计算机与网络技术

第9讲物理层、数据链路层

课程回顾

- □计算机网络概述
- □物理层
- □数据链路层
- □ 网络层
- □传输层
- □应用层
- □ 网络安全
- □ 网络上的音频/视频服务
- □无线网络和移动网络





课程回顾

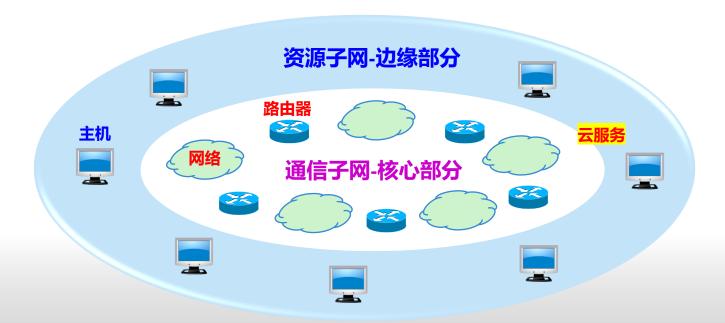
□计算机网络概述

- 计算机网络基本概念
- 互联网基本概念
- 互联网组成及工作模式
 - 客户-服务器方式(C/S方式)
 - 分组交换(路由器)
- 计算机网络体系结构(分层传输)
- 计算机网络协议概念
- 计算机网络性能指标

互联网的组成

从互联网的工作方式上看,可以划分为两大块:

- 资源子网(边缘部分): 由所有连接在互联网上的主机组成。这部分是用户直接使用的,用来进行通信(传送数据、音频或视频)和资源共享。
- 通信子网(核心部分):由大量网络和连接这些网络的路由器组成。这部分是为边缘部分提供服务的(提供连通性和交换)。

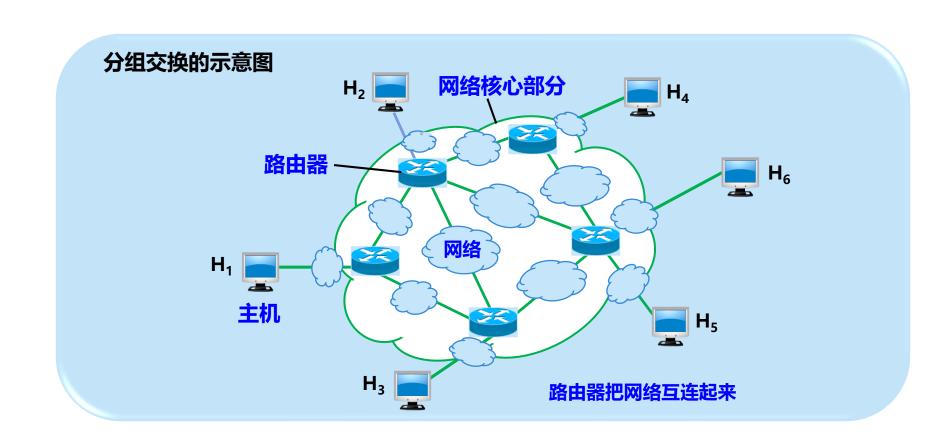


- 1. 客户-服务器方式
- 客户 (client) 和服务器 (server) 都是指通信中所涉及的两个应用进程。
- 客户-服务器方式所描述的是进程之间服务和被服务的关系。
- 客户是服务的请求方,服务器是服务的提供方。



客户 A 向服务器 B 发出请求服务, 服务器 B 向客户 A 提供服务

服务请求方和服务提供方都要使用网络核心部分所提供的服务。



具有五层协议的体系结构



提纲

- □计算机网络概述
- □物理层
- □数据链路层
- □网络层
- □传输层
- □应用层
- □ 网络安全
- □ 网络上的音频/视频服务
- □无线网络和移动网络



