# G-LAB



## G-CNP v2.0课程

讲师: 沈老师



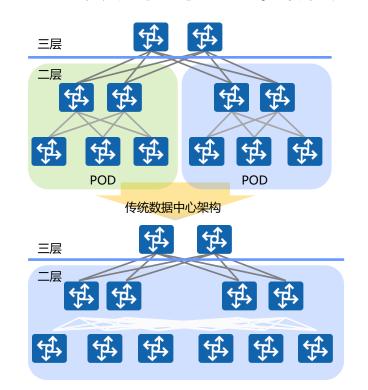






- VxLAN是一个非常重要的overlay技术,在 SDN的网络场景中应用交广,比如云网一 体化的数据中心场景,又如CloudVPN中的 叠加网络。
- 通过Vxlan网络流量的分析,能够端到端理解SDN DCN环境网络中业务的实现。

### 数据中心发展趋势



#### 传统数据中心架构

■ 传统数据中心组网方式,一般二层只到接入或汇聚 交换机,虚拟机的迁移只能局限一个二层区域内。 如果需要跨二层区域迁移,需要更改VM的IP地址, 应用会中断。

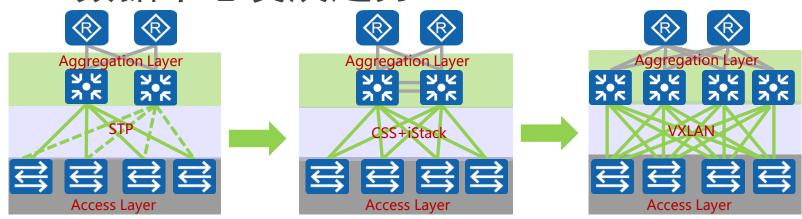
#### 新一代数据中心架构

- 在云计算时代,IDC运营商为了更充分的利用数据中心资源,VM需要更大的迁移范围;
- 由于服务器之间存在大量的横向流量,要求数据报文支持无阻塞转发,网络链路资源得到充分的利用。

新一代数据中心架构



## ◎ 数据中心发展趋势



■ STP或CSS+iStack传统二层技术不适合构建大规模二层 网络, 通过VXLAN可以构建大二层网络,支持扁平化胖 树拓扑组网方式,链路带宽利用率高。



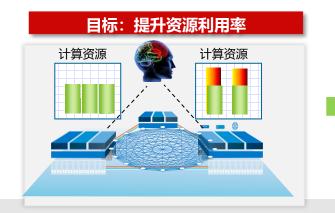
### 云数据中心业务对网络有全新的诉求







提升资源利用率



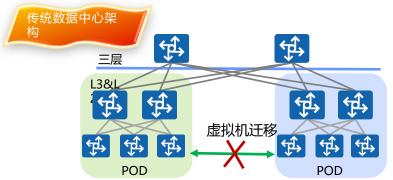


•虚拟机摆脱地理位置的限制自由迁

移,构建跨地理区域的大二层网络



## ◎ 传统网络为何大不起来



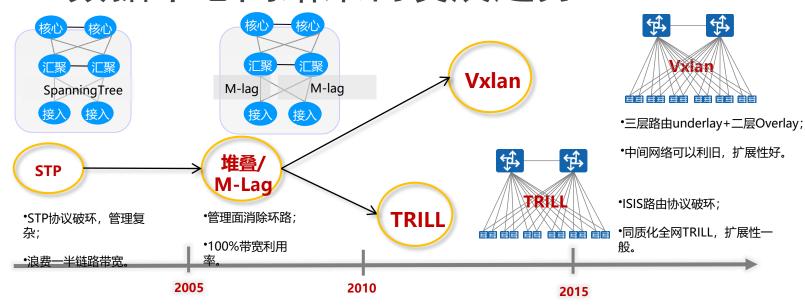
VLAN无法跨越三层边界;这样传统数据中心 组网方式通常是网关部署在汇聚交换机,汇聚 交换机间通过三层核心互通。虚拟机的迁移只 能局限于POD内。如果需要跨POD二层区域迁 移,需要更改VM的IP地址,应用会中断。



- STP技术在解决网络环路问题的同时,存在以下主要缺陷:
- STP收敛时间长,通常不超过50个网络 节点,不适宜云数据中心大规模组网。
- STP构建无环网络时,需要阻断一半的 链路;带宽利用率低。



### 数据中心网络架构发展趋势



- •TRILL技术解决了STP环路组网和规模问题,通过成熟的链路状态路由算法,扩展IS-IS协议,构建无环网络,实现多路径负载分担;
- \*VXLAN技术具有更好的可用性和扩展性,更易运维,已经成为IT&CT厂商力推的技术。



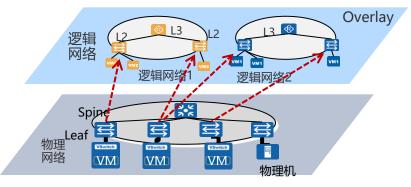
## VXLAN 是业界 Overlay技术的事实标准

云数据中心高端网络诉求		VXLAN	CSS/SVF	TRILL
>4K租户	出租型的数据中心,需要支 持海量租户	16M	4K	4K(最新标准可 升级到16M)
保护现有网络投资	可在现有网络的基础上构建 新的Fabric	对现有网络无要求, 只要支持普通L3即 可	全网新建	全网新建
SDN支持能力	可平滑升级到SDN网络	Overlay是SDN的重 要路线之一	不支持	不支持
标准协议	不同厂商可实现互通	标准	各厂商私有	标准
跨DC能力	可跨越IP WAN构建大二层	支持	不支持	不支持



