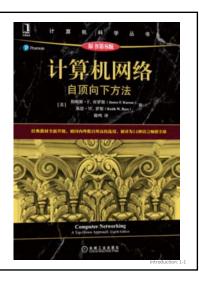
Chapter 1 计算机网络简介 Introduction



Chapter 1: 简介

目标:

- 总体上认识计算机网络,介 绍术语
 - 深入内容和细节在后续课程
- ■方法:
- 以因特网为例



概述:

- 因特网: 什么是因特网?
- 协议: 什么是协议?
- 网络边缘 :主机(host), 接入网络(access network), 物理媒体(physical media)
- 网络核心:电路/分组交换 (packet/circuit switching), 网络结构 (internet structure)
- 性能: 丢包(loss), 时延(delay), 吞吐量 (throughput)
- 网络安全
- 协议层次和服务模型
- 计算机网络的历史

Introduction: 1-2

具体构成描述 (硬件和软件)



数十亿互联的设备:

- **主机** = 端系统
- 主机上运行的应用



包/分组交换机:转发分组 (数据块)

■ 路由器,交换机

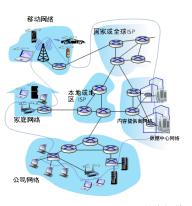


通信链路

- 光纤,铜缆,无线电,卫星
- 传输速率: 带宽



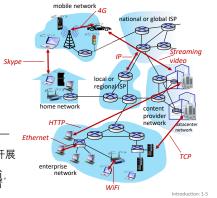
• 设备、路由器、链路的集合:由 一个组织管理





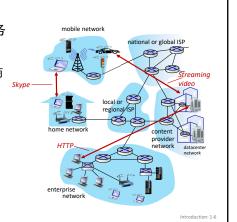
具体构成描述(硬件和软件)

- 因特网: "网络的网络" 互 联的 ISPs
- 协议 无处不在
 - · 控制消息的发送和接受
 - e.g., HTTP (Web), 视频流, Skype, TCP, IP, WiFi, 5G, 以太网
- 互联网标准 Internet standards



服务描述

- 基础设施: 为应用程序提供服务
- 大量的应用: Web, 流媒体, 多媒 体电话会议,邮件,游戏,电子商 务, 社交媒体, 互联电器, …
- *编程接口:* 为分布式应用程序 提供编程接口:
- 允许发送/接收应用"连接"、使用 互联网传输服务的"挂钩"
- 提供类似于邮政服务的服务选项



什么是协议?

人类协议:

- "你好" / "嗨"
- "几点了?"
- "我有个问题"
- ... 发送的特定报文
- ...接收到的报文或其他 事件采取的动作

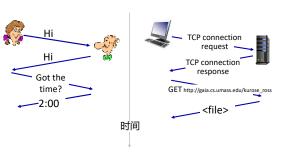
网络协议:

- 计算机(设备)而非人类
- 互联网中所有的通讯活动都由协议控制

*协议*定义通信实体间*发送/接收报文的 格式、顺序*以及对报文发送和接收 所*采取的动作*

什么是协议?

人类协议和计算机网络协议:



Q: 你能想起哪些人类的协议?

Chapter 1: 内容

- 什么是因特网?
- 什么是协议?
- 网络边缘: 主机,接入网络,物理媒
- 网络核心: 分组/电路交换, 网络结
- ■性能: 丢包, 时延, 吞吐量
- ■网络安全
- ■协议层次,服务模型
- ■计算机网络的历史

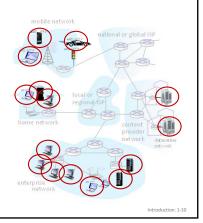


Introduction: 1-9

因特网的结构

网络边缘 Network edge:

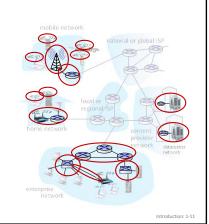
- ■端系统(也称为主机)
 - 主机: 客户 clients 和 服务器 servers
 - 服务器: 通常在数据中心



因特网的结构

网络边缘 Network edge:

- ■端系统(也称为主机)
- · 主机:客户 clients和服务器 servers
- 服务器: 通常在数据中心
- ■接入网 Access networks
 - 将端系统物理连接到其边缘路由器 (edge router) 的网络
- ■物理媒体(媒介) physical media
 - 有线,无线通信链路

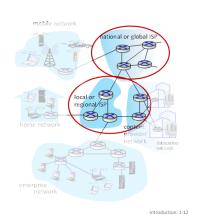


因特网的结构

- 端系统(也称为主机)
- ・主机:客户 clients 和 服务器 servers ・服务器:通常在数据中心
- 接入网 Access networks
- · 将端系统物理连接到其边缘路由器(edge router)的网络
- 物理媒体(媒介) physical media • 有线, 无线通信链路

网络核心 Network core:

- ■互联的路由器
- 网络的网络



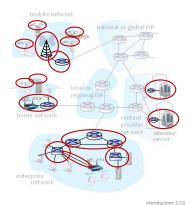
接入网络和物理媒体

Q:如何连接端系统和边缘路由器?