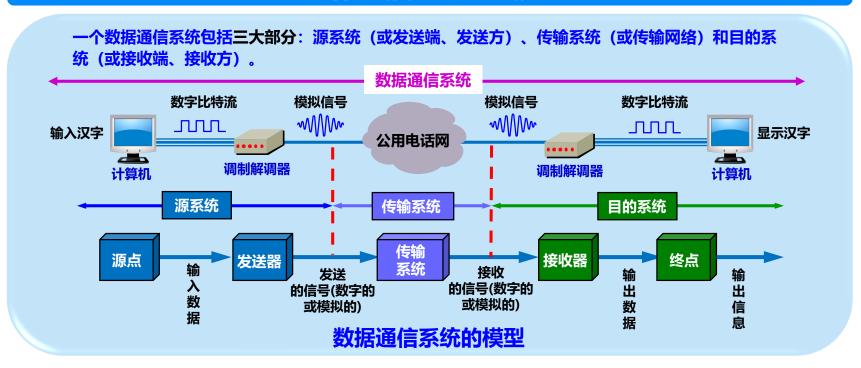


提纲

- □ 物理层
- □数据链路层
 - 据链路层基本概念
 - 介质访问控制
 - 逻辑链路控制
 - 集线器、交换机

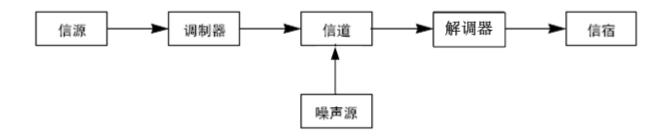
物理层-数据通信系统的模型

数据通信系统的模型



物理层-数据通信系统的模型

口模拟通信



口优点

- 结构简单
- 成本低

□ 缺点

- 保密性差
- 抗扰性差
 - 对讲机:5w,1km; TD-CDMA:220mW

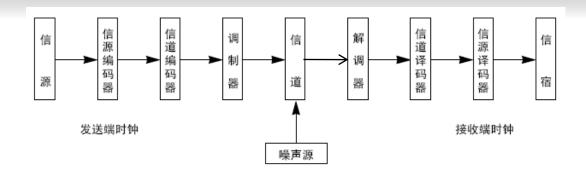


物理层-数据通信系统的模型

- □数字通信
- 口优点
 - 抗干扰能力强
 - 可实现高质量的远距离通信
 - 能适应各种通信业务
 - 能实现高保密通信
 - 通信设备的集成化和微型化

□ 缺点

- 占用频带较宽, 900M(25M), 4
- 技术要求复杂
- 进行模/数转换时会带来量化误差

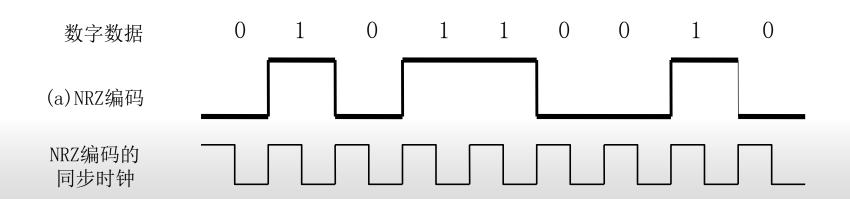




物理层-调制方式

数字数据到数字信号的编码方法

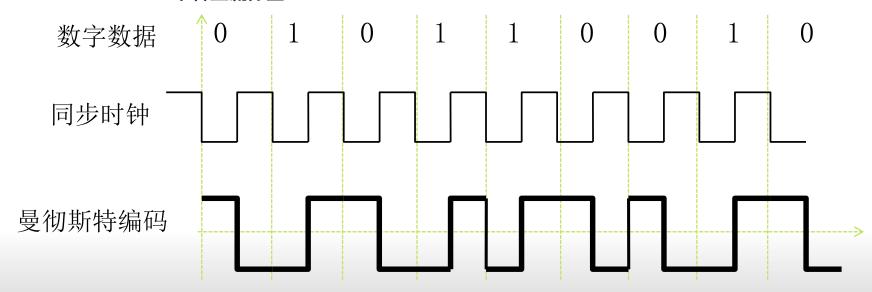
- 信道直接传输数字信号的传输方式叫做基带传输
- 基带传输中表示二进制数据信号的常用方法
 - 口非归零编码(NRZ)
 - 非归零编码是用低电平表示逻辑 "0", 用高电平表示逻辑 "1"的编码方式
 - 缺点
 - 为了保持收发双方的时钟同步,需要额外传输同步时钟信号
 - 当 "0" 和 "1" 的个数不等时, 会有直流分量