## ■ VXLAN的价值





#### VXLAN的概念:

- Overlay 网络定义将一个计算网络构建在另一个网络之上;
- 核心是实现封装,将网络业务与底层设施解耦;
- 封装技术使用的VXLAN;
- VXLAN隧道封装的端点就叫NVE (Network Virtualization Edge) , 负责原始以太报文的VXLAN封装和解封装。

#### VXLAN的优势:

- VXLAN是业界标准的Overlay技术;
  - 相比STP的主备路径, VXLAN利用Underlay网络的ECMP能 带来更高的网络转发性能;
- VXLAN基于UDP技术构建, 是统一IT和CT两界的overlay技术;
- VXLAN将VLAN的4k子网扩充到16M,支持多租户;
- VXLAN为SDN提供转发面基础。





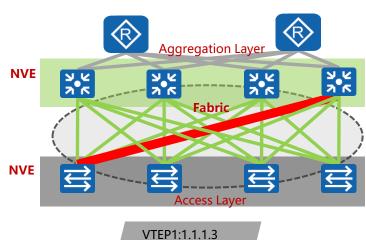
#### VXLAN基本概念

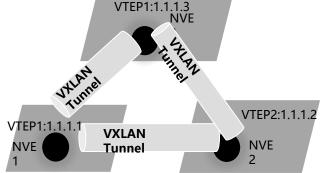
#### 基于NVo3的二层Fabric组网

NVO3(Network Virtualization Over Layer 3),基于三层IP overlay网络构建虚拟网络技术统称为NVO3,目前比较有代表性的有: VXLAN、NVGRE、STT。运行NVO3的设备叫做NVE(Network Virtualization Edge),它位于overlay网络的边界,实现二、三层的虚拟化功能。

VXLAN(Virtual Extensible LAN,虚拟可扩展局域网)是目前 NVO3中影响力最为广泛的一种。它通过LMAC in UDP的报文 封装方式,实现基于IP overlay的虚拟局域网。

- VXLAN网络中的NVE以VTEP进行标识, VTEP (VXLAN Tunnel EndPoint, VXLAN隧道端点);
- 每一个NVE至少有一个VTEP, VTEP使用NVE的IP地址表示;
- ■两个VTEP可以确定一条VXLAN隧道。

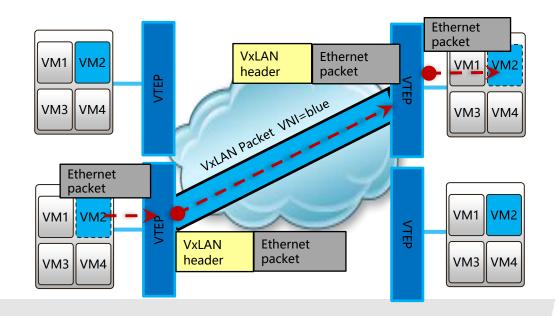






## ■ VXLAN 概念 - VTEP

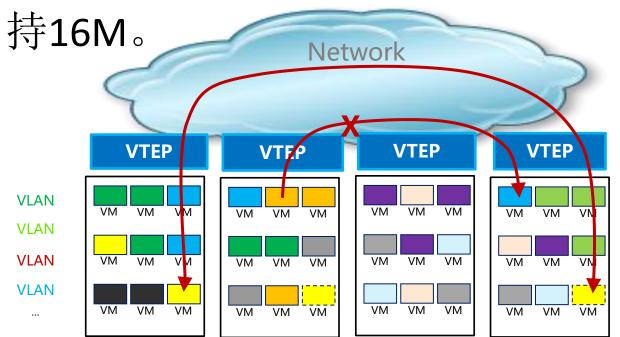
- VXLAN网络中的NVE以VTEP进行标识,VTEP(VXLAN Tunnel EndPoint,VXLAN隧道端点);
- 每一个NVE至少有一个VTEP, VTEP使用NVE的IP地址表示;
- 两个VTEP可以确定一条VXLAN隧道,VTEP间的这条VXLAN隧道将被两个NVE间的所有VNI所公用。





