0 U
                                                                    0 eth2
                                                  0 0
1002 0
1003 0
                               255.255.255.0 U
172.16.0.0
                                                                    0 br-ex
                               255.255.0.0 U
255.255.0.0 U
255.255.0.0 U
                                                                   0 eth0
link-local
link-local
                                                                   0 eth1
                                                   1004 0
                                                                   0 eth2
link-local
               10.20.0.1
                               0.0.0.0
                                                                     0 eth0
default
                                               UG
                                                     0
                                                            0
[root@network0 ~1# |
```

比如去往10.20.0.0这个地址的数据包经过本机则通过eth0网口出去,其实就是一些路由规则的设定

IP Table

其实IP Table和路由表都是数据域三层上面的一些功能

IP Table

| | | | olicy ACCEPT) | | |
|-----------|-----------|----|----------------|--------------|-----------------|
| target | prot o | pt | source | destination | |
| DNAT | all - | - | 0.0.0.0/0 | 192.168.4.51 | to:192.168.1.11 |
| Chain POS | STROUTING | (1 | oolicy ACCEPT) | | |
| target | prot o | pt | source | destination | |
| SNAT | all - | _ | 192.168.1.11 | 0.0.0.0/0 | to:192.168.4.51 |
| SNAT | all - | - | 192.168.1.0/24 | 0.0.0.0/0 | to:192.168.4.50 |
| Chain OUT | TPUT (pol | ic | ACCEPT) | | |
| target | prot o | pt | source | destination | |
| DNAT | all - | - | 0.0.0.0/0 | 192.168.4.51 | to:192.168.1.11 |

三种链条:

PREROUTING: 把发往192.168.4.51的目的地址替换成192.168.1.11,这里做了一个转发。

DHCP (动态主机配置协议)

- ▶功能
 - 。 统一网络主机分配IP地址
- 好处
 - 。 降低了配置和部署设备时间。
 - 降低了发生配置错误的可能性。
 - 。可以集中化管理设备的IP地址分配。

Linux 实现

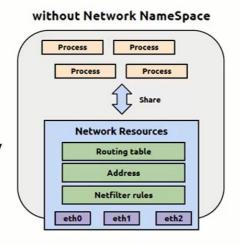
- 工具软件
 - dnsmasq

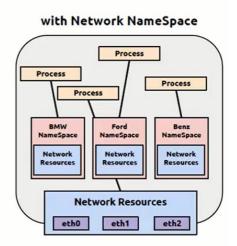
```
[root@network0 ~] # ps -ef|grep dns
root 13396 11985 0 23:26 pts/1 00:00:00 grep dns
nobody 23523 1 0 Aug16 ? 00:00:00 dnsmasq --no-hosts --no-resolv --strict-order
--bind-interfaces --interface=tap165eb9ab-dd --except-interface=lo --pid-file=/var/lib/neutron
