主要内容

- ◆软件定义网络 SDN(Software-Defined Networking)
 - ❖ SDN数据平面
 - ❖ SDN控制平面
 - ❖ SDN的应用
- ◆ 网络虚拟化
 - ❖ NFV的基本功能
 - ❖ 网络功能(Internet Middle box)(补充)
- ◆ 小作业2 讨论
- ◆大作业

此极计算机合能

SDN

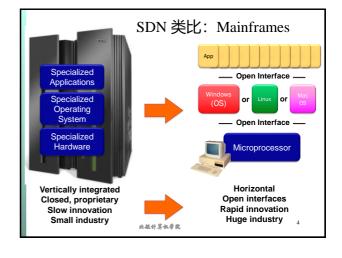
- ◆软件定义网络(Software-Defined Networking)
 - A network in which the control plane is physically separate from the forwarding plane, and a single control plane controls several forwarding devices.
- ◆两个阶段
 - In Phase 1, network operators took ownership of the control plane
 - ❖ In Phase 2, taking control of how packets are processed in the data plane —正在进行中

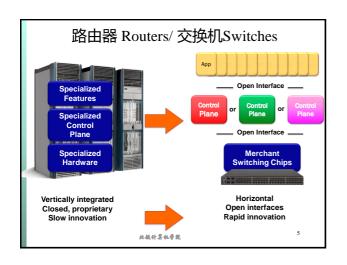
此號計算机學院

SDN的设计原则

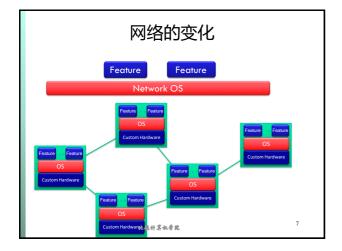
- ◆数据平面和控制平面分离 (Disaggregating the Control and Data Planes)
 - ❖数据平面:分组转发设备,如白盒交换机(white-box switches)
 - **▶定义转发抽象**
 - ❖控制平面: 软件实现各种功能
 - the control plane should be fully independent of the data plane and logically centralized
 - "Networks will [hopefully] be programmed by many, and operated by few."

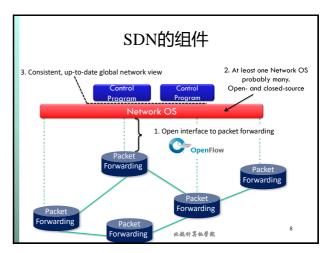
此极计算机带能

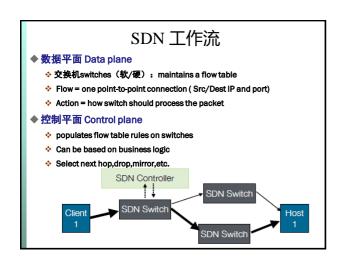


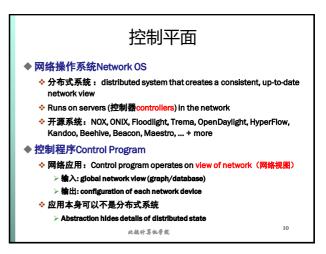


软件定义网络SDN的特点 ◆集中控制 ◆集中控制 ◆集中式控制平面 ◆获得网络资源全局信息,生成流(flow)转发规则 ◆全局资源配置和优化:流量工程,负载均衡等 ◆开放接口 ◆简单、快速的数据平面 ◆南向接口和北向接口:应用和网络无缝集成 ◆openflow:南向接口 ◆网络虚拟化 ◆屏蔽物理设备差异;逻辑网络与物理网络分离

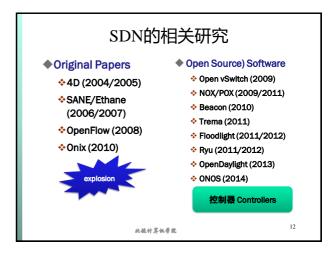












SDN的现状

- ◆ 开放网络基金会(ONF) 支持OpenFlow协议,只更新到 1.5.1版本(2015)
 - ❖ 主要应用场景: 数据中心网络
- ◆ 控制器
 - ❖ 早期: 六个SDN控制器NOX, POX, Floodlight, ONOS, OpenDaylight和Ryu
 - ❖ 目前:开源控制器OpenDaylight社区已经发布了11个版本,并且有 50多个供应商支持社区。可帮助企业和服务提供商简化网络管理 ,包括物理网络和虚拟网络。
 - ❖ 版本庞杂;多种设备厂商的专用API

此株什其私母院

SDN的应用

- ◆ 云服务提供商 cloud providers
 - ❖Google, Facebook, and Microsoft, 开源组件
- ◆大型网络运营商(large network operators)
 - ❖ AT&T, DT, NTT, and Comcast,接入网络
- ◆ 园区网(企业和大学)
 - ❖大学: supporting research and innovation
 - ❖企业: managed edge services offered by cloud providers
 - ❖产品: helping enterprises manage virtual networks.

此號計算机學院

应用: 虚拟网络Virtual Networks

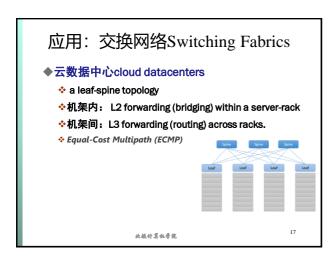
- ◆ 虚拟网络
 - Virtual Private Networks (VPNs)
 - Virtual Local Area Networks (VLANs)
- ◆ SDN context: 使VLAN易于使用
 - set up, managed, and torn down programmatically
- ◆虚拟机环境下,虚拟网络管理
 - .VMWare's vSphere, NSX is the virtual network management subsystem of vSphere
 - $\diamondsuit \ \, \text{OpenStack,} \ \, \text{a virtual network subsystem called } \\ \textbf{Neutron} \\$
- ◆ 局限性
 - ❖ 配置,而非控制

此杭什算机学院

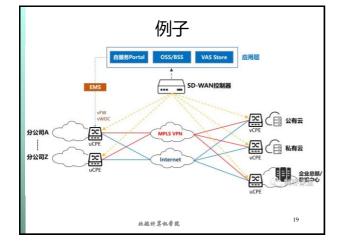
15

13

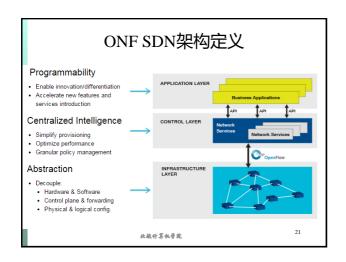
应用:网络遥测Network Telemetry In-Band Network Telemetry (INT) A 在处理分组时收集网络状态信息 It 令编码 It 包elemetry "instructions" are encoded into packet header fields Add Switch Ro, control lines, Con