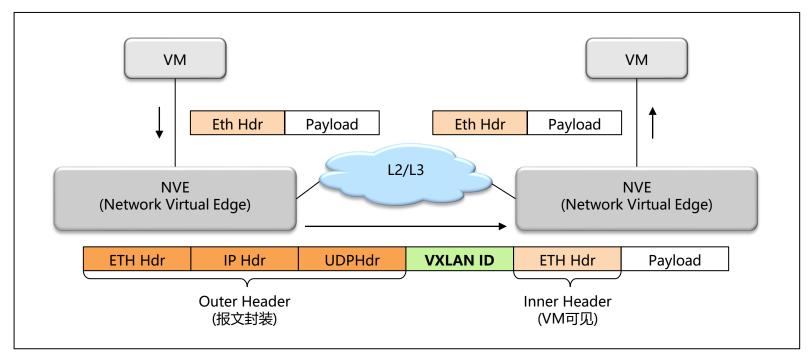
### VXLAN - VNI

• VNI-24比特,用于标识虚拟网络,最大支





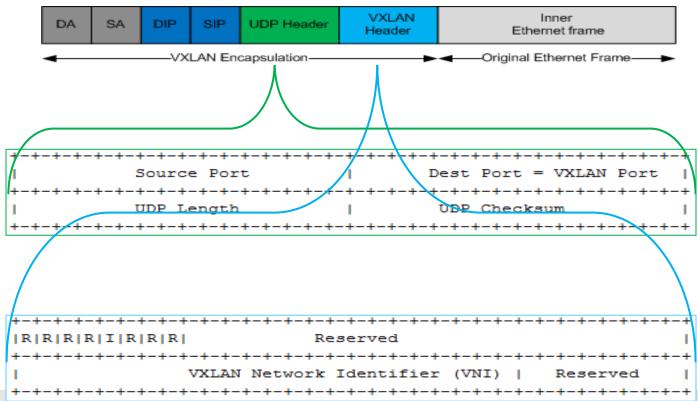
### VXLAN 报文格式



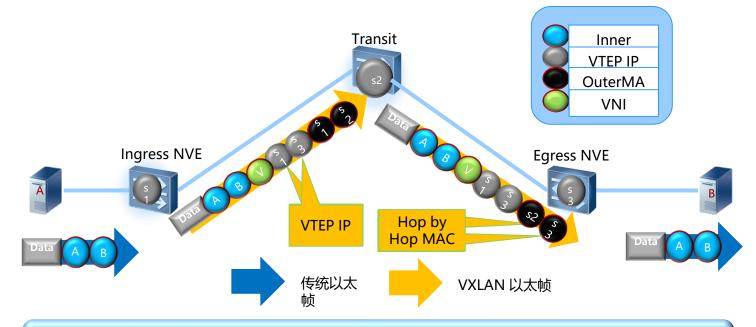
VxLAN 报文封装流程



## VXLAN 报文格式



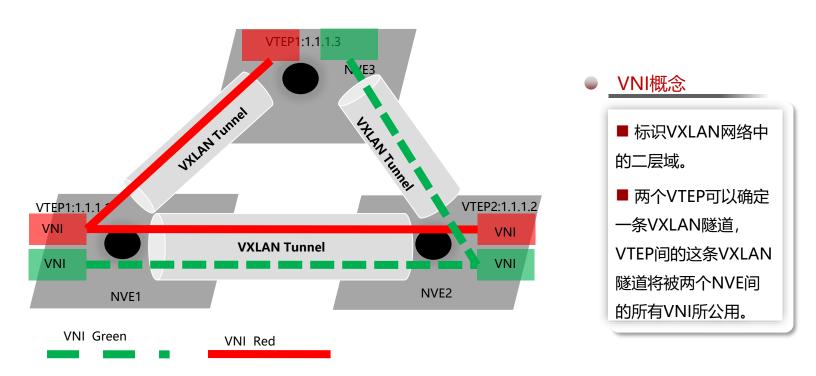
## ◉ VXLAN 转发数据封装



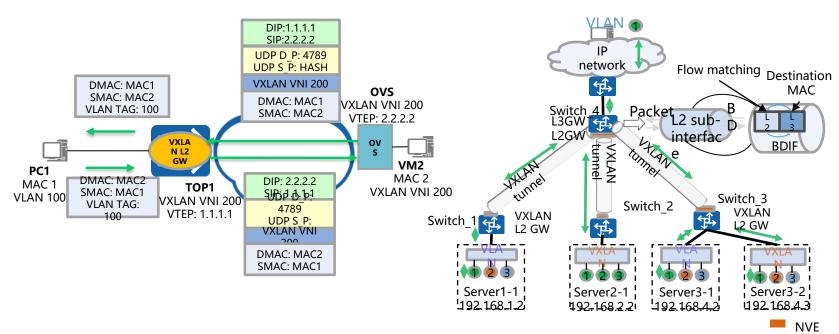
源终端的二层报文能够穿越IP网络到达目的终端,VXLAN网络对于主机来说相当于是 Bridge Fabric。



### 隧道和VNI关系



## ■ VXLAN 网关



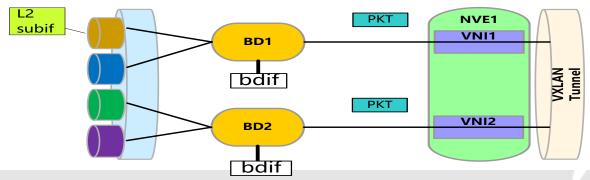
VxLAN L2 Gateway: 允许租户接入VxLAN 网络,实现相同VxLAN内部流量互访。

VxLAN L3 Gateway: 实现不同VxLAN直接互访,或者VxLAN与非VxLAN网络互访。



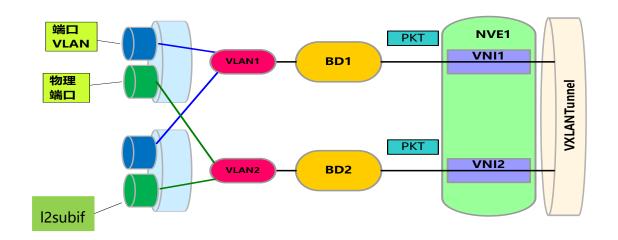
## ◎ VXLAN接入业务模型(1)

- VXLAN网关使用EVC的业务模型,模型构件主要包含:BD(Bridge-Domain)、VNI(Virtual Net Instance)、NVE(Network Virtualization Edge)、二层子接口(I2 subif)、VXLAN隧道。
  - L2-Subif: 用于用户接入,子接口上可以配置一层tag接入或者不配置tag接入;
  - BD(Bridge-Domain):标识一个二层广播域,BD和VNI 1:1映射。所有广播域功能基于BD支持,如MAC学习、二层查表、广播复制等;
  - NVE(Network Virtualization Edge): 主要用于本地VTEP地址管理,VXLAN隧道管理,头端复制列表管理;
  - VXLAN隧道: VXLAN隧道用于VXLAN报文的转发,用本地VTEP地址+远端VTEP地址标识;
  - BDIF: BD域的三层路由接口,用于二层流量进入三层进行路由转发;