/dhcp/1ddab5f1-c411-4f08-8e65-edb582309a4c/pid --dhcp-hostsfile=/var/lib/neutron/dhcp/1ddab5f1
-c411-4f08-8e65-edb582309a4c/host --addn-hests=/var/lib/neutron/dhcp/1ddab5f1-c411-4f08-8e65-edb582309a4c/addn_hosts --dhcp-optsfile=/var/lib/neutron/dhcp/1ddab5f1-c411-4f08-8e65-edb582309
a4c/opts --leasefile-ro --dhcp-range=tag0,192.168.1.0,static,86400s --dhcp-lease-max=256 --con
f-file= --domain=openstacklocal
[root@network0 ~]# []
```

这个dhcp服务作用在上述interface网卡上,跟这个网卡相连的都被它分配

网络命名空间

- 独享网络资源
 - Interface
 - Iptables
 - Router
- LXC
 - 。 网络隔离
 - 。 网络 overlay





放在不同命名空间的网络资源是互不可见的 interface、iptables表、路由表分离开

一般用来网络隔离,同时可以配置。当然进程是可见的但是网络资源是不可见的。

叠加网络(Network Overlay)

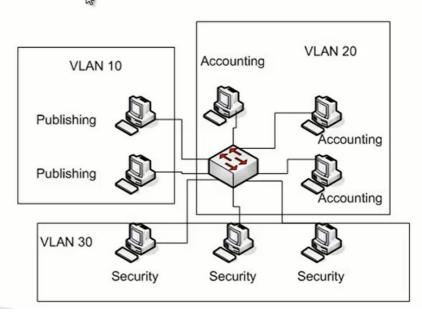
- 1. 一个数据包(或帧)封装在另一个数据包内;被封装的包转发到隧道端点后再被拆装。
- 2. 叠加网络就是使用这种所谓"包内之包"的技术安全地将一个网络隐藏在另一个网络中,然后将网络区段进行迁移。
 - Vlan
- B
- L2 over L2
- GRE
 - L3 over L3 (UDP)
- Vxlan
 - L2 over L3 (UDP)

解决问题

- 数据中心网络数量限制
 - ◎ 1-> 4096 -> 160億万
- 物理网络基础设施限制
 - 。不改变物理网络变更VM网络拓扑
 - VM迁移
- 多租户场景
 - 。支持IP地址重叠

Vlan (虚拟局域网)

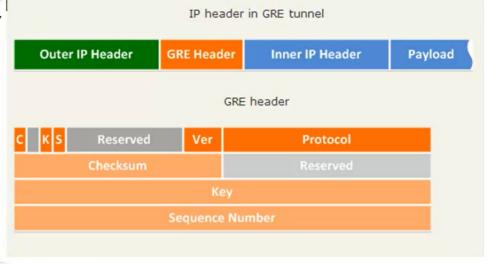
- ▶ 2层广播隔离
- > 灵活的组网, IP地址划分
- ▶ 最多4096
- ▶ 直接在L2实现



有Vlan tag,总共有4096个网络。也是2层数据包,只是带上了vlan tag而已

通用路由封装协议(GRE)

- ▶ 夸不同网络实现二次IP通信
- ▶ L3上面包装L3
- ▶ 封装在IP报文中
- ▶ 点对点隧道 ' ` ' ` '



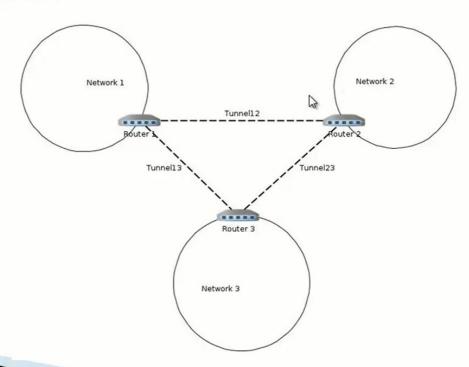
利用点对点隧道达到不同网络直接的通信.

GRE用在SDN中的好处

- ▶ 不用变更底层网络架构重建L2、L3通信
- > 实现不同host之间网络guest 互通
- ▶ 方便guest 迁移
- 支持网络数量扩大
- **)**

GRE tunnel 的不足

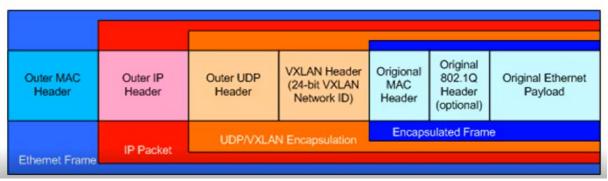
- 大规模部署问题
- ▶ 性能问题



随着物理主机的增加隧道会成的n-1次方增长,网络隧道建的非常复杂,每个主机上面都会往所有的其他主机上建隧道。它是在直接P包上面跑P包,当虚拟机接收实收相当于剥两层皮,而且涉及地址学习,所以有性能问题。

vxlan 数据包

- ▶ IP中封装MAC
- ▶ L3上包装L2 「
- L2 over UDP
- ▶ 1600万个VXLAN网



Linux Interface Type

- TAP/TUN
- Bridge
- Physical
- Loopback
 - Physical devices have a /sys/class/net/eth0/device symlink
 - Bridges have a /sys/class/net/br0/bridge directory
 - TUN and TAP devices have a /sys/class/net/tap0/tun_flags file
 - Bridges and loopback interfaces have 00:00:00:00:00:00 in /sys/class/net/lo/address

S

TAP/TUN设备:是虚拟网卡的实现

Bridge:相当于物理中的交换机,连接所有的网卡和设备,他们之间收到的包都是一样的,每个网卡只抓到自己感兴趣的包。

Physical:物理网卡 Loopback:回环

Open vSwitch

- ▶ 网络隔离, vlan, gre, vxlan
- ▶ QoS配置
- ▶ 流量监控, Netflow, sFlow
- ▶ 数据包分析, Packet Mirror