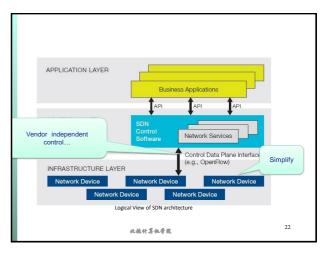






开放网络基金会 (Open Networking Foundation, ONF) ◆ 2011年由Deutsche Telekom, Facebook, Google, Microsoft, Verizon, 和 Yahool创立的非盈利组织,ONF已经拥有140多家会员 ◆ 2012年4月,ONF发布自皮书《Software-Defined Networking: The New Norm for Networks》 ◆ ONF推广开放SDN和OpenFlow技术及标准,加速开放SDN的部署和应用 ◆ 主流网络运营商 ◆ ONF定义的SDN架构 ◆ 应用层:网络业务逻辑开发,资源编排 ◆ 控制器层:全局网络的管理 ◆ 基础设施层:各种网络设备,负责数据的转发







此杭什算机学院



ONOS架构

◆分层结构

- ❖应用层
- ❖北向核心接口层
- **❖分布式核心层**
- ❖南向核心接口层
- ❖适配层
- ❖设备层
- ◆其中南向核心接口层和适配层可以合起来称作南 向抽象层,它是连接ONOS核心层与设备层的重 要桥梁

此桅针算机带能 ·

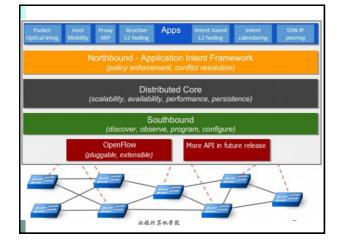
ONOS部署

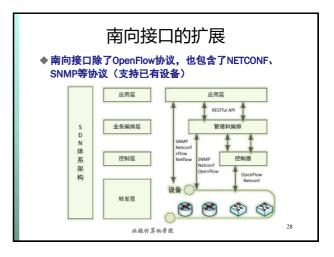
- ◆ONOS可以作为服务部署在集群和服务器上
 - ❖分布式核心平台:每个服务器上运行相同的ONOS软件,可以快速地进行故障切换
 - ❖可靠性极高的环境,将SDN控制器特征提升到运营商级别

◆南向抽象层

- ❖由网络单元构成,它将每个网络单元表示为通用格式的 对象
- ❖通过这个抽象层,分布式核心平台可以维护网络单元的状态,而不需要知道底层设备的具体细节。
- ❖南向接口确保了ONOS可以管控多个使用不同的协议的不同设备

此號計算核學院 26





OpenDaylight

- ◆2013年4月8日,OpenDaylight开源项目推出
 - ❖参与者主要来自设备厂商,其中包括思科、Juniper等 传统网络设备巨头,IBM、微软等传统IT软硬件设备巨 头,还包括Arista、Big Switch等新兴网络设备厂商,以 及VMware、红帽、思杰等新兴IT软件厂商
 - ❖与Linux基金会合作,其目标是成为SDN架构中的核心 组件
 - ❖减少网络运营的复杂度,扩展其现有网络架构中硬件的 生命期,支持SDN新业务和新能力的创新
- https://www.opendaylight.org/

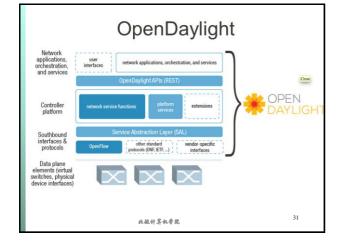
此杭什算机学院

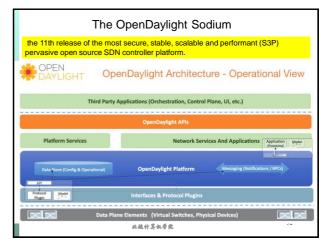
29

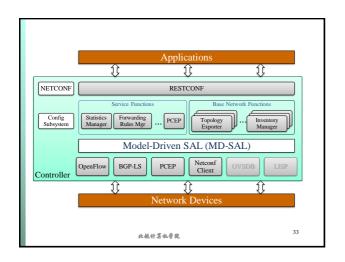
OpenDaylight架构

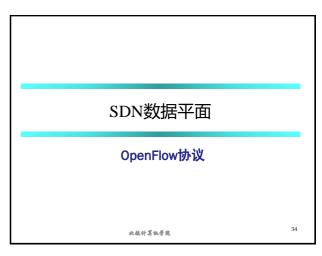
- ◆ 由应用服务层、控制平面层、南向接口层和数据平面层四层 构成
 - ❖ 为应用(App)提供开放的北向API。支持OSGi 框架和双向的REST接口。
- ◆ 控制层提供基本网络服务和一些附加的网络服务
 - ❖ 这些附加服务都可以通过插件的形式安装加载
- ◆ 南向通过Plugin的方式来支持多种协议
 - 这些模块被动态挂载到服务抽象层(SAL), SAL为上层提供服务,将来自上层的调用封装为适合底层网络设备的协议格式。
 - ❖ 可能暴露设备的细节给应用程序
- ◆由设备商主导的一个开源控制器,开放专用接口的方式保留 传统设备

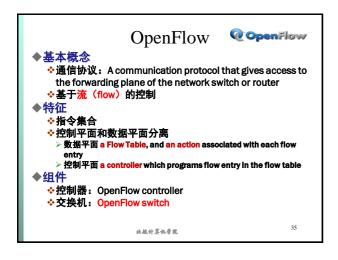
此級计算机管院 30



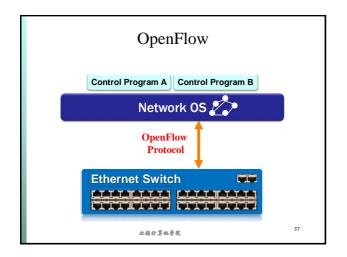


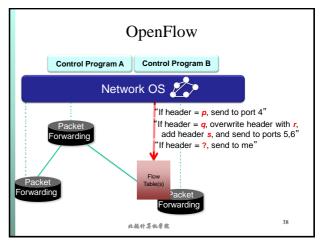


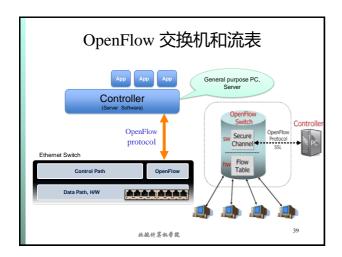


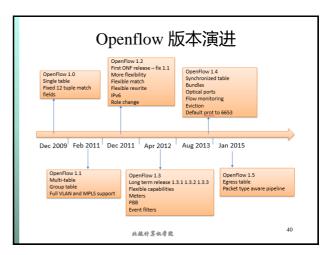


概念: SDN 与 OpenFlow SDN is a concept. of the physical separation of the network control plane from the forwarding plane, and where a control plane controls several devices. OpenFlow is communication interface between the control and data plane of an SDN architecture. Allows direct access to and manipulation of the forwarding plane of network devices such as switches and routers, both physical and virtual. My: Think of as a protocol used in switching devices and controllers interface.