- 家庭接入
- 无线接入 (WiFi, 4G/5G/6G)
- 企业接入(学校,公司)

选择接入网时主要考虑什么?

- 接入网带宽?
- 共享或专用?



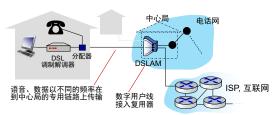
家庭接入: 电缆接入网



- 混合光纤同轴接入网 HFC: hybrid fiber coax
 - 光纤(中心局与各小区光纤节点之间),同轴电缆(小区光纤节点与终端用户间),通过频分复用的方式传输模拟和数字信息的网络
 - 非对称: 下行传输速率 40 Mbps 1.2 Gbps, 上行传输速率 30-100 Mbps
- 电缆、光纤网络将家庭连接到ISP路由器上, 共享的接入网络

ntroduction: 1-15

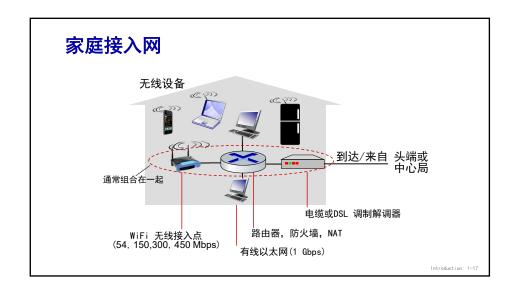
家庭接入:数字用户线接入网 DSL



- ■用户通常从提供本地电话接入的本地电话公司处获得DSL因特网接入
 - ADSL、SDSL、IDSL、HDSL等
- 使用已有的电话线(双绞铜线)接入到中心局的DSL接入复用器DSLAM:
 - · DSL 电话线中的数据传送到因特网
 - · DSL电话线中的音频传送到电话网
- 下行传输速率 24-52 Mbps
- 上行传输速率 3.5-16 Mbps

Introduction: 1-16

1



无线接入网

共享无线接入网-连接端系统到边缘路由器

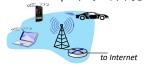
无线本地网络 Wireless local area networks (WLANS)

- 室内(~30米)
- 802.11b/g/n (WiFi): 11,54,450 Mbps 传输速率



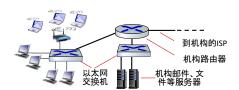
广域蜂窝接入网络 Wide-area cellular access networks

- 通过基站(也称为接入点)
- 4G、5G (6G)网络
- 由移动、蜂窝网络运营商提供(10's km)
- ~10M、~25M bps 平均上传带宽



Introduction: 1-18

企业接入网



以太网接入示意图

- 公司, 大学等
- 有线、无线链路技术的混合,交换机和路由器的混合连接
 - 以太网 Ethernet: 100Mbps, 1Gbps, 10Gbps
 - WiFi: 11, 54, 450 Mbps

链路:物理媒体

- <mark>比特</mark>: 在发送器和接收器间 传送
- 物理链路: 发送器和接收器 之间的通道
- 导引型媒体:
 - 电波/信号在固体介质中 传播:铜线、光纤、同 轴电缆
- ■非导引型媒体:
- 电波/信号自由传播,例如无线电

双绞线Twisted pair (TP)

- 两根绝缘铜线, 绞合起来
 - 5类: 100 Mbps, 1 Gbps 以太网
 - 6类: 10Gbps 以太网





Introduction: 1-2

_

物理链路

同轴电缆Coaxial cable:

- 两个同心的铜导体
- 双向
- 宽带:
 - 多频通道
 - 单通道100 Mbps



光纤Fiber optic cable:

- 携带光脉冲的玻璃纤维,每个脉冲表示 1比特
- 高速运行:
 - 高速点对点传输(10-100 Gbps)
- 错误率低:
 - 中继器相距远
 - 抗电磁噪声干扰



Introduction: 1-21

物理链路

无线电Wireless radio

- 电磁频谱中的信号
- 不需要物理线路
- 双向依赖传播环境和距离
 - 反射
- 遮挡衰落
- 干扰

无线电链路类型:

- ■地面微波
- 45 Mbps~10Gbps
- 局域(WiFi)
- 100 Mbps~9Gbps
- 广域 (e.g.,蜂窝)
 - 4G: 100Mbps
- 5G: 20Gbps
- 卫星
 - 单通道50~150Mbps
 - 同步卫星250~500 msec 端到 端延迟
 - 同步卫星和近地轨道卫星

Introduction: 1-22

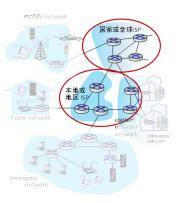
Chapter 1: 内容

- 什么是因特网?
- 什么是协议?
- 网络边缘: 主机, 接入网络, 物理媒体
- 网络核心:分组/电路交换,网络 结构
- ■性能: 丢包, 时延, 吞吐量
- ■网络安全
- 协议层次, 服务模型
- ■计算机网络的历史



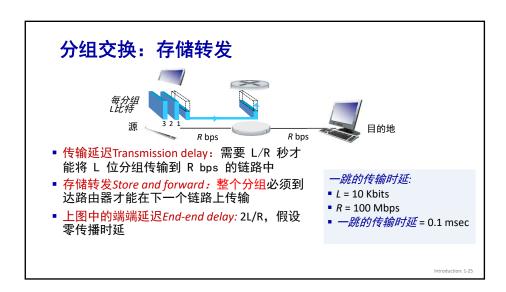
网络核心 The Network Core

- ■互联的路由器
- ■<mark>分组交换packet-switching:</mark> 主 机将应用层报文划分成分组
- 将报文(message)从一个路由 器转发到下一个路由器,跨越 从源到目的路径上的链路
- 每个分组(Packet)以最大链路容量传输

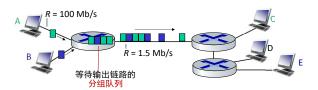


Introduction: 1-24

_



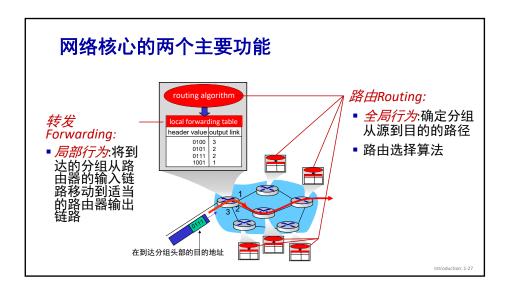
分组交换:排队时延和分组丢失



分组排队和丢失 Packet queuing and loss: 一段时间内链路中的到达速率大于链路的发送速率

- 分组排队, 等待从输出链路发送
- 如果路由器中的缓存空间已填满,则到达的分组或已经排队的分组之一将被丢弃

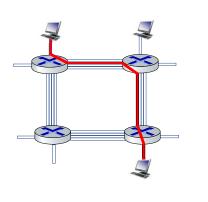
Introduction: 1-26



电路交换 circuit switching

在电路交换网络中,在端系统通信 会话期间,预留了端系统沿路径通 信所需要的资源

- 图中每条链路有4条电路.
 - 通话 使用顶部链路的第二条电路和右边链路的第一条电路.
- 专用资源: 不共享
- 类似电路的性能
- 通话暂停时电路段空闲 (不共享)
- ■常用在传统电话网络



电路交换中的复用

频分复用

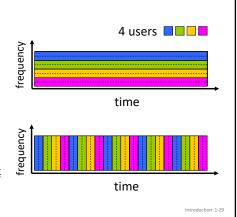
Frequency Division Multiplexing (FDM)

- 划分频率为不同的频段
- 每条连接专用一个频段,可以以该 (窄)频段的最大速率传输
- 每条电路连续地得到部分带宽

时分复用

Time Division Multiplexing (TDM)

- 划分时间为固定期间的帧,每个帧被划分为固定数量的时隙
- 每条电路专用每个帧中的指定时隙。可以 以最大(更宽)频段的速度传输,但仅在其 时隙期间
- 每条电路在短时间间隔(即时隙)中周期性地得到所有带宽

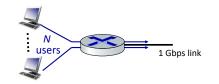


分组交换与电路交换的对比

分组交换允许更多用户使用网络!

列子:

- 1 Gb/s 的链路
- 每个用户:
- 用户活动时速率: 100 Mb/s
- 活动时间比例: 10%
- Q: 电路交换和分组交换链路分别能支持 多少个并发用户?
- *电路交换*: 10 个用户
- **分组交换**: 35个用户, 超过10 个用户(11个用户或更多的用户) 同时活动的概率为 0.0004 *



Q: 如何计算得到 0.0004?