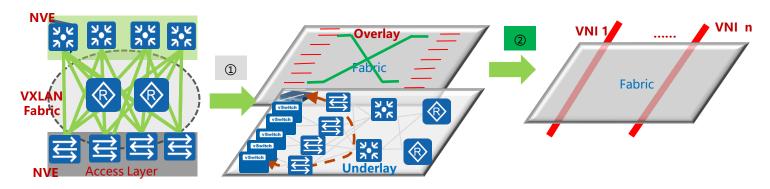


## ◎ VXLAN接入业务模型 (2)

• 全局VLAN接入模型:主要应用在L2VPN服务场景,VLAN绑定bd,提供将传统port+vlan接口接入VXLAN网络的能力;二层子接口绑定BD。



## @ VXLAN逻辑抽象



#### ● VXLAN的简化理解—---两次虚拟化

- 1、第一次虚拟化:利用隧道技术将边缘设备互连透传二层报文;整网抽象理解成一台端口数目扩展的超大LAN switch。
- 2、第二次虚拟化利用VNI将这台超大的交换机虚拟出多个二层的广播域,和VLAN本质是一样的,VNI类比VLANID. 并通过定义VXLAN header中的VNI字段,将子网范围由4K扩展至16M。



VXLAN的主要优点

部署 灵活 快速 收敛 网络 依赖小 环路 高效 虚拟化 避免 转发

基于IP的 overlay, 仅需要边 界设备间 IP可达。

隧道间水平 分割、IP overlay TTL避免环 路。

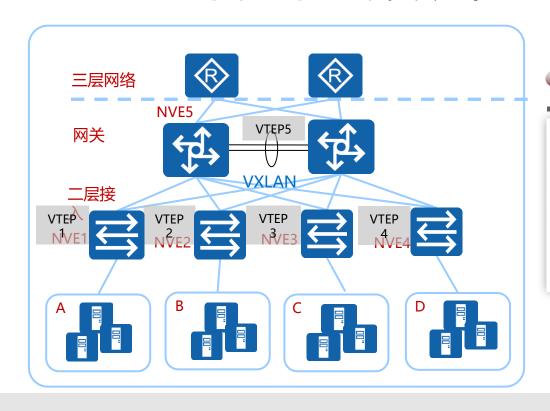
数据流量 基于IP路 由 SPF及 ECMP快 速转发。

网络变化 实时侦听 全网拓扑 毫秒收敛。

Overlay+V NI构建虚拟 网络, 支持 多达16M的 虚拟网络。

物理设备、 vSwitch均 能够部署。

### VXLAN同子网转发流程



#### 总体流程

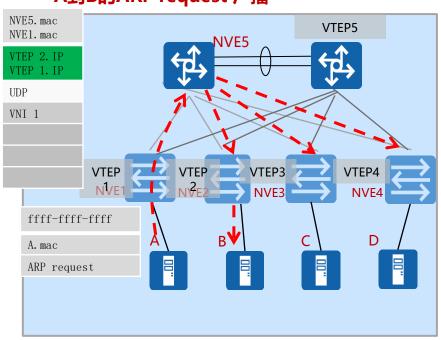
- ■HOST A发送ARP Request报文到HOST B。
- HOST B回应ARP Reply报文到HOST A。
- ■HOST A发送单播数据报文到HOST B。

注: A、B、C、D都属于同一VNI 1。不考虑ARP广播优化使能。



### 同网段查MAC二层转发(1)

#### A到B的ARP request 广播

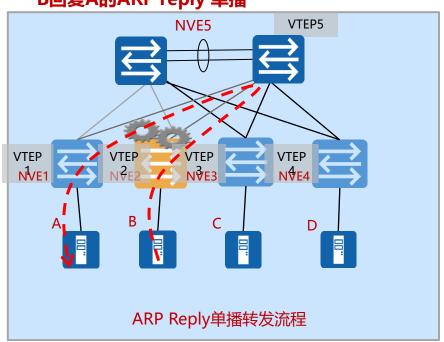


- 1 NVE1发现是广播报文,在VNI1内广播ARP request报文;报文做隧道封装;
- 2 中间节点,IP透传overlay报文;
- 3 NVE2/3/4/5 接收报文,解隧道封装,原始报 文本地VNI1内广播; 学习到服务器A mac。



### 同网段查MAC二层转发(2)

#### B回复A的ARP reply 单播

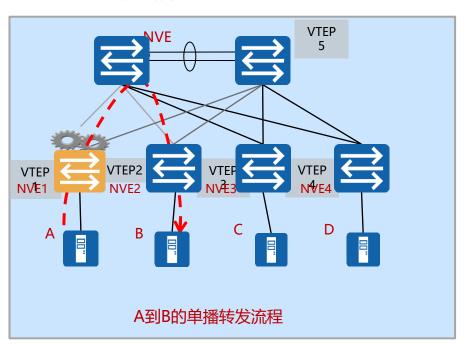


- NVE2查找服务器A mac转发表,命中出接口为 隧道(NVE2至NVE1隧道) ;报文封装后三层 转发;
- 2 中间节点,IP透传overlay报文;
- 3 NVE1接收报文并解封装,在本地转发;NVE1 学习到服务器B的MAC地址。



### 同网段查MAC二层转发(3)

#### A到B的单播数据报文



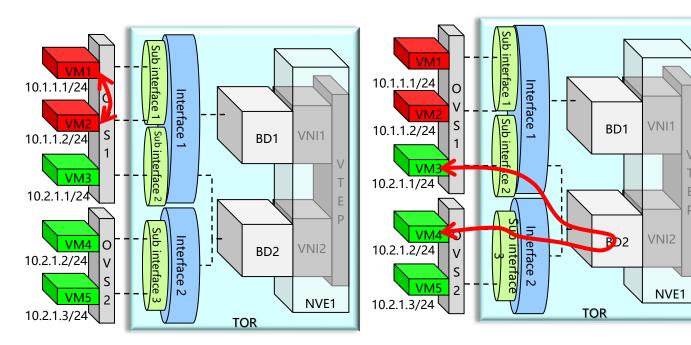
1 NVE1 和 NVE2都学习到了服务器A和B的 的MAC地址;后续查找MAC则命中;单播 2 **施程不稠的是外层封辖**了隧道;underlay