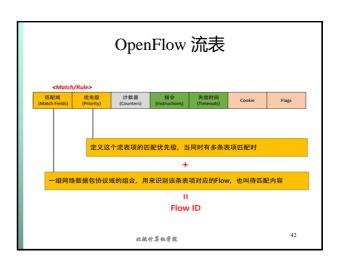








OpenFlow 流表 •流 flow: 由各层协议头部域定义 •通用转发 generalized forwarding: 分组处理规则 •例: OpenFlow v1.3中流表项主要由7部分组成 • 匹配域: 用来识别该条表项对应的flow •优先级: 定义流表项的优先顺序 •计数器: 用于保存与条目相关统计信息 •指令: 匹配表项后需要对数据分组执行的动作 • Timeouts、Cookie、Flags



总结: Openflow交换机

- ◆一个Openflow交换机包括一个或者多个流表 flow table和一个组表group table
- ◆流表中每个流条目包括三个部分
 - ❖匹配match—使用ingress port, packet header以及前一个flow table传递过来的metadata
 - ❖计数counter —对匹配成功的包进行计数
 - ❖操作instruction—修改action set或者流水线处理

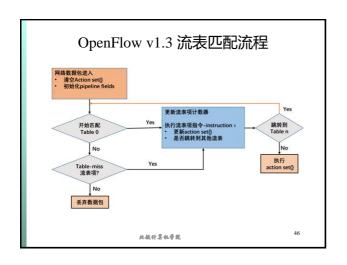
此杭什算权带能

44

例: OpenFlow v1.3 流表匹配流程

- ◆ 交换机解析进入设备的数据分组,然后从table 0开始匹配,按照 优先级高低依次匹配该流表中的流表项
- ◆ 通常根据数据分组的类型,分组头的字段例如源MAC地址、目的 MAC地址、源IP地址、目的IP地址等进行匹配。也可以通过数据 分组的入端口或元数据信息来进行数据分组的匹配
- ◆ 如果匹配成功,则按照指令集里的动作更新动作集,或更新数据分组/匹配集字段,或更新元数据和计数器。
- ◆ 根据指令是否继续前往下一个流表
- ◆ 若数据分组匹配失败,如果存在无匹配流表项(table miss)就按照该表项执行指令。一般是将数据分组转发给控制 器、丢弃或转发给其他流表。如果没有table miss表项则默 认丢弃该数据分组

此號計算机學院 45



OpenFlow 通信过程

◆建立安全通道

- ❖OpenFlow控制器是通过SSL/TLS(安全传输层协议
 -) 和OpenFlow交换机进行通信的
- ❖控制器与交换机之间通过服务器证书和客户机证书 进行认证。在一些OpenFlow版本中(1.1及以上) ,控制器和交换机之间的连接有时也会通过TCP明
 - ,控制器和交换机之间的连接有时也会通过TCP明 文来实现
- ◆OpenFlow控制器启动后,对指定端口进行监听,默认的TCP端口为6633,后更改为6653。通过三次握手后,连接建立

此級計算執着能 47



OpenFlow 协议消息

◆三类消息

- ❖Controller-to-switch: 控制器发出消息,用于管理和检查交换机状态
- ❖Asynchronous异步消息:交换机发出,用于将 网络事件和交换机状态改变信息更新到控制器
- ❖Symmetric对称消息:交换机和控制器都可以发出

此號計算机勞能 49

Controller-to-Switch

控制器发出消息

- ◆Features 用来获取交换机特性
- ◆Configuration 用来配置Openflow交换机
- ◆Modify-State 用来修改交换机状态(修改流表)
- ◆Read-Stats 用来读取交换机状态
- ◆Send-Packet 用来发送数据包
- ◆Barrier 阻塞消息

此极计算机原能

50

Asynchronous异步消息

交换机发出消息

- ◆Packet-in 用来告知控制器交换机接收到数据包
- ◆Flow-Removed 用来告知控制器交换机流表被删除
- ◆Port-Status 用来告知控制器交换机端口状态更新
- ◆Error 用来告知控制器交换机发生错误

此极计算机合能

51

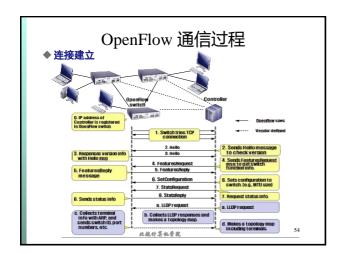
Symmetric对称消息

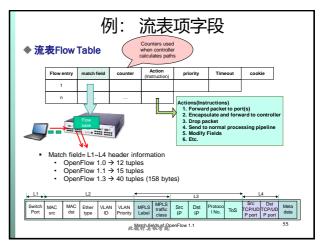
对称消息, 可以由控制器或交换机主动发起

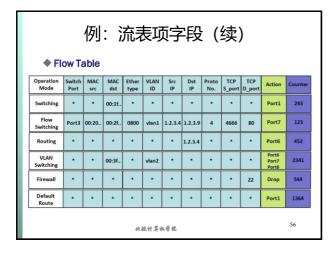
- ◆Hello 用来建立Openflow连接
- ◆Echo 用来确认交换机与控制器之间的连接状态
- ◆Vendor 厂商自定义消息

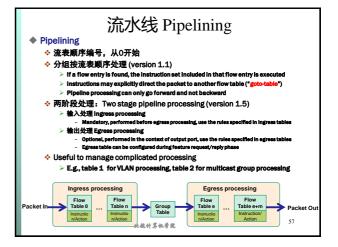
52 此號計算机管院

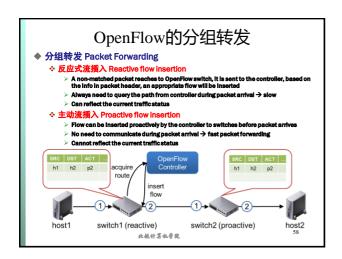


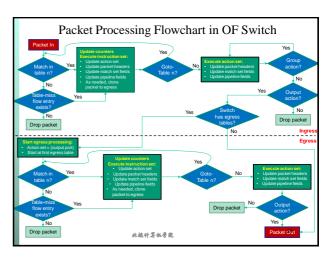








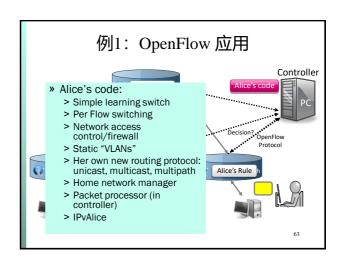


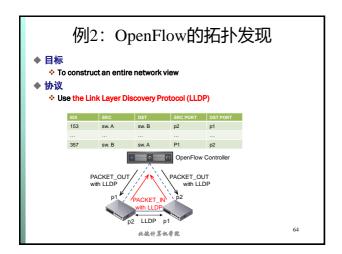


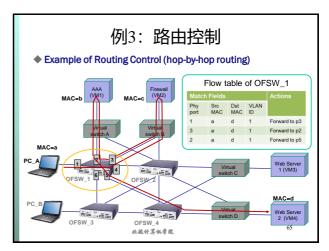












例4:测量网络时延

- ◆ 在SDN中测量交换机之间链路的时延
 - ❖ 控制器向交换机A下发一个Packet_out报文,指示交换机将其 泛洪或者转发到某端口
 - ▶ 该报文应携带哪些必要信息? (如时间戳)
 - 交换机B收到了交换机A发送过来的数据包,若无法匹配对应 流表项,从而packet_in到控制器。
 - ❖ 控制器接收到这个数据包之后, 计算时间差T1: 约等于数据 包从控制器到交换机A + 交换机A到交换机B + 交换机B到控制 器的时延。
 - ❖ 控制器向交换机B发送一个类似的报文。然后控制器从交换机 A收到Packet_in报文,记录下时间差T2。
 - ❖ 控制器向交换机A和交换机B分别发送带有时间戳的Echo request(ping),测得控制器到交换机A,B的RTT分别为Ta, Tb。