Q: 用户数大于35会怎样? 作链路繁忙的概率随该用户数变化的曲线

* Check out the online interactive exercises for more examples: http://gaia.cs.umass.edu/kurose_ross/interactive

Introduction: 1-30

分组交换与电路交换的对比

分组交换是否更好?

- 对于"突发"数据更好 有时需要传送、其他时间不需要
 - 资源共享.
 - 简单, 不需要预先分配传输链路
- 可能导致拥塞:由于缓冲区溢出造成的分组延迟和丢失
 - 需要协议保障可靠数据传输以及进行拥塞控制
- Q: 如何提供类似电路的服务?
 - 带宽确保, 传统上用于音频/视频应用

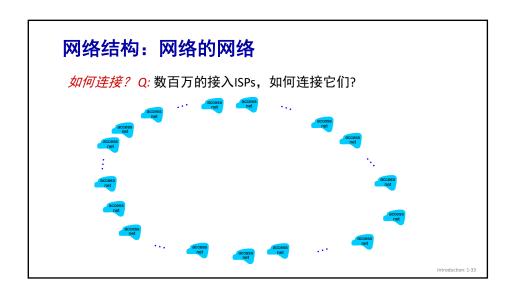
Q: 是不是跟我们日常中的某些问题有些类似?

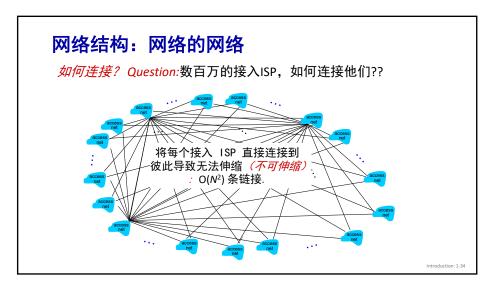
保留资源与资源按需分配

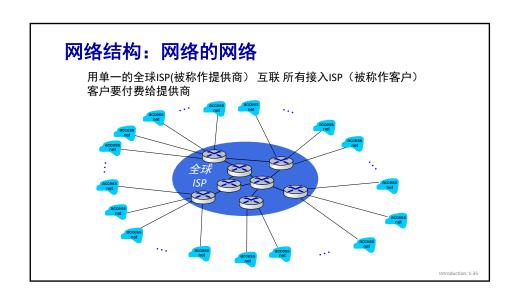
Introduction: 1-31

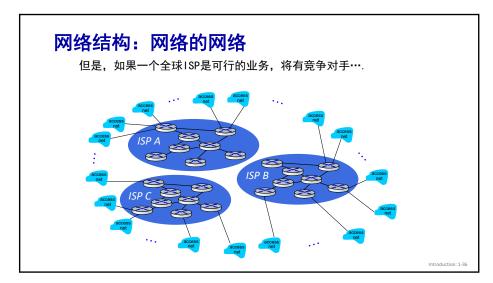
网络的结构: 网络的网络

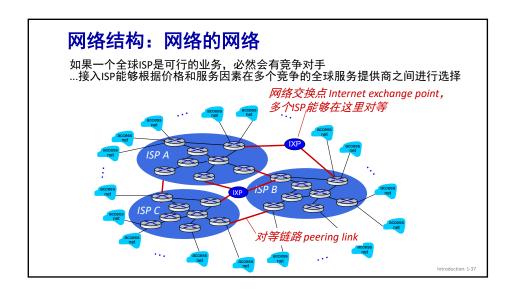
- 主机通过接入互联网服务提供商(ISPs)连接到互联网
 - 住宅、企业(公司、大学、商业) ISPs
- 接入ISPs必须互联
 - 这样任意两主机才能通信
- 这样一来的结果是: "网络的网络"非常复杂
 - •由"经济"和"国家政策"驱动,而不是由性能考虑驱动

