计算机网络-Introduction(HIT)

期中考试教室 3C203 3A105 3A103 3A107

Author: Haihan Gao

计算机网络=通信技术+计算机技术

通信系统=信源+发送设备+信道+接收设备+信宿(噪声)

计算机网络: 互连+自治的计算机集合

自治-无主从关系

互连-互连互通

计算机网络的结构

网络边缘

- 主机
 - 。 位于网络边缘
 - 。 运行网络应用
 - 。 通信模型
 - 客户-服务器模型
 - 对等应用
- 网络应用

接入网络

- 物理介质
- 将网络边缘接入核心网
- 带宽: 数据传输速度
- 独占 or 共享
- DSL多路复用技术,利用已有的电话网络,分离数据信号和声音信号
 - 上行速率/下行速率
- 电缆网络
- 无线接入网络
 - 。 通过基站或称为接入点

网络核心

- 互联的路由器
- 功能=路由+转发(路由表)
- 网络之网络
- 实现的基本问题,将数据从源主机发送到目的主机

Internet网络-网络之网络

- 端系统通过接入ISP连接到Internet
- 接入ISP必须进一步互连
- 构成复杂的网络互连的网络
- 可选方案,连接为多个ISP,将ISP连接起来
- 加上IXP互连交换节点
- regional net
- 内容提供商网络

计算机网络的体系结构

分层结构有利于我们管理网络系统

- 网络体系结构是功能上描述计算机网络的结构
- 分层结构,每次遵循某个协议
- 计算机网络体系结构是计算机网络的各层和协议的集合

为什么采用分层协议

- 结构清晰, 有利于识别复杂系统部件
- 模块化分层易于维护
- 有利于标准化
- 分层协议的不利之处
 - 。 分层过多,效率降低

分层结构基本概念

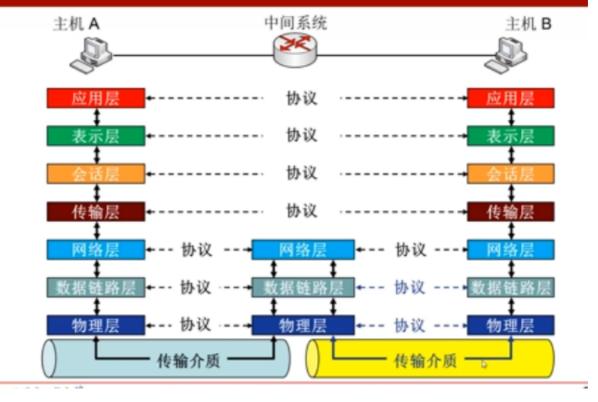
上层是n+1层,下层是n层

- 实体:任何可以发送或接收信息的硬件和软件
- 协议是定义同层之间两个对等协议之间进行通信的规则的集合,协议是水平的
- 相邻层,存在上层使用下层实体提供的服务,遵循本层协议,实现本层功能,向上层提供的服务, 存在服务和被服务的关系,服务和被服务是**垂直的**
- 下层协议的实现对上层是透明的
- 层与层之间的接口:通过服务访问点,交换原语,指定请求的特定服务理解为系统调用

OSI参考模型

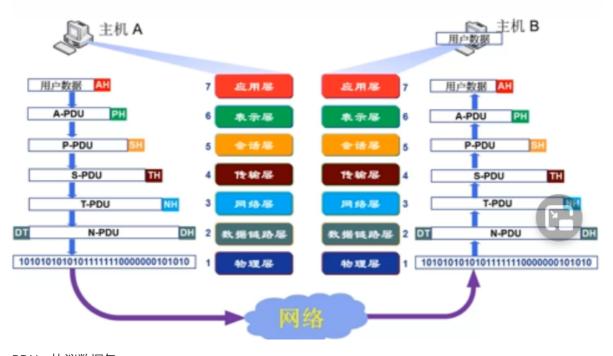
- 支持异构互联网络互联互通
- 网络互联的标准
- 市场失败, 理论成功
- 7层模型
 - 。 物理层
 - 。 数据链路层
 - 网络层
 - 。 传输层, 下面四个层次称为端到端
 - 。 会话层
 - 。 表示层
 - 。 应用层
- 主机要完成7层,中间系统完成三层

OSI参考模型解释的通信过程



实线是真正数据的流向,某层看是直接从某层到达对等层

OSI参考模型数据封装与通信过程。



PDU: 协议数据包

为什么要加数据头? 为什么进行数据封装?