此桅针算机带跑

例4: 测量网络时延(续)

◆计算

- ❖交换机A到交换机B的RTT: T1+T2-Ta-Tb
- ❖假设往返时间一样,则交换机A到交换机B的 链路时延为(T1+T2-Ta-Tb)/2

此被计算故意能 67

探索: OpenFlow 应用

- 1. Dynamic access control
- 2. Seamless mobility/migration
- 3. Server load balancing
- 4. Network virtualization
- 5. Using multiple wireless access points
- 6. Energy-efficient networking
- 7. Adaptive traffic monitoring
- 8. Denial-of-Service attack detection

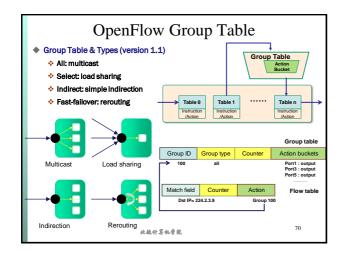
相关教程:

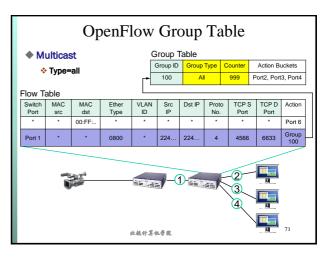
- http://www.openflow.org/videos/
- http://archive.openflow.org/wk/index.php/OpenFlow_Tutorial
- http://mininet.org/

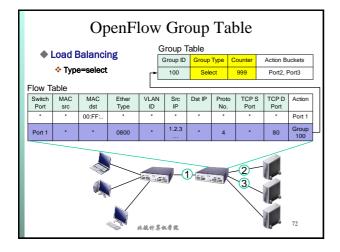
此龍什算机學院

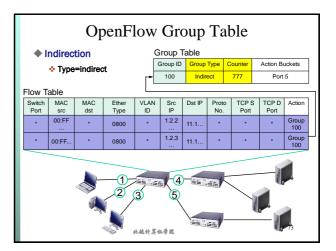
OpenFlow Group Table和Meter Table 应用场景(选)

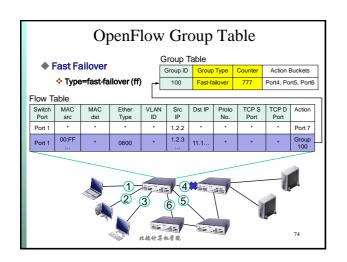
此航计算机学院

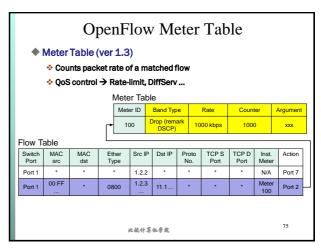


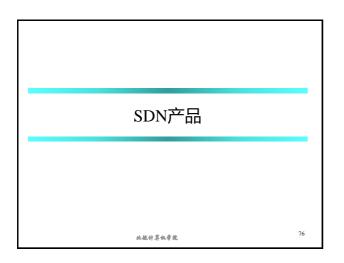














第一代软件SDN交换机

- ◆ OpenvSwitch (OVS)
 - ❖ Nicira Networks开发,遵循Apache 2.0开源代码版权协议(http://openvswitch.org)
 - ❖ 方便管理和配置虚拟网络
 - ❖ 可用于生产环境,支持跨物理服务器分布式管理、扩展编程 、大规模网络自动化和标准化接口。
- Indigo
 - ❖ Big Switch开发,托管在Floodlight组织下的OpenFlow agent开源实现,(https://github.com/floodlight/indigo)
 - IO 复用与定时器管理框架, OpenFlow 连接管理, OpenFlow 状态管理
 - ❖ 配置模块: 提供了平台无关的配置接口。

此被计算故信院

开源软件: OpenVswitch

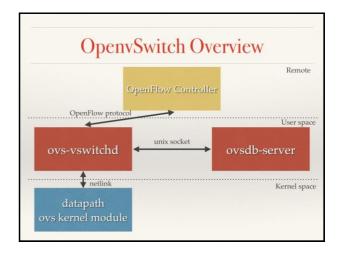
- ◆ 运行模式
 - Can Run as a stand alone hypervisor switch or as a distributed switch across multiple physical servers.
- ◆ 支持多种虚拟机平台
 - Default switch in XenServer 6.0, Xen Cloud Platform and supports Proxmox VE, VirtualBox, Xen KVM.
- ◆ 支持多种云计算平台
 - Integrated into many cloud management systems including OpenStack, openQRM, OpenNebula, and oVirt.
- ◆ 支持多种操作系统
 - . Distributed with Ubuntu, Debian, Fedora Linux. Also FreeBSD.

此极计算机管理

OpenVswitch 组件

- ◆ ovsdb-sever: OVS的数据库服务器
 - ◆用来存储虚拟交换机的配置信息。它与manager和ovsvswitchd交换信息使用了OVSDB(JSON-RPC)的方式。
- ◆ ovs-vswitchd: OVS的核心部件
 - 它和上层controller通信遵从openflow协议,它与ovsdbserver通信使用OVSDB协议,它和内核模块通过netlink通信
 - 它支持多个独立的datapath (网桥),它通过更改flow table实现了绑定、VLAN等功能。
- ◆ ovs kernel module: OVS的内核模块
 - 处理包交换和隧道,缓存flow,如果在内核的缓存中找到转 发规则则转发,否则发向用户空间去处理。

此被计算机带能



硬件SDN设备

- ◆绝大多数硬件交换芯片是为二层和三层交换设计的, 而OpenFlow的转发模型却是wildcard match + action, 导致在很长的一段时间以内人们只能把OpenFlow消息 转化为TCAM表项
 - 流表中各个表项的长度及其中包含的匹配域可自定义,而非 固定的格式,不再适合采用预先定义好的硬件电路进行流表 的实现。
 - 采用TCAM(Ternary Content Addressable Memory, 三态内容寻址存储器)技术完成相关流表信息的存储和查询。
 - ❖ 容量限制: 支持10^3数量级的TCAM表项

此被计算机管院

82

瓶颈问题

◆方案1

❖重新设计硬件交换芯片,让硬件交换芯片支持多级流表,每一级流表都支持match + action

◆方案2

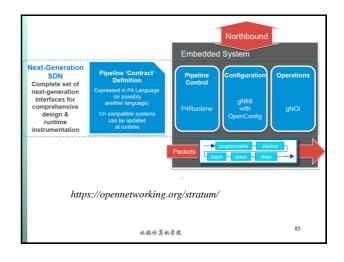
- ❖利用现有硬件交换芯片优化OpenFlow协议中的match和action,尽量把match+action在二层和三层的流表中实现。
- ❖TCAM流表处理复杂ACL