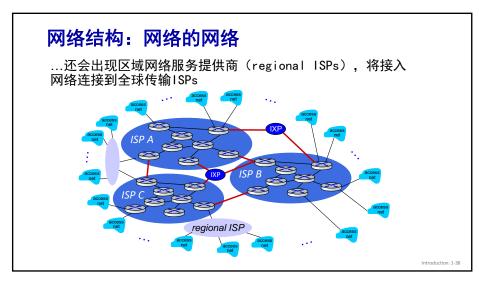


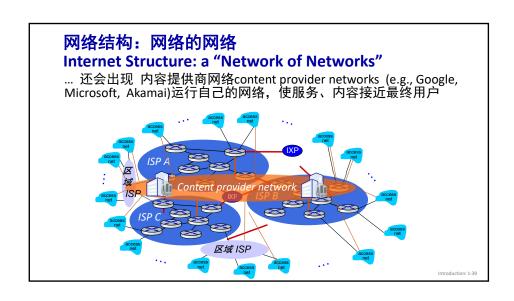


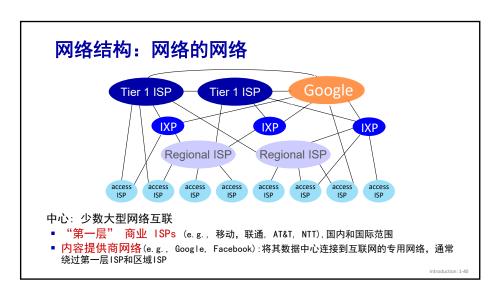


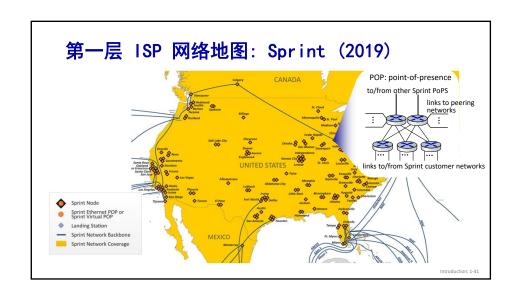












Chapter 1: 内容

- 什么是因特网?
- 什么是协议?

■ 网络边缘: 主机, 接入网络, 物理媒体

■ 网络核心: 分组/电路交换, 网络结构

■性能: 丢包, 时延, 吞吐量

- ■网络安全
- 协议层次, 服务模型
- ■计算机网络的历史

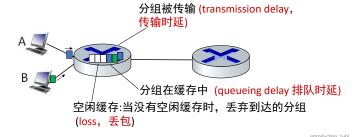


Introduction: 1-42

丢包和时延是如何发生的

分组在路由器缓存中排队

- 分组排队,等待传输
- 链路的到达率(暂时)超过输出链路容量:分组丢失



分组的四种时延



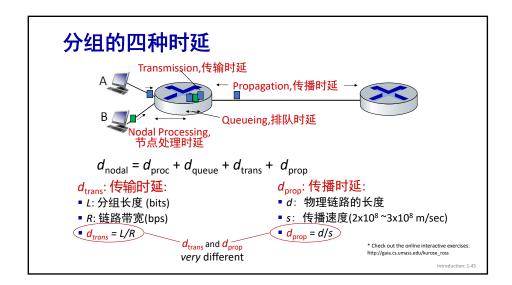
 $d_{\text{nodal}} = d_{\text{proc}} + d_{\text{queue}} + d_{\text{trans}} + d_{\text{prop}}$

dproc: 节点处理

- ■检查位错误
- 确定输出链路
- 一般 < msec

d_{queue}:排队时延

- 在输出链路等待传输的时间
- 与路由器的拥塞程度相关







- 车以 100 km/hr "传播"
- 收费站服务车需要 12 秒(bit 传输时间)
- 车 ~ bit; 车队 ~ 分组
- *Q:* 需要多久车队才能到达第二 个收费站?
- 整个车队通过收费站到高速 公路上的时间= 12*10 = 120 sec
- 最后一辆车从第一个收费站 "传播"到第二收费所需时 间: 100km/(100km/hr) = 1 hr
- A: 62 minutes

Introduction: 1-46

传输和传播时延的类比



- 假设车现在以 1000 km/hr "传播"
- 假设收费站现在对每辆车收费需要一分钟
- *Q*: 当车队的车在第一个收费站时是否有车到达第二个收费站? <u>A: Yes!</u> 7分钟后,第一辆车到达第二个收费站: 三辆车还在第一 个收费站

ntroduction: 1-47

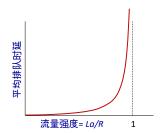
排队时延 Queueing Delay

- R:链路带宽/传输速率(bps, bits/s)
- L: 分组长度 (bits)
- a: 分组到达队列的平均速率 (pps, packets/s)
- La:比特到达队列的平均速率(bps, bits/s)
- La/R: 被称为流量强度 Traffic intensity

■ La/R ~ 0: 平均排队时延小

■ La/R -> 1: 平均排队时延大

■ *La/R* > 1: 到达的分组超过最大服务能力-平均时延无限大!

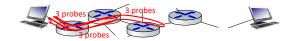




a/R -> 1

真实的网络时延和路由是怎样的?