是IP转发。





#### VXLAN转发模型之相同网段VM互访(1)

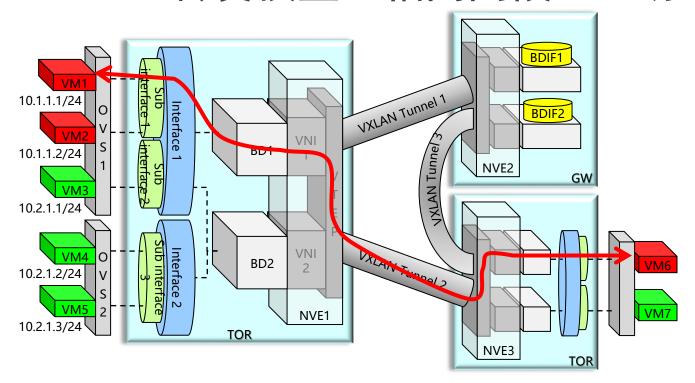


Scenario 1: Both VMs located at the same vSwitches connected to same TOR

**Scenario 2**: Both VMs located at different vSwitches connected to same TOR



## VXLAN转发模型之相同网段VM互访(2)



Scenario 3: Both VMs located at different vSwitches connected to different TOR



## VXLAN - BUM 报文转发流程

	Switch1 -> Switch3
VxLAN Ethernet Header	VxLAN Ethernet Heade
DMAC: MACA	DMAC: MACS

**SMAC MAC3** VxLAN IP Header SIP: 1.1.1.1 DIP: 2.2.2..2 VxLAN UDP Header UDP S port: HASH UDP D port: 4789 VxLAN Header: VNI: 20 **Ethernet Header** DMAC: All F SMAC: MAC1

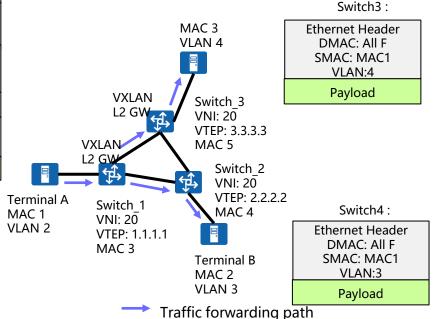
ernet Header DMAC: MAC5 SMAC MAC3 VxLAN IP Header SIP: 1.1.1.1 DIP: 3.3.3.3 VxLAN UDP Header UDP S port: HASH UDP D port: 4789 VxLAN Header: VNI: 20

> **Ethernet Header** DMAC: All F SMAC: MAC1 Payload

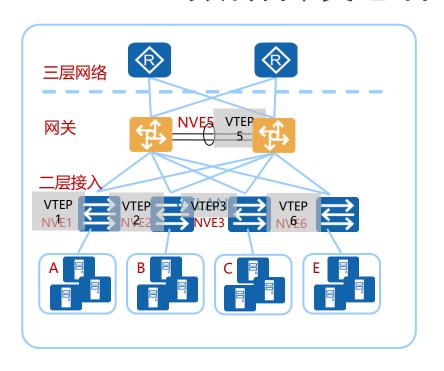
**Payload** 

Switch1:

**Ethernet Header** DMAC: All F SMAC: MAC1 VLAN:2 Payload



### VXLAN数据转发总体流程(跨子网)



#### ● 总体流程

■HOST A发送单播数据报文给 HOST E。

注: NVE5作为三层网关, HOST

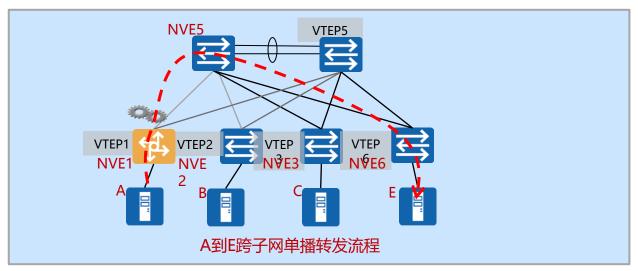
A属于VNI 1, HOST E属于VNI

2, 默认主机与网关都互相学习

到ARP表,各个节点MAC都已学

习。

## A到E单播转发流程

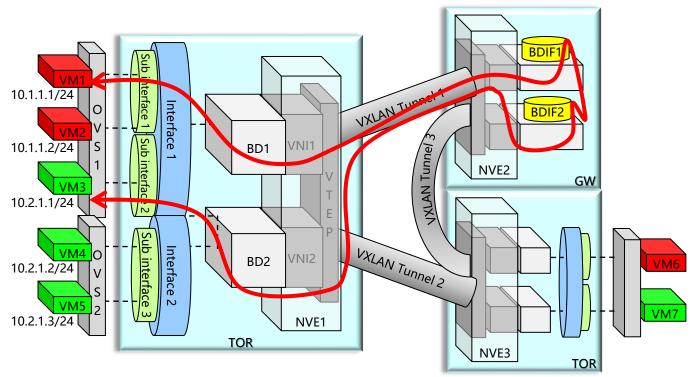


- ① NVE1查找网关mac转发表,封装隧道;使用VNI1;
- ② 网关解封装报文,根据内层IP头查路由,替换内层以太头,封装VXLAN头部, 使用VNI2;
- NVE6 接收报文并解封装,内层报文根据目的MAC转发。