此號計算机學院

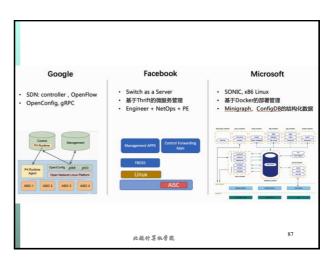
83

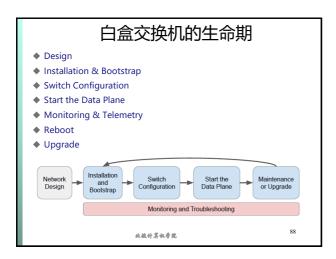
ONF: 下一代SDN架构Stratum → 开放网络基金会(ONF): 2019年开源Stratum项目 → 面向运营商的下一代SDN架构,Google贡献首个版本的代码 → Stratum是一种面向SDND独立于芯片的交换机操作系统 → 可以在各种交换机硅片和各种自盒交换机平台上运行 → 采用Apache 2.0开源许可证 → 数据平面可编程 → 白盒供应商、芯片制造商和运营商参与 → 英特尔/Barefoot,NTT Communications、中国联通、博通、Edgecore Networks、Delta Networks、美业达、Stordis和PLVIsion → 云服务提供商: Google Tencent 無視

此魏计算机劳能











网络功能虚拟化NFV From https://opennetworking.org 95 此被计算机费能

第一代SDN的问题

- ◆可编程网络接口不一致
 - ❖OpenFlow pipeline: 不同厂商实现方法不同
 - ❖配置和管理模型不同
 - ❖不同协议实现需要控制平面支持
- ◆实际:控制平面独立于特定硬件
 - ❖不同控制平面有不同的抽象: new abstractions are either least common denominator (e.g. SAI) or underspecified (e.g. FlowObjectives)
 - ❖与设备绑定: Other control planes have exploited specific APIs are essentially "locked in" to specific vendors

此极计算机合能

网络功能虚拟化NFV

- ◆ Network Functions Virtualization (NFV)
 - ❖由欧洲电信标准化协会(ETSI)组织于2012年10月提出
 - ❖通过IT 虚拟化技术,利用标准化的通用IT 设备来实现各 种网络设备功能。
- ◆日标
 - ❖实现硬件资源与软件功能的解耦,通过标准的x86 服务器 、存储和交换设备,来取代通信网中私有专用的网元。

Network Function Virtualization: turn these middleboxes into software-based virtualized entities.

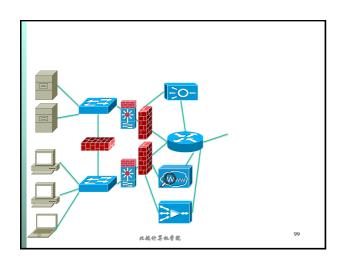
此桅针算机带能

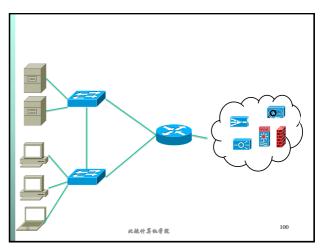
97

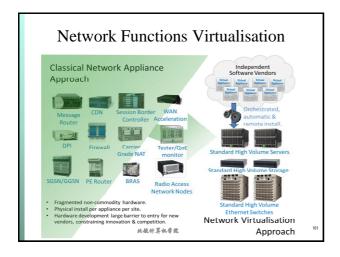
NFV标准化进程

- ◆ 2012 年10 月,由AT&T、BT、Deutsche Telekom、Orange、Telefonica 等7 家运营商在欧洲电信标准化协会(ETSI) 发起成立了NFV行业规范 工作组 (NFVISG)
- ◆ 2013年10月,ISG发布了第2版NFV白皮书,有25家运营商加入NFV 阵营
- ◆ 2014 年11 月, ISG 发布了第3 版NFV 白皮书
 - ❖ 4 个文档,包括NFV 架构、用户案例、虚拟化要求以及名词术语
- ◆ 2014 世界移动通信大会(MWC)上OpenNFV 宣布成立
 - ⇒ 建立一套面向运营商的网络功能虚拟化解决方案,提供更加快速、简单、低价的服务。
- ◆ 中国
 - ❖ 通信标准化协会(CCSA)主导SDN/NFV标准化工作
 - ❖ 2017年,AT&T OpenECOMP项目与中国移动OPEN-O项目合并后形成的ONAP

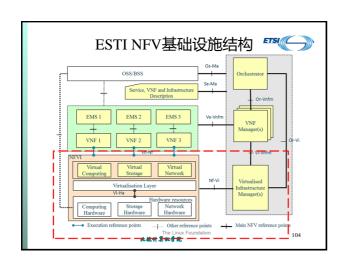
此航计算机旁院



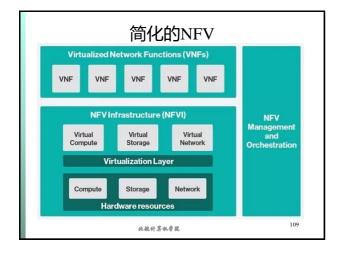








ESTI NFV基础设施结构 ◆ 硬件资源 ❖ 主要包括由计算硬件设备组成的计算资源,存储设备构成的存储资 源以及由节点和连接链路组成的网络资源。 ❖ 硬件资源通过虚拟化层(例如, VM, 虚拟机管理器等)向VNF提供 计算处理能力,存储能力以及网络连接性。 ◆ 虚拟化层 ❖ 主要负责抽象硬件资源,并将VNF和底层硬件资源解耦。 ❖ VNF通过使用经过虚拟化层抽象和逻辑切分的物理资源,可以运行 在逻辑独立的物理硬件资源之上。 ◆ 虚拟化资源 是对计算资源、网络资源和存储资源的抽象。 ⇒ 与硬件资源相对应,包括虚拟化计算资源,虚拟化存储资源和虚拟 化网络资源。 105 此极计算机管院



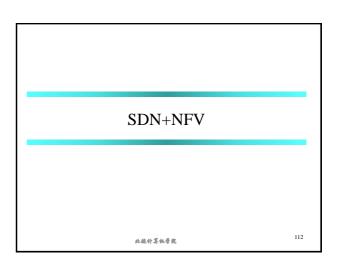
NFV 的挑战 * 云计算环境实现NFV * Leverage and adapt cloud technologies to implement NFV * 灵活配置 * using general purpose infrastructure to perform customized tasks. * 自动管理 * Realize the function, but not the reduced management. Manually intensive management * 可扩展性: Rapid growh of IP end points * 移动性: Network end point mobility * 弹性部署 * Elasticity: VNFs are created, adjusted, and destroyed. * 支持多租户: 隔离Multi-tenancy