- 真实的网络时延和丢失是怎样的?
- traceroute (tracert) 程序:提供分组从源到目的路径上 所经过的所有路由器的时延测量. 对于所有的 *i*:
 - 向经过路由器 /到目的路径上发送三个分组(分组的生存时间字段设为 /)
 - 路由器 / 会给发送者返回报文
 - 发送者测量发送和回复之间的时间间隔

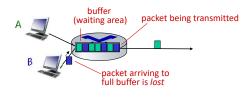


ntroduction: 1.40

真实的网络时延和路由是怎样的? "Real" Internet Delays and Routes traceroute: gaia.cs.umass.edu to www.eurecom.fr 3 delay measurements from gaia.cs.umass.edu to cs-gw.cs.umass.edu 1 cs-gw (128.119.240.254) 1 ms 1 ms 2 ms 2 border1-rt-fa5-1-0.gw.umass.edu (128.119.3.130) 6 ms 5 ms 5 ms 4 jn1-at1-0-0-19 wor.vbns.net (204.147.132.129) 16 ms 11 ms 13 ms 5 jn1-ss07-0-0-0.wae.vbns.net (204.147.132.129) 16 ms 11 ms 13 ms 6 abileine-vbns.abilene.ucaid.edu (198.32.11.9) 22 ms 18 ms 22 ms 7 nycm-wash.abilene.ucaid.edu (198.32.8.46) 22 ms 12 ms 22 ms 8 6 24.0.103.253 (62.40.103.253) 104 ms 109 ms 106 ms 9 de2-1.de1.de.geant.net (62.40.96.129) 109 ms 102 ms 104 ms 10 de.fr1 fr.geant.net (62.40.96.129) 1109 ms 102 ms 110 ms 110 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 114 ms 116 ms 11 renater-gw.fr1.fr.geant.net (62.40.103.54) 112 ms 126 ms 124 ms 12 nio-n2.cssi.renater.fr (195.220.98.110) 126 ms 128 ms 133 ms 16 194.214.211.25 (194.214.211.25) 126 ms 128 ms 128 ms 133 ms 16 194.214.211.25 (194.214.211.25) 126 ms 128 ms 128 ms 136 ms * means no response (probe lost, router not replying) 19 fantasia.eurecom.fr (193.55.113.142) 132 ms 128 ms 136 ms * Do some traceroutes from exotic countries at www.traceroute.org

丢包 Packet loss

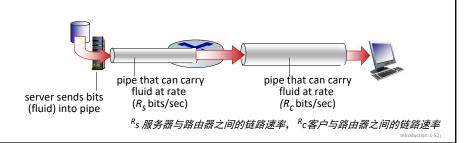
- 队列只有有限的容量
- 分组占满队列则丢弃
- 丢失的分组基于端到端原则进行重传,或者完全不重传

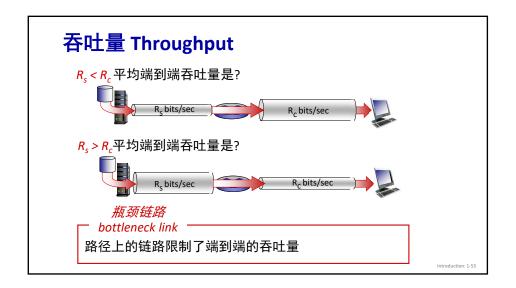


Introduction: 1-51

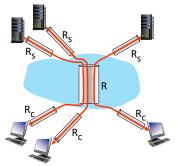
吞吐量 Throughput

- <u>春吐量</u>: (bits/time unit): 数据从发送端到接收端的比特率
- *瞬时吞吐量* instantaneous: 在给定时间点的速率
 - 平均吞吐量 average: 在较长时间内的速率









10 connections (fairly) share backbone bottleneck link *R* bits/sec

- 每条连接端到端吞吐量: *min(R_r,R_yR/10)*
- •实际上: Rc or Rc往往是瓶颈

* Check out the online interactive exercises for more examples: http://gaia.cs.umass.edu/kurose_ross/

Introduction: 1-54

Chapter 1: 内容

- 什么是因特网?
- 什么是协议?
- 网络边缘: 主机, 接入网络, 物理媒体
- 网络核心: 分组/电路交换, 网络结构
- 性能: 丢包, 时延, 吞吐量
- 网络安全
- 协议层次, 服务模型
- ■计算机网络的历史



网络安全 Network security

- 网络安全的领域:
 - 坏人如何攻击计算机网络
 - 我们如何保护网络免受攻击
 - 如何设计不受攻击的架构
- 因特网最初设计时没有考虑到(很多)安全性
 - 最初版本: "连接到透明网络的一组相互信任的用户" ②
- 协议设计者主要关注在互联互通
- 事实上, 所有层均需要考虑安全!