#### VXLAN转发模型之不同网段VM互访 (1)

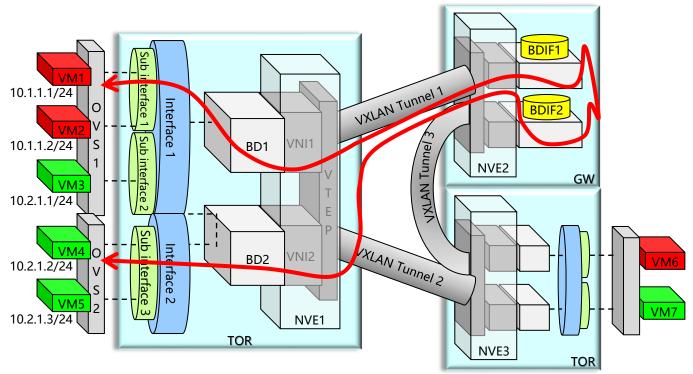


Scenario 1: Both VMs located at the same vSwitches connected to same TOR





#### VXLAN转发模型之不同网段VM互访 (2)

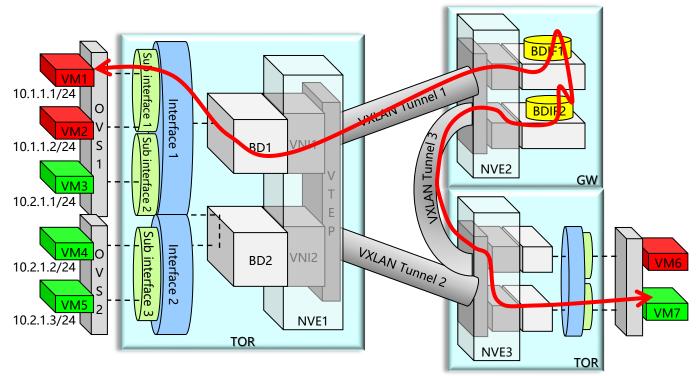


Scenario 2: Both VMs located at different vSwitches connected to same TOR





#### VXLAN转发模型之不同网段VM互访 (3)



Scenario 3: Both VMs located at different vSwitches connected to different TOR



## **SDN起源**



斯坦福大学尼克.麦吉翁教授 等人发明OpenFlow协议, 通过Controller集中管控网 络转发行为

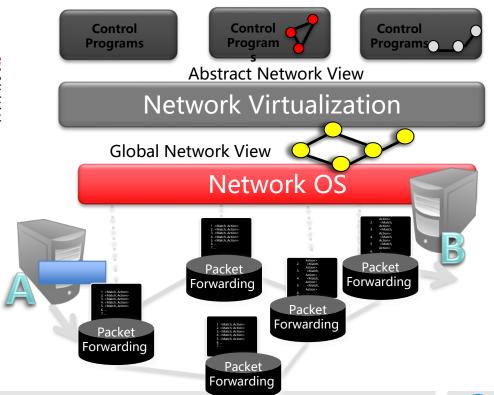




斯坦福大学Nick McKeown教 授团队的Clean Slate项目成员

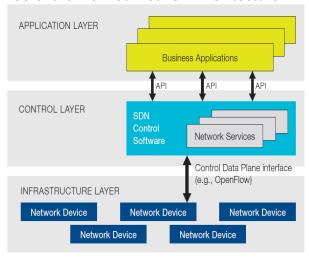
## 圖 SDN的定义

SDN (Software Defined Network) ,即软件定义网络,其核心技术是通过将网络设备控制面与数据面分离开来,从而实现了网络流量的灵活控制,为核心网络及应用的创新提供了良好的平台。