NFV使网络更复杂

- ◆网络状态可视化
 - ❖传统网络的状态监控: 网络性能监测(NPM), 流量 镜像(SPAN)等功能
 - ❖每个VNF都负责服务链中的某个专用功能,若不同 VNF之间的流量无法监测,难以定位和隔离问题
 - ❖将NFV流量回传到物理网络或代理会导致网络流量 增加,浪费网络带宽并增加延迟。
- ◆安全问题

此杭计算机学院

111



Network Function Virtualization (NFV) v1

- ◆ 迁移: Migrate specialized networking hardware (e.g. firewall, load balancer) to commodity servers
- ◆ 虚拟化: Virtualized network functions (VNFs) are packaged and distributed as VMs or containers, which are easier to deploy
- ◆ 存在问题
 - ❖ CPU不一定适合所有网络功能: 延迟和抖动;包处理开销和能耗等
 - ❖ NFV数据平面拓扑结构低效
 - Additional switching hops required to implement sequences of VNFs (service chains), especially when placement algorithms are not optimize

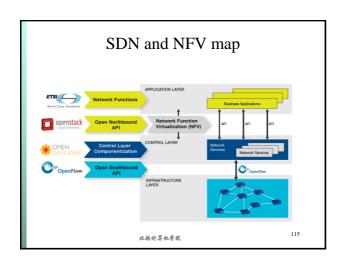
此桅行算机带跑

113

NFV vs. SDN

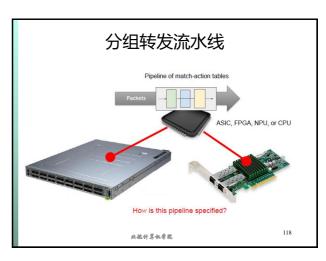
- ◆虚拟化需求
 - ❖在通用硬件平台上,通过虚拟化实现软件定义 的网络服务
 - ❖按需部署网络服务
- ◆互补
 - ❖SDN 支持编排orchestration, 路由routing
 - ❖NFV 作为支持SDN运行 的 "子层"substrate""

此號计算机号院 1









P4

- ◆2014年, Barefoot与英特尔、谷歌、微软,以及斯坦福大学和普林斯顿大学联合发表了一篇名为《P4: Programming Protocol-Independent Packet Processors》的论文。
- ◆ P4是一种对网络数据包处理的领域编程语言(Domain Specific Language)
 - ❖目标无关性: P4语言不受制于具体设备, 所有可编程芯片都可以使 用P4编程。
 - ❖ 协议无关性: P4可以表达任何转发行为。
- ◆斯坦福大学教授Nick McKeown
 - ❖ 发起成立了开放网络基金会(ONF),以及负责制定P4标准的P4.org
 - ❖ 在Barefoot公司担任联合创始人和首席科学家

此被计算机带能

119

P4 (续)

- ◆ p4.org社区包括网络、云系统和学术机构领域的各种公司
- ◆ 针对网络交换机的数据平面编程。
- ◆ 2019年4月9日,开放网络基金会(ONF)宣布已完成与 P4.org的合并,并将主持所有P4活动和工作组主要功能
- ◆工业界
 - ❖ 研制了一系列高性能的可编程硬件,其中主要包含Barefoot Tofino ,Cavium Xpliant等
 - Barefoot Networks公司: 开发基于P4的网络芯片Tofino和软件开发 套件Capilano,最高可以达到6.5Tbit/s的线速数据分组转发速率 ,性能远超传统交换机。

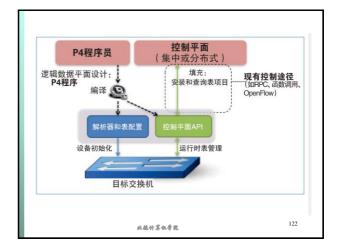
此級計算執信息 120

P4的抽象模型

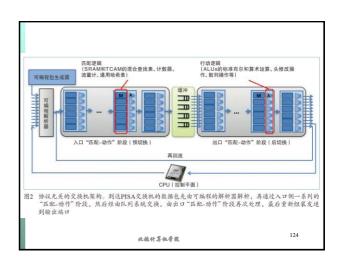
◆V1Model由5个模块组成

- ❖Parser:解析器,解析并且提取数据包头的各个字段。
- ❖Ingress: Ingress处理,定义Ingress流水线。
- ❖TM: Traffic manager,用于流量控制(一些队列相关的metadata在此更新)。
- ❖Egress: 定义Egress流水线。
- Deparser: 用于重组数据包,因为数据包在处理过程中 经历了分解和处理。所以最后转发的时候需要进行重组

此被计算机学院



PISA (Protocol Independent Switch Architecture) ◆PISA: 通用的、协议无关的、高速、可编程的交换机芯片架构 ◆主要数据通路是由大量"匹配·动作"单元以流水线的方式组合而成 ◆由通用的逻辑单元和流水线组成,因此与具体协议无关,并且可以通过编程实现各种标准或自定义的网络包处理规则,而无需进行架构修改



Internet上的Middlebox (补充)

什么是Middlebox? (续)

- ◆Middlebox的功能
 - ❖主要考虑: security, performance
 - ❖位于端到端的通信主机之间
 - ❖对端到端状况不可知
- ◆安全功能
 - ❖ 防火墙,入侵检测系统IDS,入侵防御系统IPS, VPN等
- ◆性能优化
 - ❖ Proxy/Cache, WAN Optimizers, Protocol Accelerators
- ◆其他功能
 - NAT, Accounting, protocol converters (6to4/4to6) 此級分享報告報



针对Middleboxes的两种观点

- ◆反方
 - ❖Violation of layering
 - Cause confusion in reasoning about the network
 - *Responsible for many subtle bugs
- ◆正方:实际应用的需求
 - Solving real and pressing problems
 - ❖Needs that are not likely to go away

此被计算机学院

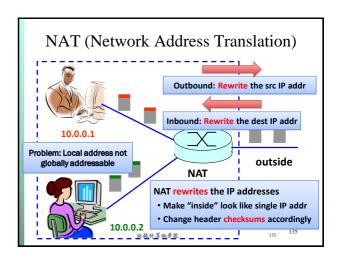
NAT

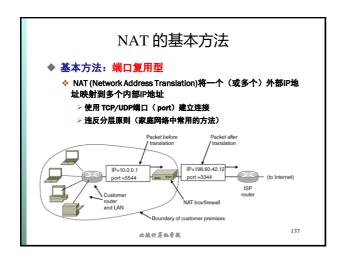
Network Address Translation

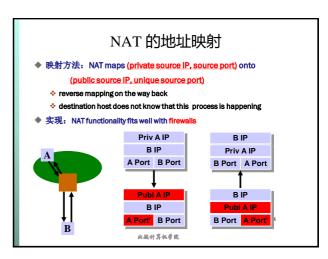
NAT的历史 ◆ IP 地址空间耗尽 ◆ Clear in early 90s that 2⁹² addresses not enough ◆ Work began on a successor to IPv4 ◆ 现状: ◆ Share addresses among numerous devices ◆ ... without requiring changes to existing hosts ◆ 缓解问题的权宜之计 ◆ Intended as a short-term remedy ◆ Now, NAT are very widely deployed ◆ RFC1631及相关协议: 将RFC1918定义的私有IP地址 ◆ NAT: RFC3022