物理层-调制方式

数字数据到数字信号的编码方法

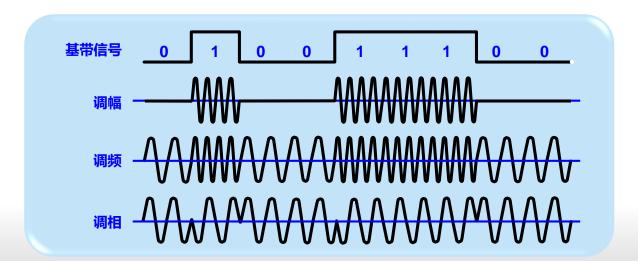
- □ 曼彻斯特编码(Manchester)相位编码
 - > 每比特的中间有一次跳变
 - 作为位同步方式的内带时钟
 - 用于表示二进制数据信号
 - 0——由高电平到低电平的跳变
 - 1——由低电平到高电平的跳变
 - 曼彻斯特编码的优点
 - 自带时钟信号,不必另发同步时钟信号
 - 不含直流分量



物理层-调制方式

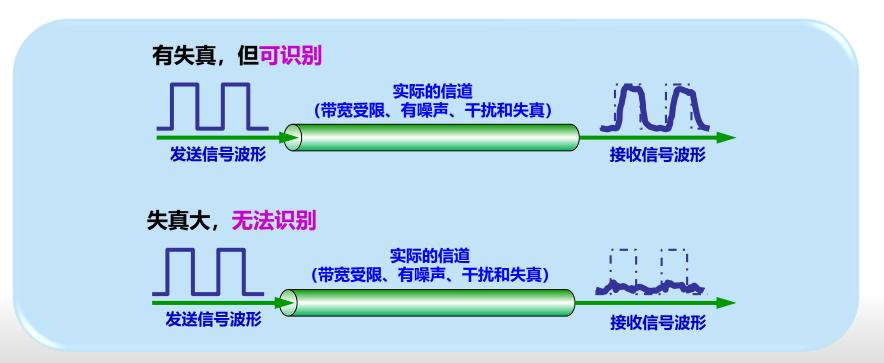
数字数据到模拟信号的编码方法

- 基带信号往往包含有较多的低频成分,甚至有直流成分,而许多信道并不能 传输这种低频分量或直流分量。为了解决这一问题,就必须对基带信号进行 调制 (modulation)。
- 最基本的二元制调制方法有以下几种:
 - 1. 调幅(AM): 载波的振幅随基带数字信号而变化。
 - 2. 调频(FM): 载波的频率随基带数字信号而变化。
 - 3. 调相(PM): 载波的初始相位随基带数字信号而变化。



信道的极限容量

- 任何实际的信道都不是理想的,在传输信号时会产生各种失真以及带来多种干扰。
- 码元传输的速率越高,或信号传输的距离越远,或传输介质质量越差,在信道的输出端的波形的失真就越严重。

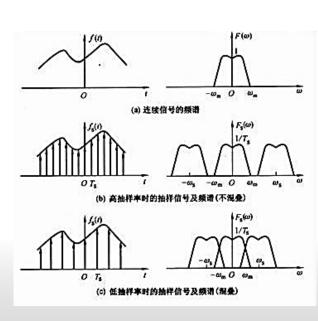


信道的极限容量

- **信道带宽** 一带宽就是它所能传输电磁波的最大有效频率与最小有效频率 之差W,Hz
- **信道容量**──某个信道传输数据速率上限,也**叫作信道的最大传输速率,** bps。
- **奈奎斯特定理**—有限带宽、无噪声信道的最大传输速率公式

C=2Wlog2V(bps) (低通条件)

W代表信道的带宽。V是信号有效状态的数量。



信道的极限容量

■ 香农(Shannon)定理:有噪声信道的最大传输速率与带宽的关系

$$C=Wlog_2(1+S/N)$$
 (b/s)

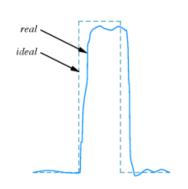
C表示信道容量(最大传输速率), W代表信道的带宽。

S是信号能量, N是噪声能量

S/N是信噪功率比,用来描述信道的质量,应转化为线性坐标

$$SNR = 20\log \frac{V_s}{V_n}$$

$$SNR = 10\log\frac{P_s}{P_n}$$





数据通信的主要技术指标

- □ 带宽:
 - 信道能够传送电磁波的有效频率范围就是该信道的带宽,Hz。
- □ <u>信号传播速度:</u>
 - 信号在信道上每秒钟传送的距离,单位是米/秒。信号传播速度接近光在真空中的速度。
- □ 数据传输速率:
 - 单位是比特/秒(bps)。如在100Mbps传输速率的情况下,每比特传输时间为10ns;在10Mbps传输速率的情况下,每比特传输时间为100ns。
- □ 最大传输速率(带宽):
 - 每个信道传输数据的速率有一个上限,叫做信道的最大传输速率,bps。
- □ 波特率(码元速率):
 - 信号每秒钟变化的次数叫做波特率(Baud),Hz。

