计算机网络 chapt01

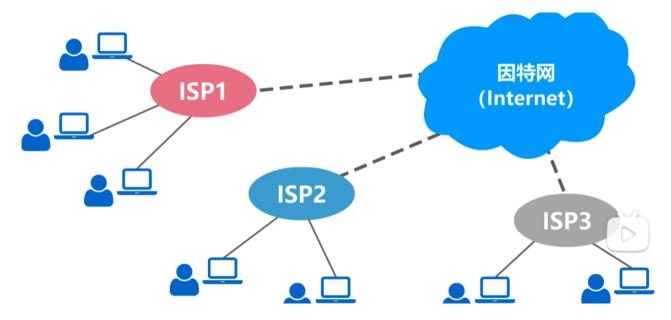
1.2基本概念

结点(主机)+链路——》网络

网络+网络——》互联网 internet (小写

最大的互联网——因特网 Internet (大写

因特网服务提供者ISP(Internet service provider)



1.3三种交换方式

电路交换 (circuit switching)

用【电话交换机】作为多个电话连接的中心

交换机之间也相互连接

步骤

- 1.建立连接(分配资源
- 2.对面通话(占用资源
- 3.释放连接(归还资源

分组交换 (packet switching)

分组交换机——》路由器

包(分组):分割的数据段

包头(首部):包含分组的目的地址等信息

发送方:构造,发送分组

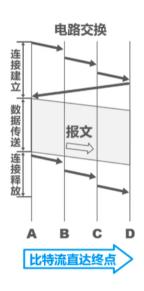
路由器:缓存,转发分组

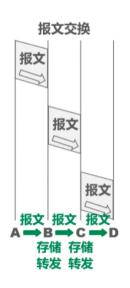
接收方:接收,还原分组

报文交换 (message switching)

与分组交换类似,但对分组大小无要求,因此对结点缓存空间要求大

对比







1.4计算机网络的定义和分类

定义

简单定义:一些相互连接的,自治的电子设备的集合

互联:通过有限/无线的方式进行数据通信

自治: 独立的设备, 有自己的硬件和软件, 可以单独运行使用

集合: 至少两台设备

较好定义: 计算机网络是由一些通用的, 可编程的硬件互联而成的, 而这些硬件并非专门用来实现某一特定目的的(如,

传送数据)。这些可编程的硬件能够用来传送多种不同类型的数据,并能支持广泛的和日益增长的应用

分类

按交换技术

电报交换网络

报文交换网络

分组交换网络

按网络使用者

公用网

专用网

按传输介质

有线

无线

按覆盖范围

广域网 Wide Area Network WAN

可覆盖一个国家、地区或不同大洲

因特网的核心部分

城域网 Metropolitan Area Network MAN

覆盖城市

城市骨干网

局域网 Local Area Network LAN

网速快但范围小(实验室,校园)

wifi

个域网 Personal Area Network PAN (WPAN)

链接个人设备

蓝牙

按拓扑结构分类

总线型网络

建网容易,增减方便

但慢, 容易全网瘫痪

星型网络

便于集中控制和管理

成本高, 中央设备对故障敏感

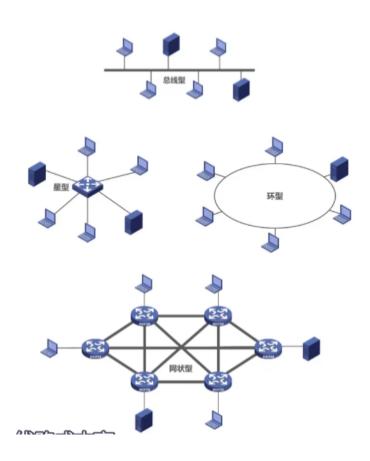
环型网络 e.g.令牌环局域网

网状型网络

一个结点至少由两个路径与其他相连

可靠性高

控制复杂,线路成本高



1.5计算机网络性能指标

速率

数据量单位

1 bit = 1/0

8 b = 1 Byte

 $2^{10} B = KB$

$$KB^2 = 2^{20} B = MB$$

$$K*MB = 2^{30} B = GB$$

$$K*GB = 2^{40} B = TB$$

在数字信道上传送的比特速率

常用单位: bit/s, bps, kb/s (小写k是1000, 大写K是1024) Mb/s(10⁶), Gb/s(10⁹), Tb/s(10¹²)

带宽(理想

网络的通信线路传送数据的能力(马路宽度

单位时间内从网络中的一点到另一点所能通过的【最高数据率】

单位: b/s (与速率单位相同

吞吐量(现实

单位时间内通过某个网络(信道、接口)的数据量

受带宽与速率限制

时延

发送时延: 主机——》链路所花费时间

分组长度(b)/发送速率(b/s)

发送速率由网卡,信道,接口速率中的最低者决定

传播时延: 在链路上传送花费的时间

信道长度(m)/电磁波传播速率(m/s)

电磁波在不同质地中的传播速率

自由空间: 光速 3 x 10⁸ m/s

铜线: 2.3 x 10⁸ m/s

光纤: 2.0 x 10⁸ m/s

处理时延:路由器对分组处理转发

数据量大——》发送时延主导

数据量小且距离远——》传播时延主导

时延带宽积

传播时延*带宽 = 体积



若发送端连续发送数据,则在发送的第一个比特即将到达终点时,发送端已经发送了时延带宽积个比特往返时间RTT(Round-Trip Time)

