Ch-01 计算机网络概述

互联网:基于网络的网络

- 通过 ISP 互联
- ISP (Internet Service Providers): 互联网服务提供商

主机通过接入 ISP 接入互联网

主机: 发送数据

- 分组长度为L,以速率R发送到接入网
- 分组传输延迟 = $\frac{L}{R}$

路由器:数据沿着源主机到目的主机的路径,由一个路由器转发到另一个路由器

- 路由 (routing): 决定分组由源到目的的路径
 - 路由算法
- 转发 (forwarding): 分组从一个路由器输入到另一个路由器输出

存储转发:整个分组必须到达路由器后才能经下一链路发送

电路交换:端到端的资源分配,通过源主机到目的主机的呼叫建立电路

- FDM: 频分复用: 不同信道传输不同频带的信号
- TDM: 时分复用

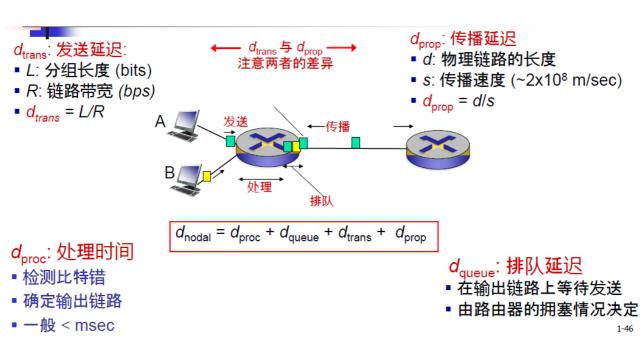
分组交换允许更多用户使用网络

若在一定时段内到达数据的链路速率超过发送速率

- 分组将排队等待发送
- 若缓存区满,分组被丢失

分组延迟:

- 发送延迟、传播延迟、处理时间、排队延迟
- 发送延迟 = L/R
- 传播延迟: 物理链路传播的时间
- 处理时间: 检测错误
- 排队延迟: 等待发送



吞吐量:单位时间内通过信道或接口的数据量

瓶颈链路: 限制端到端吞吐量的链路

■ R_s < R_c 平均的端到端的速率?



三种交换方式的比较

三种交换方式的比较 报文交换 由路交换 分组交换 报文 连接建立 报文 数据传送 报文 连接释放 报文 В C D D D Α 报文 报文 报文 分组 分组 分组 比特流直达终点 数据传送 的特点 🖳 存储 存储 存储 转发 转发 转发 转发

分层: 网络问题复杂, 分层分析设计

不同层实现不同功能

- 每层仅依赖下一层的服务
- 每层只对上一层提供服务
- 定义层之间的细节

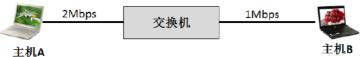
互联网协议组件呈现"沙漏模型"

- 应用层
 - FTP、SMTP、HTTP
- 传输层
 - TCP、UDP
- 网络层
 - IP、ICMP、RIP、IGMP
- 链路层
 - Ethernet
- 物理层

协议层级结构

- 协议:对等实体之间的规则
- 服务: 每层向上层提供的功能
 - 面向连接
 - 面向非连接
- 接口: 实体提供的原语操作或服务





- 在如图所示的网络中,两条链路的带宽分别为2Mbps、1Mbps,传播延迟均为0.1s。假设主机A在先给主机B发送1Mb的文件,之后发送另一个10Kb的文件。问下面两种情况下,B接收到两个文件的时刻(忽略处理延迟和协议开销,交换机缓冲区无穷大,链路无误码)。(1)使用电路交换,电路建立延迟为300ms,忽略挂断延迟;(2)使用分组交换,分组大小为10Kb。
- 提示: (1) 电路交换建立电路时确定速率1Mbps (2) 分组交换时,采用分组的存储转发,分组在两条链路上的发送时间不同
- 参考答案: (1) 1.51秒 (2) 1.215秒
 - 1. 电路建立0.3s + 1Mbps发送1.01M用时1.01s + 两个传播延迟 0.2s = 1.51s
 - 2. 第一个分组到交换机0.105s + 所有分组在1Mbps共1.01s + 传播延迟0.1s = 1.215s