数据通信的主要技术指标

□ 吞吐量:

- 信道在单位时间内成功传输的信息量。单位一般为比特/秒。例如,某信道在 10分钟内成功传输了8.4M比特的数据,那么它的吞吐量就是8.4M比特/600 秒=14kbps

□ 利用率:

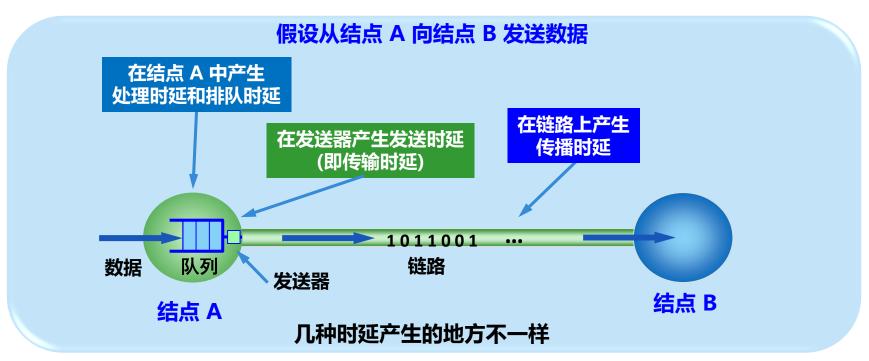
- 是吞吐量和最大数据传输速率之比。

□ 差错率(包括比特差错率、码元差错率、分组差错率):

在计算机通信中最常用的是比特差错率和分组差错率。比特差错率是二进制比特错传的位数与传输总位数之比。码元差错率(对应于波特率)指码元被误传的概率。分组差错率是指数据分组被误传的概率。

时延 (delay 或 latency):

指数据(一个报文或分组,甚至比特)从网络(或链路)的一端传送到另一端所需的时间。



抖动(Jitter):

延迟不是固定不变的,它的实时变化叫做抖动。抖动往往与机器处理能力、信道拥挤程度等有关。延迟敏感,如电话;抖动敏感,如实时图像传输。

物理层的基本概念

- 物理层考虑的是怎样才能在连接各种计算机的传输介质上传输数据 比特流,而不是指具体的传输介质。
- 物理层的作用是要尽可能地屏蔽掉不同传输介质和通信手段的差异。
- 用于物理层的协议也常称为物理层规程 (procedure)。

主要任务: 确定与传输介质的接口的一些特性。

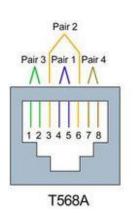
- 机械特性:指明接口所用接线器的形状和尺寸、引线数目和排列、 固定和锁定装置等。
- 电气特性: 指明在接口电缆的各条线上出现的电压的范围。
- 功能特性:指明某条线上出现的某一电平的电压的意义。
- 过程特性: 指明对于不同功能的各种可能事件的出现顺序。

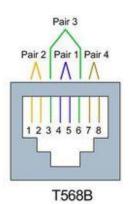
物理层-规程实例

□ 机械特性

- 主要定义物理连接的边界点,即接插装置。规定物理连接时所采用的<u>规格、引脚的数量和排列情况</u>。
- 常用的标准接口
 - RJ45, TIA/EIA-568-A,TIA/EIA-568-B











物理层-规程实例

□电气特性

- 规定传输二进制位时,线路上信号的<u>电压高低、</u> 阻抗匹配、传输速率和距离限制。
- 电气特性实例
 - ➤ 电平水平-3V
 - ▶ 直流电阻-19欧姆
 - ▶ 特性阻抗-100欧姆、120欧姆及150欧姆
 - 接触电阻为2.5mΩ
 - 绝缘电阻为1000MΩ
 - ▶ 抗电强度为DC1000V(AC700V)