坏人:通过互联网将恶意软件投放到主机

- 恶意软件入侵主机的形式:
 - 病毒virus: 需要某种形式的用户交互来感染用户设备的恶意软件(e.g., e-mail attachment)
 - 蠕虫worm: 无须任何明显用户交互就能进入设备的恶意软件
- 间谍软件spyware、恶意软件malware可以记录击键,访问网站, 上传信息到收集网站
- 受感染的主机可以注册僵尸网络,用于垃圾邮件或分布式拒绝服务(DDoS)攻击

Introduction: 1-57

坏人: 攻击服务器、网络基础设施

拒绝服务Denial of Service (DoS):攻击者通过具有虚假流量的压倒性资源使服务(服务器、带宽)无法被合法访问

- 1. 选择目标
- 2. 入侵网络周围的主机 (组建僵尸网络)
- 3. 从被攻陷的主机发送 分组包到目标

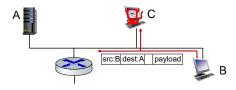


Introduction: 1-58

网络嗅探

分组嗅探 packet "sniffing":

- ■广播媒体(共享以太网,无线)
- ■混杂模式的网络接口读取/记录所有经过的分组(e.g.,包括密码!)



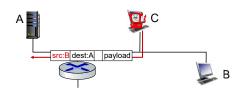
1

Wireshark software is a (free) packet-sniffer

ntroduction: 1-59

网络地址伪装

IP 哄骗 IP spoofing: 发送带有虚假源地址的分组



…有时间将介绍更多的安全内容,或者选修"信息安全技术"课程₺₺

Chapter 1: 内容

- ■·什么是因特网?
- 什么是协议?
- 网络边缘: 主机, 接入网络, 物理媒体
- 网络核心: 分组/电路交换, 网络结构
- 性能: 丢包, 时延, 吞吐量
- ■网络安全
- 协议层次. 服务模型
- ■计算机网络的历史



Introduction: 1-61

协议分层和参考模型

网络很复杂, 有很多"组件":

- ■主机
- ■路由器
- ■各种媒体链路
- 应用
- 协议
- ■硬件, 软件

Q:

是否我们可以 组织或者管理 网络结构?

…或者我们每个人要编 写网络或者使用网络 都要知道所有这些?

航线系统例子

票务ticket (购买purchase)

票务ticket (投诉complain)

行李baggage (托运check) 行李baggage (认领claim) 登机口gates (登机load) 登机口gates (离机unload)

从跑道起飞runway takeoff 从跑道着陆runway landing

按路线飞行airplane routing 按路线飞行airplane routing

按路线飞行airplane routing

航空旅行: 一系列步骤, 涉及许多服务

航线系统例子

票务 (购买)	票务服务	票务 (投诉)
行李 (托运)	行李服务	行李 (认领)
登机口 (登机)	登机服务	登机口 (离机)
从跑道起飞	跑道服务	从跑道着陆
按路线飞行	航线服务	按路线飞行

分层:每一层都实现一种服务

- 通过自己的内部层操作
- 依靠下一层提供的服务

Q: 用语言描述以上 每一层所提供的服

为何要分层?

处理复杂的系统:

- 分层的体系结构有利于复杂系统组件的联系和识别
 - 分层的参考模型
 - 模块化便于系统的维护、更新
 - 每一层服务实施上的变化: 对系统其余部分透明
 - e. g., 登机程序的更改不会影响航线系统的其余部分
- 分层被认为是不利的?
- 在其他复杂系统中分层体系结构?

Introduction: 1-65

网络协议栈

- *应用层 application*: 支持网络应用
 - IMAP, SMTP, HTTP
- *传输层 transport:* 处理数据传输
 - TCP, UDP
- *网络层 network*: 完成数据报从源到目的的路由
 - IP, 路由协议
- 数据链路层 link:相邻网络元素之间的数据传输
 - Ethernet, 802.11 (WiFi), PPP
- 物理层 physical: bits "on the wire"

application

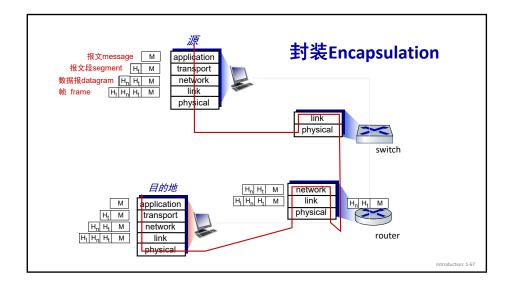
transport

network

link

physical

Introduction: 1-66



Chapter 1: 内容

- ■·什么是因特网?
- 什么是协议?
- 网络边缘: 主机, 接入网络, 物理媒体
- 网络核心: 分组/电路交换, 网络结构
- 性能: 丢包, 时延, 吞吐量
- ■网络安全
- 协议层次, 服务模型
- 计算机网络的历史