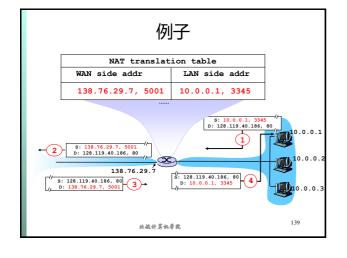


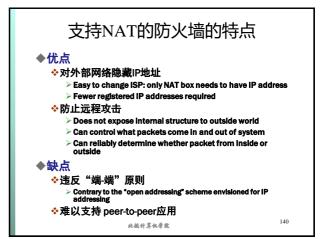




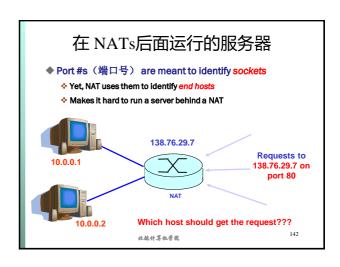


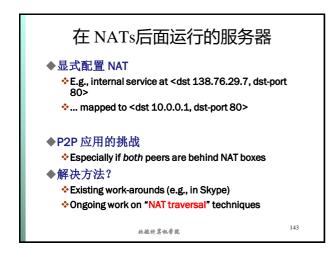


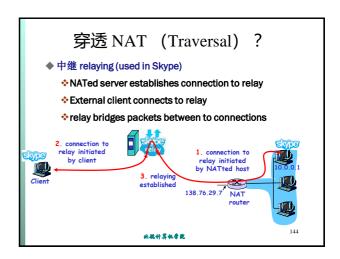




NAT的实现 *家庭网络 *Integrates router, DHCP server, NAT, etc. *Use single IP address from the service provider *... and have a bunch of hosts hiding behind it *园区网: Campus or corporate network *NAT at the connection to the Internet *Share a collection of public IP addresses *Avoid complexity of renumbering end hosts and local routers when changing service providers







NAT端口映射方式

- ◆NAT按照端口映射方式分类,可以分为:
 - ❖全锥形Full Cone NAT
 - ❖限制锥形Restricted Cone NAT
 - ❖端口限制锥形Restricted Port Cone NAT
 - ❖对称型Symmetric NAT
- ◆限制的严格程度和对局域网内主机的保护由松 到紧依次为:
 - Full Cone>Restricted Cone>Restricted Port Cone> Symmetric NAT

此被计算机管院

RFC3489的相关定义

- ◆全锥形Full Cone NAT
 - ◆当内网主机第一次向外发送UDP数据包时,NAT会为之分配一个固定的公网{IP:端口}
 - ❖ NAT维护一个映射表:内网主机的内网(IP:端口)与公网(IP:端口)是──对应关系
 - ❖一旦这个映射关系建立起来(内部主机向某一外部 主机发送一次数据即可),任何外部主机就可以直 接向NAT内的这台主机发起UDP通信了,此时NAT透 明化了
- ◆最容易联通的NAT

此級計算效應 146

RFC3489的相关定义-续

- ◆限制锥形Restricted Cone NAT
 - ❖NAT维护了一个内网(IP:端口)到公网(IP:端口) 的映射
 - ❖还维护了一个{外部主机IP,公网{IP:端口}}到 内网(IP:端口)的映射。
 - ❖因此,要想外部主机能够主动向该内部主机 发起通信,必须先由该内部主机向这个外部 发起一次通信。

此杭什算机带统

147

RFC3489的相关定义-续

- ◆端口限制锥形Port Restricted Cone NAT
 - ❖NAT维护了一个从内网{IP:端口}到公网{IP:端口}的映射,
 - ❖还维护了一个从{外部主机{IP:端口},公网{IP:端口}}到内网{IP:端口}的映射。

此號計算報号號

RFC3489的相关定义-续

◆对称型 Symmetric NAT

- *当内网主机创建一个UDP socket并通过它第一次 向外部主机1发送UDP数据包时,NAT为其分配一 个公网{IP1:端口1},
- ❖当内网主机通过这个socket向外部主机2发送UDP 数据包时,NAT为其分配一个公网{IP2:端口2}
- ❖公网(IP1:端口1)和公网(IP2:端口2)不会完全相同 >或者IP不同,或者端口不同
- 外部主机只能在接收到内网主机发来的数据时,才 能向内网主机回送数据

此級計算執着監

NAT穿透技术

- ◆ UPnP协议实现穿透
 - ❖ 动态创建端口映射规则,前提则需要连接客户端和NAT设备本身支持UPNP协议
- ◆ ALGs应用层网关(Application Layer Gateways)
 - ALG识别了相应报文之后对负载信息进行解析,然后进行地址转换,重新计算 校验和。
 - > ALG可以处理的协议: DNS, FTP, H323, SIP, HTTP, ILS, MSN/QQ, NBT, RTSP , PPTP, TFTP、GRE等
 - ❖ 目前linux防火墙可以支持常见的大部分协议的ALG。
- ◆ STUN技术(Simple Traversal of User Datagram Protocol Through Network Address Translators)
 - ❖ 借助UDP协议进行UDP打洞,相应RFC可以参考RFC 3489和RFC 5389,其只能在非Symmetrict NAT情况下成功穿透。
- ◆ TURN(Traversal Using Relays around NAT:Relay Extensions to Session Traversal Utilities for NAT),即使用中继穿透NAT:STUN的扩展,参考RFC5766

北歐科算机學能

防火墙

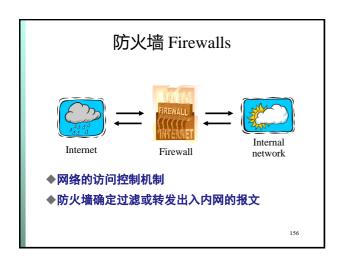
防火墙 Firewalls

◆安全问题

- Lots of vulnerabilities on hosts in network
- Users don't keep systems up to date
 - ▶补丁Lots of patches
 - ▶零日漏洞 Zero-day exploits

◆解决方法

- ❖ Limit access to the network
- Put firewalls across the perimeter of the network



有关术语

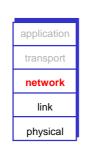
◆防火墙类型

- ❖包过滤防火墙Packet filter
 - > 工作在网络层
- ❖基于状态检测的包过滤防火墙 Stateful packet filter
 - ≻工作在传输层
- ❖应用层代理 Application Level proxy
 - ▶ 应用层
- ❖链路级网关 Circuit Level Gateway
 - ▶工作在传输层

157

包过滤防火墙

- ◆工作在网络层
- ◆过滤条件
 - ❖源IP地址 Source IP address
 - ❖目的IP地址 Destination IP address
 - ❖源端口 Source Port
 - ❖目的端口 Destination Port
 - ❖标志位 Flag bits (SYN, ACK, etc.)
 - ❖流出Egress/进入 ingress



158

包过滤防火墙

◆ 配置访问控制表

❖ Configured via Access Control Lists (ACLs)