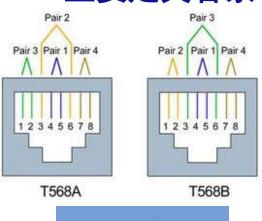
物理层-规程实例

□功能特性

- 主要定义各条物理线路的功能

□规程特性

– 主要定义各条物理线路的工作规程和时序关系

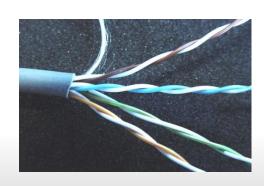




以太网 10/100Base-T 接口				以太网 100Base-T4 接口		
引脚号	引脚名 称	说明	引脚号	引脚名称	说明	
1	TX+	Tranceive Data+ (发送 数据+)	1	TX_D1+	Tranceive Data+ (发送 数据+)	
2	TX-	Tranceive Data- (发送 数据-)	2	TX_D1-	Tranceive Data- (发送 数据-)	
3	RX+	Receive Data+ (接收数 据+)	3	RX_D2+	Receive Data+ (接收数 据+)	
4	n/c	Not connected (未使用)	4	BI_D3+	Bi-directional Data+ (双向数据+)	
5	n/c	Not connected (未使用)	5	BI_D3-	Bi-directional Data- (双 向数据-)	
6	RX-	Receive Data- (接收数据-)	6	RX_D2-	Receive Data- (接收数据-)	
7	n/c	Not connected (未使用)	7	BI_D4+	Bi-directional Data+(双向数据+)	
8	n/c	Not connected (未使用)	8	BI_D4-	Bi-directional Data- (双 向数据-)	

物理层下面的传输介质

- 传输介质,就是数据传输系统中在发送器和接收器之间的物理通路。
- 传输介质可分为两大类,即导引型传输介质和非导引型传输介质。
- 有线传输介质中,电磁波沿着固体媒体(铜线或光纤)传播。
- 无线传输介质就是指自由空间。在非导引型传输介质中,电磁波的 传输常称为无线传输。

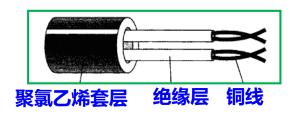




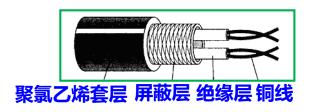


有线传输介质

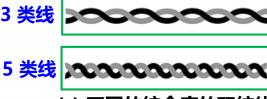
- 双绞线
 - 最常用的传输介质。
 - 模拟传输和数字传输都可以使用双绞线,其通信距离一般为几到十几公里。
 - 屏蔽双绞线 STP (Shielded Twisted Pair)
 - 带金属屏蔽层
 - 无屏蔽双绞线 UTP (Unshielded Twisted Pair)



(a) 无屏蔽双绞线



(b) 屏蔽双绞线



(c) 不同的绞合度的双绞线

双绞线标准

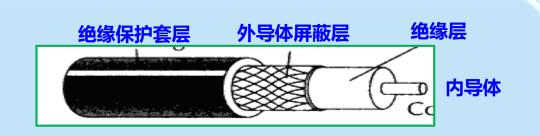
- 1991年,美国电子工业协会 EIA 和电信行业协会联合发布了一个用于 室内传送数据的无屏蔽双绞线和屏蔽双绞线的标准 EIA/TIA-568。
- 1995 年将布线标准更新为 EIA/TIA-568-A。
- 此标准规定了 5 个种类的 UTP 标准(从 1 类线到 5 类线)。
- 对传送数据来说,现在最常用UTP是5类线(Category 5 或 CAT5)。

常用的绞合线的类别、带宽和典型应用

绞合线类别	带宽	线缆特点	典型应用
3	16 MHz	2 对 4 芯双绞线	模拟电话;曾用于传统以太网 (10 Mbit/s)
4	20 MHz	4 对 8 芯双绞线	曾用于令牌局域网
5	100 MHz	与 4 类相比增加了绞合度	传输速率不超过100 Mbit/s 的应用
5E (超5类)	125 MHz	与 5 类相比衰减更小	传输速率不超过 1 Gbit/s 的应用
6	250 MHz	与 5 类相比改善了串扰等性能	传输速率高于 1 Gbit/s 的应用
7	600 MHz	使用屏蔽双绞线	传输速率高于 10 Gbit/s 的应用

有线传输介质

- 同轴电缆
 - 同轴电缆具有很好的抗干扰特性,被广泛用于传输较高速率的数据。
 - 同轴电缆的带宽取决于电缆的质量。
 - 50 Ω 同轴电缆 —— LAN / 数字传输常用
 - · 75 Ω 同轴电缆 —— 有线电视 / 模拟传输常用