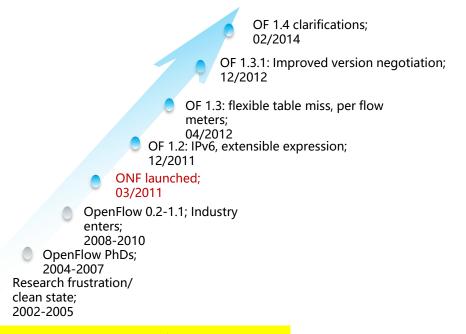


### ONF定义的SDN基本架构

#### Software-Defined Network Architecture



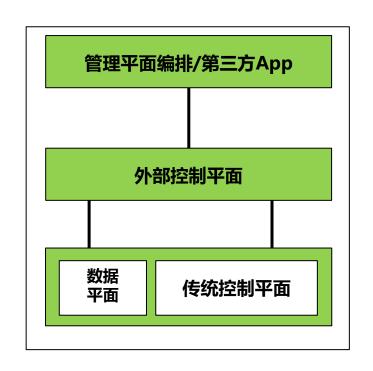
Source: ONF white paper, April 13, 2012



ONF强调OpenFlow-based SDN,强调控制与转发分离以实现转发设备的标准化,重点是OF协议标准化。



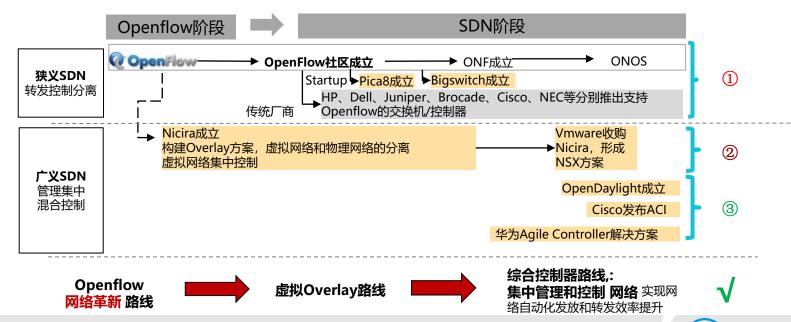
## ◎ 传统CT厂商眼中的SDN架构





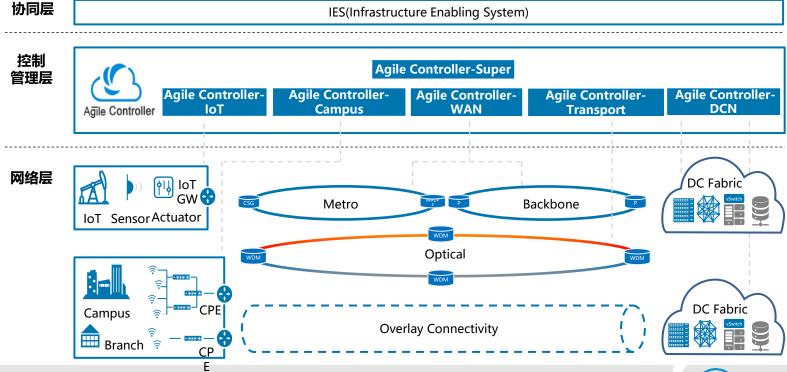
## © SDN主要技术路线

- 2006年斯坦福大学发布 OpenFlow,网络设备转发和控制面分离,通过集中的控制面实现网络流量的灵活控制
- 华为数据中心SDN的核心特征是适度的转控分离结合之外, 通过管理与控制分离, 实现网络业务自动化发放, 助力数据中心业务实现敏捷发放.

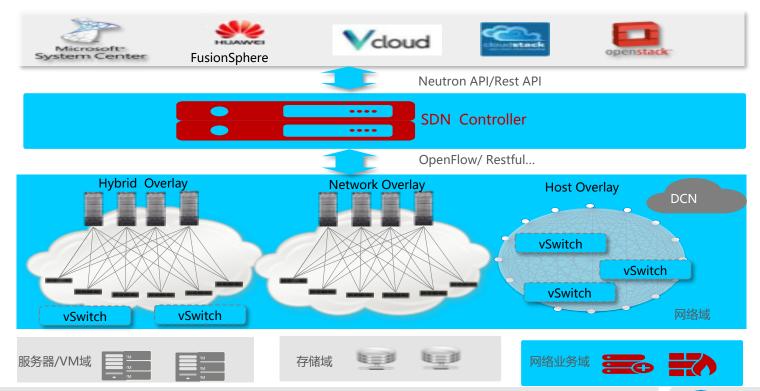




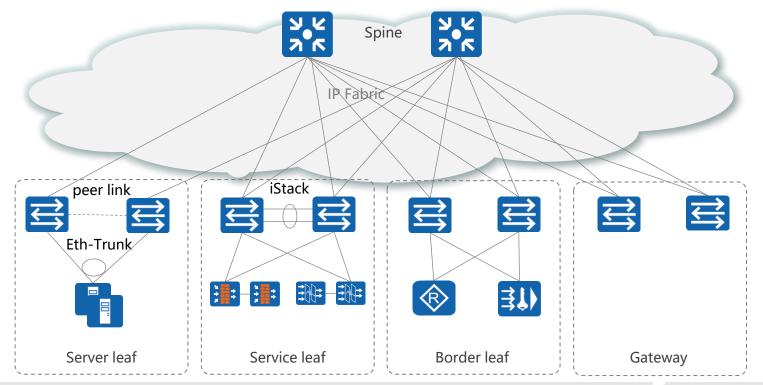
## 华为SDN解决方案全景图



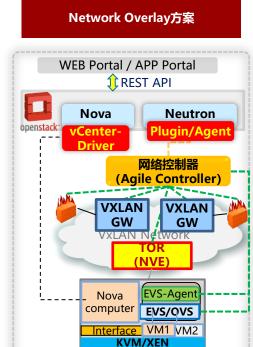
## ■ SDN DCN解决方案



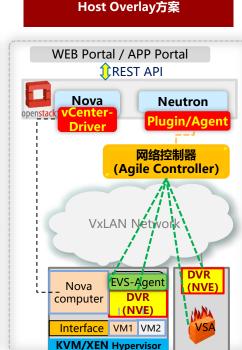
### VXLAN 基于Spine-Leaf组网架构

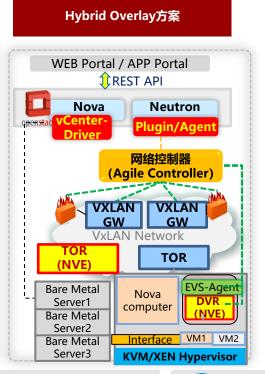


## VXLAN三种0verLay组网方案



**Hypervisor** 

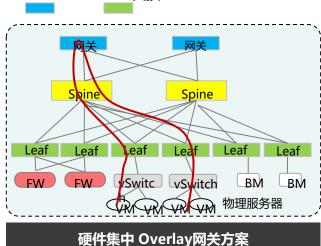






### VXLAN OverLay的分布式和集中式

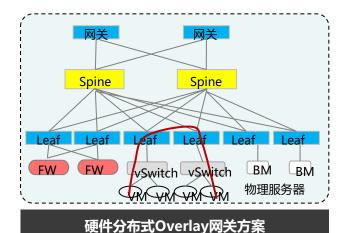
### VXLAN路由 VXLAN交换



●VXLAN二层VTEP功能: 部署在Leaf

●VXLAN三层网关功能: 部署在核心层

●Spine: 普通路由

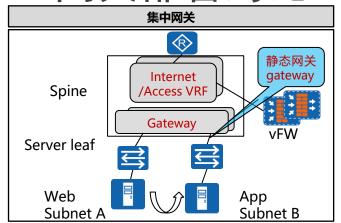


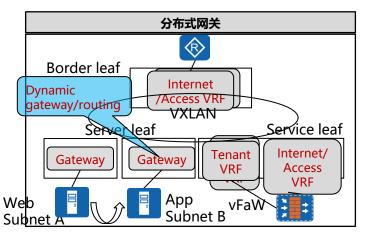
- Leaf 节点既是VxLAN二层VTEP网关,又是东 西向流量的三层VxLAN网关
- ●南北向流量的网关部署在核心层