Action	Source IP	Dest IP	Source Port	Dest Port	Protocol	Flag Bits
Allow	Inside	Outside	Any	80	НТТР	Any
Allow	Outside	Inside	80	> 1023	НТТР	ACK
Deny	All	All	All	All	All	All

- □ Q: 作用?
- □ A: 只允许内网访问web服务器,限定来自web响应的 进入包,其他流量被禁止

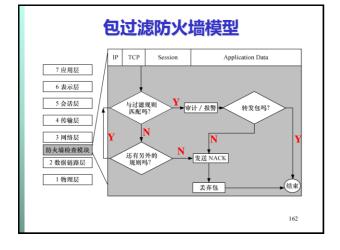
包过滤规则

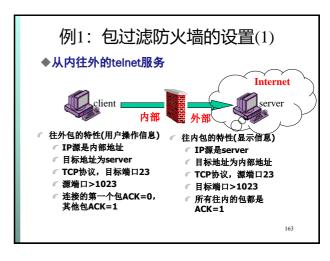
- ◆根据流经该设备的数据包地址信息决定是否允许 该数据包通过
- ◆不检查数据区,只检查地址区
- ◆判断依据有(只考虑IP包)
 - ❖ 数据包协议类型TCP、UDP、ICMP、IGMP等
 - ❖ 源、目的IP地址
 - ❖ 源、目的端口FTP、HTTP、DNS等
 - ❖ IP选项源路由、记录路由等
 - ❖ TCP选项SYN、ACK、FIN、RST等
 - ❖ 其它协议选项ICMP、ECHO、ICMP、ECHO、REPLY等
 - ❖ 数据包流向in或out
 - ❖ 数据包流经网络接口eth0 eth1

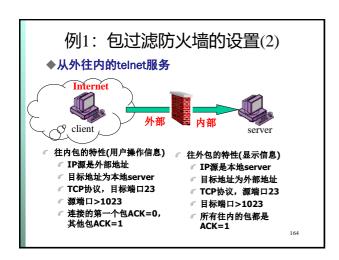
160

安全缺省策略

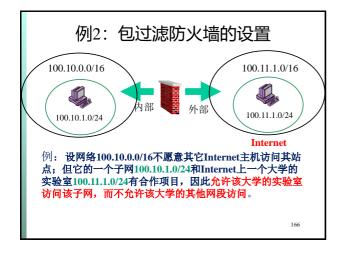
- ◆两种基本策略,或缺省策略
 - ❖没有被拒绝(deny)的流量都可 以通过:黑名单
 - >管理员必须针对每一种新出现 的攻击,制定新的规则
 - ❖没有被允许(allow)的流量都 要拒绝:白名单
 - ▶比较保守
 - **▶根据需要,逐渐开放**

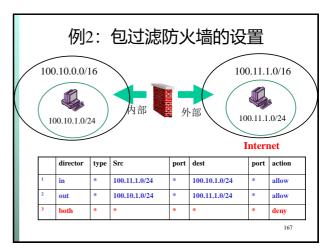












包过滤防火墙

- ◆在网络层上进行监测
 - ❖并没有考虑连接状态信息
- ◆通常在路由器上实现
 - ❖实际上是一种网络的访问控制机制
- ◆优点:
 - ❖实现简单
 - ❖对用户透明
 - ❖速度快,效率高

168

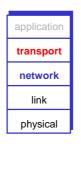
包过滤防火墙的缺点

- ◆容易遭受IP地址欺骗
- ◆提供较低水平的安全性
- ◆缺少状态感知
 - ❖无法看见TCP连接
 - ❖无法分析应用数据(深度包检测DPI)
- ◆创建规则比较困难

169

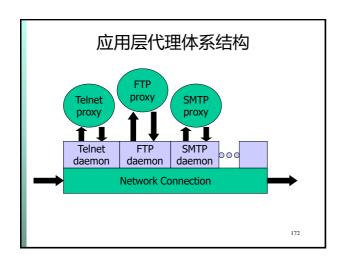
基于状态检测的包过滤防火墙

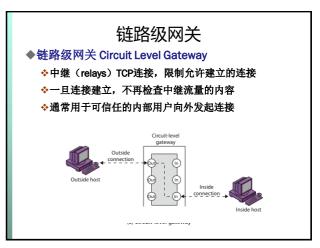
- **◆**Stateful Packet Filter
 - ❖增加状态 state
- ◆工作在传输层
- ◆ 可以记忆TCP连接,标志位等
- ◆甚至可以记忆UDP包 (如DNS请求)
- "动态检测防火墙"

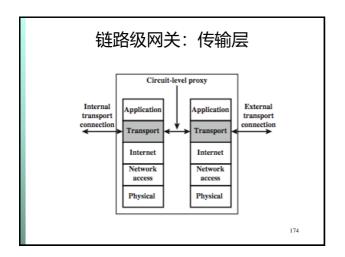


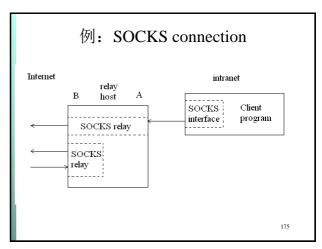
170

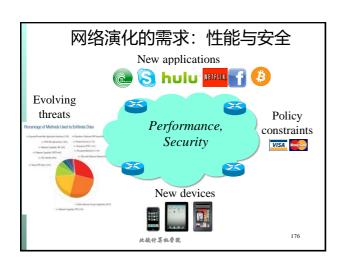
应用层代理 • Application Level Gateway (or Proxy) • 针对特定应用层协议:如http, ftp, smtp等 Outside Connection Inside Connection Inside Connection Inside Host Outside Host Inside Connection Inside Connection Inside Connection Inside Connection Inside Connection Inside Host













传统路由器和Middlebox比较(续)

- ◆ Middlebox
 - ❖ 有状态stateful
 - remember fine-grained data that is updated as frequently as every packet or every connection.
 - ❖执行复杂操作
 - ❖用户:企业用户,运营商ISP

此魏什算机号院

存在问题

- ◆ 应用现状
 - ❖ 拥有超过10万台主机的大型企业网络中平均部署1946台不同功能的网络功能设备以及2850台三层路由器
 - ❖ 拥有不超过1000 台主机的小型网络平均部署10台网络功能设备,7 台三层路由器
 - ❖ 网络功能设备在企业网中的平均数量达到三层路由设备的70%。
- ▶ 存在问题:难以管理
 - ❖ 部署、管理、更新网络功能设备开销大
 - ❖ 管理困难:不同厂商产品,策略配置复杂
 - ❖ 网络功能设备失效率高
 - ❖ 难以扩展

此號計算報号院 179

完成小作业(3)

◆专题3"数据中心网络"

- 1.任意选择1篇论文进行阅读
- 2.每人独立完成论文评论(paper review),评论内容要求:

 - > 作者主要观点和要解决的问题
 - > 研究方法评论 (关键技术, 优点和局限性)
 > 论文的主要贡献

 - > 其他
 > 注意: 不是翻译,篇幅不限
 3.作业提交(两个文档)

 - > .docx文件
 - > .pptx文件(约 10 页左右,请勿超过15页,课堂讨论用)

此极计算机学院