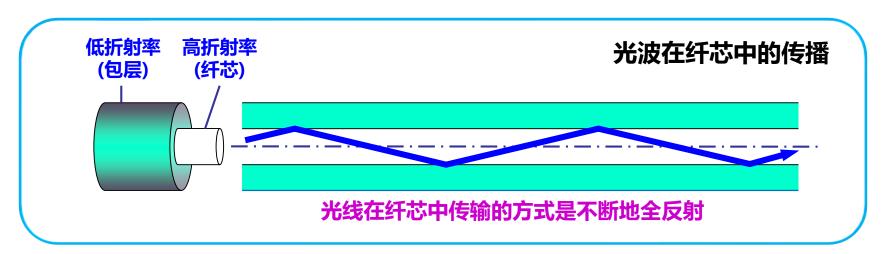
同轴电缆的结构

有线传输介质



港中大高锟

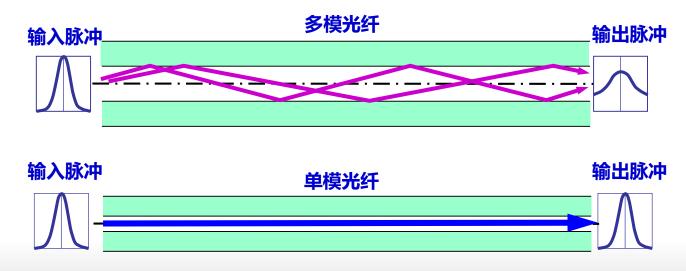
- 光缆
 - 光纤是光纤通信的传输介质。
 - 由于可见光的频率非常高,约为 10⁸ MHz 的量级,因此一个光 纤通信系统的传输带宽远远大于目前其他各种传输介质的带宽。



当光线从高折射率的媒体射向低折射率的媒体时,其折射角将大于入射角。 因此,如果入射角足够大,就会出现全反射,光也就沿着光纤传输下去。

多模光纤与单模光纤

- 多模光纤:可以存在多条不同角度入射的光线在一条光纤中传输。这种光纤就称为多模光纤。
- 单模光纤:若光纤的直径减小到只有一个光的波长,则光纤就像一根波导那样,它可使光线一直向前传播,而不会产生多次反射。这样的光纤称为单模光纤。



多模光纤 (a) 和 单模光纤 (b) 的比较

光纤通信中使用的光波的波段

- 常用的三个波段的中心分别位于 850 nm, 1300 nm 和 1550 nm。
- 所有这三个波段都具有 25000~30000 GHz 的带宽, 光纤的通信容量非常大。

光纤优点

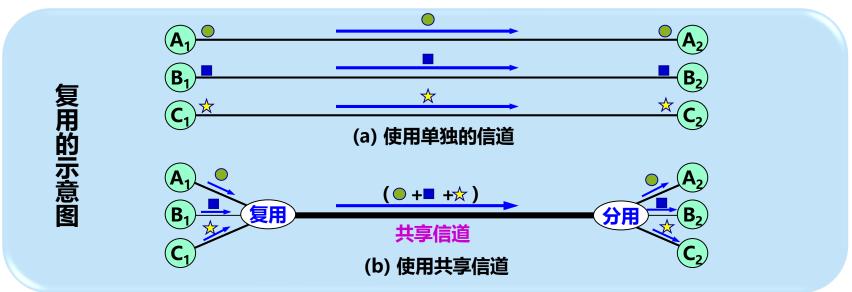
- 1. 通信容量非常大。
- 2. 传输损耗小,中继距离长。
- 3. 抗雷电和电磁干扰性能好。
- 4. 无串音干扰, 保密性好。
- 5. 体积小,重量轻。

物理层-复用技术

频分复用、时分复用和波分复用

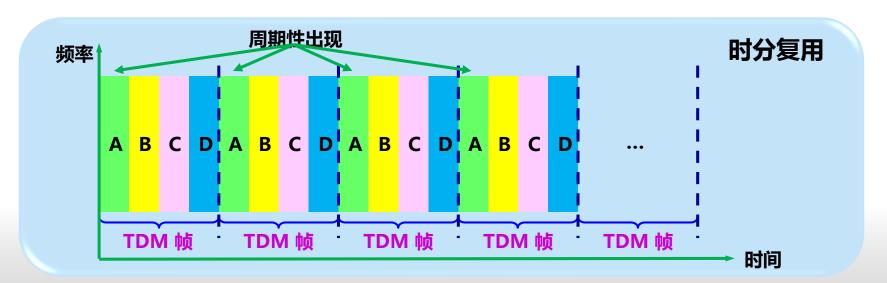
复用 (multiplexing) 是通信技术中的基本概念。

它允许用户使用一个共享信道进行通信,降低成本,提高利用率。



时分复用TDM (Time Division Multiplexing)