从源主机发送分组开始,到受到目的主机的确认为止,即双向交互,所花费的时间

利用率

信道利用率

某信道有百分之几的时间是被利用的

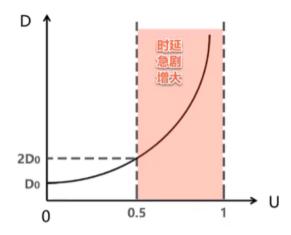
网络利用率

全网络的信道利用率的加权平均

根据排队论,利用率越大,时延也越大——》信道利用率不是越大越好

如果令Do表示网络空闲时的时延,D表示网络当前的时延,那么在适当的假定条件下,可以用下面的简单公式来表示D、Do和利用率U之间的关系:

$$D = \frac{D_0}{I - U}$$



超过50%,就很卡

丢包率

分组丢失率,即传输过程中,丢失的分组数量和分组总数的比率 主要有两种情况

传输过程中出现误码,被结点丢弃

结点所存储信号已满,新来的被丢弃——》丢包率反映网络拥塞情况

1.6计算机网络体系结构

常见体系结构

• 开放系统互联参考模型OSI

专家学者制定

法律上的国际标准

臃肿,不符合市场

OSI体系结构

7	应用层
6	表示层
5	会话层
4	运输层
3	网络层
2	数据链路层
0	物理层

法律上的国际标准

• TCP/IP体系结构

大公司参与进来

方便快捷

TCP/IP体系结构



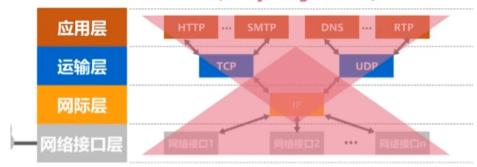
事实上的国际标准

主机有4层,路由器只有下面2层

各层的各个协议



IP协议可以为各种网络应用提供服务 (Everything over IP)



使用IP协议互连不同的网络接口 (IP over everything)

网络接口无具体规定——》全世界互联不同网络接口

IP(TCP/IP协议中的核心协议)——》将不同网络接口【互联】——》向上提供网络互连服务

TCP——》提供可靠传输的服务

UDP——》提供不可靠传输的服务

• 原理体系结构

将网络接口层分为【数据链路层】和【物理层】

原理体系结构 5 应用层 4 运输层 3 网络层 2 数据链路层 1 物理层

适于数学

分层的必要性

计算机网络是个非常复杂的系统——》通过分层,将复杂问题转化为较小的局部问题

• 物理层(什么信号传输比特

什么传播媒体(介质

什么物理接口

什么信号表示0/1

● 数据链路层(一个网络中的传输问题

如何标识网络中的各个主机(主机编址问题、如MAC地址

如何从信号中区分地址和数据

如何协调各主机争用总线(总线型网络

• 网络层(多个网络(路由)的传输问题

如何标识各网络及各网络中的主机(网络和主机共同编址的问题,如IP地址 路由器如何转发分组,如何进行路由选择路线

• 运输层(进程之间基于网络的通信问题

如何标识与网络通信相关的应用进程(把接收的数据交给哪个应用处理 如何处理传输错误(丢包,乱码

• 应用层(用应用进程的交互、实现特定网络应用的问题

编写协议, 按标准写程序, 来进行交互, 完成特定的网络应用

分层思想举例

在主机用浏览器通过服务器打开一个网站

发送方

应用层——》按HTTP协议,形成HTTP请求报文

运输层——》为报文加上TCP首部(区分引用进程,实现可靠传输)——》TCP报文段

网络层——》加上IP首部(让其在互联网上传输,被路由器转发)——》IP数据报

数据链路层——》加上一个首部(再网络上传输,被相应主机接收),尾部(让目的主机检查是否有误码)——》帧

物理层——》前端加上前导码(让目的主机做好接受帧的准备)——》转为相应信号并发送

路由器(拆包再装包

物理层——》识别并去掉前导码

数据链路层——》识别并拆掉首部尾部

网络层——》识别IP,转到对应的端口发送

数据链路层,物理层——》再次打包转发

接收方

(拆包)

应用层——》解析请求报文,再发送HTTP响应报文

(装包)

专用术语

实体

任何可发送或接受信息的硬件或软件进程

对等实体: 收发双方相同层次中的实体

协议

控制两个对等实体进行逻辑通信(不考虑其他层,但考虑这一个层的通信)的规则的集合

三要素

语法: 定义所交换信息的格式 (哪些字段和顺序

语义: 收发双方要完成的操作

同步: 收发双方的时序关系

服务

在协议控制下,两个对等实体间的逻辑通信使本层向上一次提供服务

协议是水平的, 服务是垂直的

服务访问点: 同一系统中相邻两层的实体交换信息的逻辑接口, 用于区分不同服务类型

协议数据单元PDU:对等层次之间传送的数据包

服务数据单元SDU:同一系统内,层与层交换的数据包