- 增加控制信息
 - 构造协议数据单元
- 控制信息包括
 - 地址信息: 标识发送端, 接收端
 - 差错检测编码,可选
 - 协议控制,协议实现的其它信息

非端到端层次的功能

物理层

再具体的介质上完成比特传输

- 接口特性
 - 。 机械特性
 - 。 电气特性, 电器水平的定义
 - 。 功能特性, 引脚的功能
 - 。 规程特性, 过程
- 比特编码
- 数据传输速率
 - 。 时钟同步
- 传输模式
 - 单工: 单向传输
 - 半双工:双向通信交叉进行 全双工:双向可以同时进行

数据链路层

- 负责物理介质直接相连的两个物理设备之间直接的数据传输, 结点-结点
- 数据以帧的形式传输
- 解析帧的头尾信息
- 组帧
 - 。 加头加尾
 - 。 为什么要组帧? 确定比特流中一个独立的帧
 - 。 确定帧的头部与尾部信息
- 物理寻址, 物理地址无法在物理层寻址, 必须在数据链路层寻址
 - 在帧头增加发送端、接收端的物理地址标识数据
 - · 问题:数据链路层解决的是相邻结点数据发送,还需要物理地址确定接收地址吗
 - 广播通信导致多方接收
 - 帧头的地址确定接收主机的地址
- 流量控制
 - 。 避免接收方被淹没
- 差错控制
 - 。 编码控制差错
- 访问/接入控制
 - 指定哪个设备在链路层拥有控制权 (共享物理链路)

网络层

- 源主机-目的主机 数据分组的交付
 - 。 穿越多个网络
 - 。 不能采用物理地址
 - 。 需要使用全局唯一的逻辑寻址
 - 全局唯一逻辑地址,称为IP地址
- 路由
 - 。 选路
- 分组转发
- 数据传递过程中,源主机-目的主机IP不变

端到端层次的功能

传输层功能

负责端到端 进程间完整报文传输

- 分段与重组
- SAP寻址
 - 。 确保完整报文提交给正确的进程
- 连接控制
 - 。 逻辑连接
- 流量控制
- 差错控制

会话层

- 对话管理
- 不会对上层的报文进行分隔,插入一些同步控制点
 - 。 数据传输出现以外只需要恢复到最近一个数据控制点

TCP/IP参考协议

- 应用层 HTTP
- 运输层 everything over IP TCP/UDP
- 网际层 IPover everything
- 网络接口层

计算机网络性能

速率

数据率数据传输速率,比特率

- 比特率
- 计算机网络重要的性能指标
- $k=10^3 M=10^6$

带宽

- 通信领域 带宽指的是信号最高频率-最低频率
- 数字信道所能传输的最大数据率

时延

- 分组交换产生丢包和时延
 - 。 数组分组到达路由器
 - 。 决定转发方式
 - 。 进入发送队列传输
- 可用缓存满: 丟包
- delay: 分组排队
- 四种分组延迟
 - 。 结点处理延迟
 - 差错处理
 - 确定输出链路
 - 比较小
 - 。 排队延迟
 - 等待输出链路可用
 - 衡量路由器拥塞程度
 - 不好估计
 - 。 传输延迟
 - 开始传输一个分组,第一个bit到最后一个bit
 - 与分组长度,链路带宽有关
 - 。 传播延迟
 - 物理链路长度
 - 信号传播速度

时延带宽积

传播延迟乘以带宽

以比特为单位的链路长度

数据丢失 (丢包)

丟包率=丟包数/总发包数

吞吐量

发送端到接收端传输数据速率

- 即时吞吐量
- 平均吞吐量
- 木板原理, 瓶颈链路