因特网的历史

1961-1972: 早期的分组交换原则

- 1961排队论: Kleinrock 发表: 排队理论显示分组交换的有效性
- 1964分组交换: 兰德公司的Baran研究: -军用 网中的分组交换
- 1967美国高级研究计划署的计算机科学计划 ARPAnet-第一个分组交换计算机网络 (Robert 1967)
- 1969第1台分组交换机在美国加州大学洛杉 机分校UCLA安装,其他3台分组交换机安装于 斯坦福研究所SRI、美国加州大学圣巴巴拉分校UC Santa Barbara、犹他大学University of Utah。年底有四个节点。第一个应用是从 UCLA到SRI的远程注册(导致了系统的崩溃)

- 1972 ARPAnet成长到有15个节点:
- ARPAnet进行了公开演示
- 第一个主机-主机协议 NCP (Network Control Protocol)
- 第一个电子邮件程序



因特网的历史

1972-1980: 专用网络和网络互联

- ■1970 夏威夷岛上的微波网络
- ■1974网络的网络: Cerf and Kahn -互连网络架构
- ■1976共享广播网络的以太网协议: Ethernet at Xerox PARC
- late70's专用网络体系结构: DECnet, SNA, XNA
- late 70's: 交换固定长度分组 (ATM前身)
- 1979: ARPAnet有200个节点

Vint Cerf 与 Bob Kahn - 互联网之父

Cerf and Kahn's 开放网络体系结构的系统设计原则:

- 最简单化,自治原则-网络独立 运作,与其他网络互连时无须 进行内部改动
- 尽最大努力服务模式
- 无状态路由
- 分散控制

定义当今互联网架构

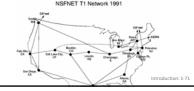
Introduction: 1-70

因特网的历史

1980-1990:新协议,网络的激增

- 1983: TCP/IP的部署
- 1982: smtp 电子邮件协议
- 1983:DNS 进行IP地址域名翻译
- 1985: ftp 协议
- 1988: TCP 拥塞控制

- 新的国家网络: CSnet(计算机科学网-将大学的研究人员连接在一起), BITnet(美国大学间网络), NSFnet(将超级计算中心连接起来), Minitel (法国-让数据网络进入每个家庭)
- 10万台主机连接到公共互联网



因特网的历史

1990, 2000s: 网络爆炸 商业化, the Web, 新的应用

- early 1990s: ARPAnet不复存在
- 1991: NSF 解除了对NSFnet用于商业目的的限制,1995年退役
- early 1990s: Web (Tim Berners-Lee, Web之父,1989)
 - hypertext [Bush 1945, Nelson 1960's]
 - HTML, HTTP, Web服务器和浏览器的最初版本: Tim Berners-Lee 1989-1991
 - 1994: Mosaic Communications公司 , later Netscape公司
- 20世纪90年代的后5年: 数以千计的 初创公司创造了大量的互联网产品 和服务

late 1990s - 2000s:

- ■更多杀手级应用程序: instant messaging(年轻创业者 发明), P2P file sharing(年轻创 业者发明)
- 网络安全浮出水面
- ■est. 五千万主机, 1亿+ 用户
- backbone links running at Gbps

因特网的历史

2005-present:更多的新应用, 互联网"无处不在"

- ~180亿连接到因特网的设备(2017)
 - 智能手机的崛起(iPhone: 2007)
- 宽带接入的积极部署
- 提高高速无线接入的普及程度: 4G/5G/6G , 无线网络
- 在线社交网络的出现:
- Facebook: ~25亿用户
- 服务提供商(Google, FB, Microsoft)创建自己的网络
 - 绕过商业互联网"紧密"连接到终端用户,提供"即时"访问搜索,视频内容,…
- 企业在"云"中运行其服务(e.g., Amazon Web Services, Microsoft **A**zure)

Introduction: 1-7

Chapter 1: 总结

主要内容

- 网络简介
- 协议
- 网络边缘和网络核心
 - 分组交换与电路交换
 - 网络结构
- 性能: 丢失, 延迟, 吞吐量
- 网络分层和服务模型
- 网络安全
- 计算机网络的历史

你学习到:

- 网络概览,网络领域的术语等
- 初步感受到网络 互联

Introduction: 1-74

第一章 作业

- 第8版
- •6、8、9、13、20、25、27、31
- 第7版
- 6、8、9、13、20、25、27、31