●Spine: 普通路由



## 网关部署对比



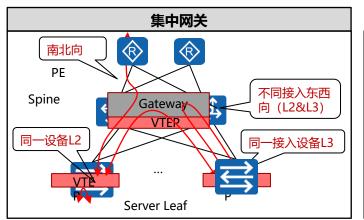


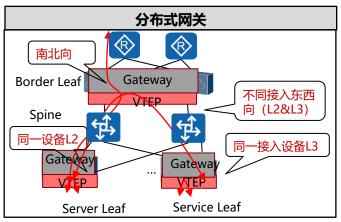
比较项	集中部署	分布式部署
VM迁移网关部署变化	VM迁移,网关部署不变	VM迁移,网关动态迁移 从源接入设备删除网关,在目的接入设备创建网 关
VM迁移影响的表项	集中网关刷新ARP 接入设备刷新MAC	所有设备刷新主机路由 接入设备刷新MAC





## 转发路径优化对比

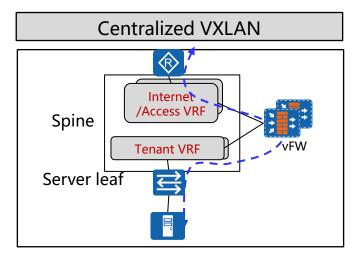


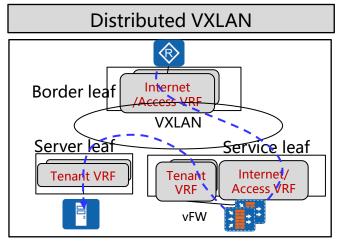


比较项	集中部署	分布式部署
南北向流量(customer to servers)	经过核心	经过核心
不同的接入设备间东西向 流量(L2&L3)	经过核心	经过核心
同一个接入设备下东西向流量(L2)	本地转发	本地转发
同一个接入设备下东西向流量(L3)	经过核心	本地转发



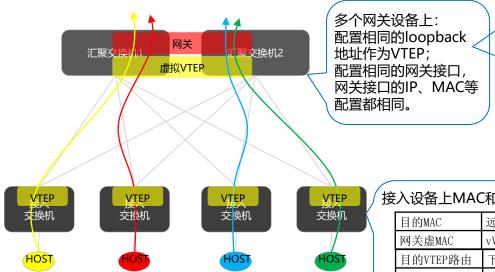
### 防火墙流量过滤对比





ĺ	比较项	集中部署	分布式部署
	防火墙引流方案	防火墙旁挂集中网关 集中网关单点部署策略将流量引到防火墙	防火墙与网关非直接 多点网关通过隧道连到防火墙 分布网关多点部署策略

### 集中网关高可靠



- 1、网关故障, 在恢复时, 让恢复设备发 布低优先的路由(通过控制器调整) 保证上下行流量发给其他网关,待网关 ARP恢复后,再恢复路由优先级,让此 网关参与负载分扣:
- 2、网关下行口故障, underlay路由收
- 3、网关上行口全故障,依靠OPS联动将 VTEP地址发布的优先级降低, 保证上行 流不发到故障网关。

### 接入设备上MAC和IP路由转发表

目的MAC	远端VTEP	
网关虚MAC	vVTEP	
目的VTEP路由	下一跳	
vVTEP IP	AGG1&AGG2	

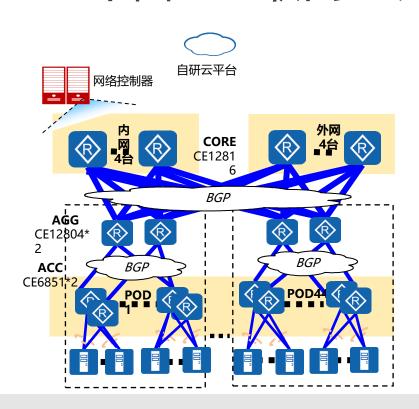
### 与传统的堆叠、VRRP网关比,有如下一些优势:

网关之间不需要运行类似VRRP、GLBP的基于子网粒度的心跳协议,网关信令处理压力小。 相比VRRP三层网关,物理网关之间流量能够实现Flow-based Loadbalancing,网关能够 扩展到多台。

可以通过路由协议控制器vVTEP的路由发布,实现流量无损网关扩容或升级。



### 中国xx互联网A公司超大规模公有云



### 客户诉求

- 大规模、高性能、低收敛比;
- 全DC迁移;
- □ 基于SDN控制器的自动化精细运维。

### 解决方案

- 基础网络采用Spine-Leaf架构; Overlay网络使用VXLAN构建大二层, VTEP部署在Leaf交换机;
- □ Vxlan三层网关集中部署;部署多活网关,负载分担提高吞吐;
- 网络控制器:定制北向API,对接私有云平台实现网络业务的自动 化部署;
- □ 通过控制器实现路径可视、流量可视,帮助运维。

### 客户价值

多活硬件集中式网关,保证了规模、性能的同时,符合传统数据中 心网络管理人员的运维习惯。



# **THANK YOU**

Ping 通您的梦想~

腾讯课堂交流群: 17942636

ADD: 苏州市干将东路666号和基广场401-402; Tel: 0512-8188 8288;

课程咨询QQ: 2853771087; 官网:www.51glab.com