- 时分复用则是将时间划分为一段段等长的时分复用帧(TDM帧)。
 每一个时分复用的用户在每一个 TDM 帧中占用固定序号的时隙。
- 每一个用户所占用的时隙是<mark>周期性地出现</mark>(其周期就是TDM帧的长度)的。
- TDM 信号也称为等时 (isochronous) 信号。
- 时分复用的所有用户在不同的时间占用同样的频带宽度。

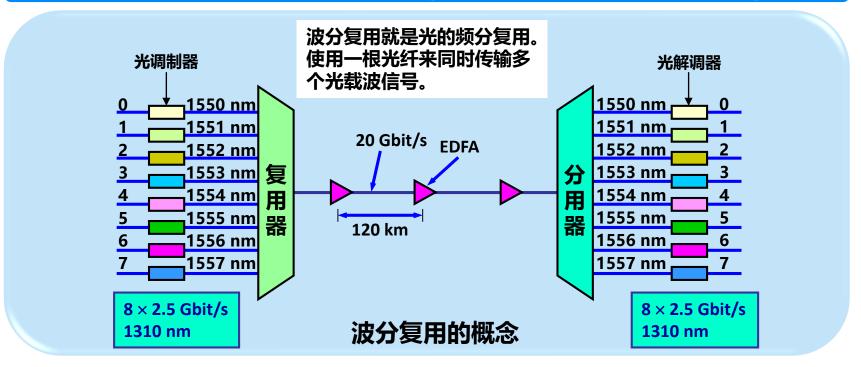


频分复用 FDM (Frequency Division Multiplexing)

- 将整个带宽分为多份,用户在分配 到一定的频带后,在通信过程中自 始至终都占用这个频带。
- 频分复用的所有用户在同样的时间 占用不同的带宽资源(请注意,这 里的"带宽"是频率带宽而不是数 据的发送速率)。



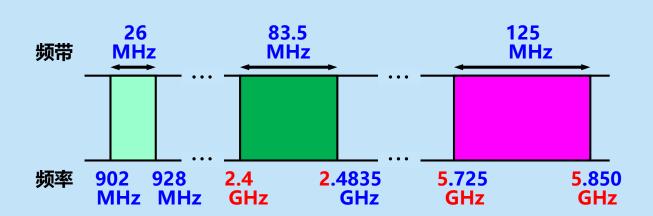
波分复用 WDM(Wavelength Division Multiplexing)



物理层

无线局域网使用的 ISM 频段

要使用某一段无线电频谱进行通信,通常必须得到本国政府有关无线电频谱管理机构的许可证。但是,也有一些无线电频段是可以自由使用的。例如:ISM。各国的 ISM 标准有可能略有差别。



无线局域网使用的 ISM 频段 (Industrial Scientific Medical Band)

物理层

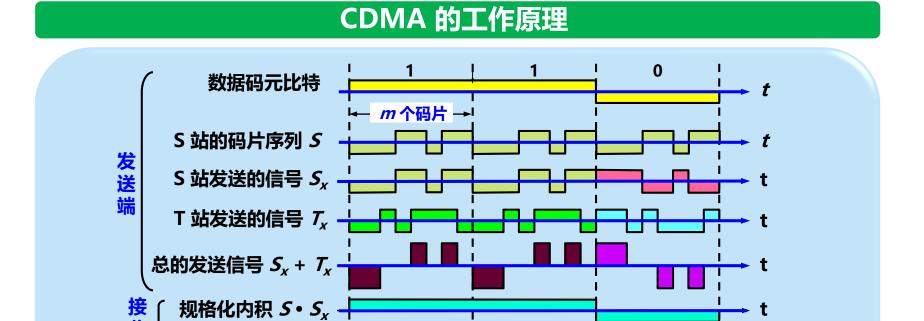
码分复用 CDM (Code Division Multiplexing)

- 常用的名词是码分多址 CDMA (Code Division Multiple Access)。
- 各用户使用经过特殊挑选的不同码型,因此彼此不会造成干扰。
- 这种系统发送的信号有很强的抗干扰能力,其频谱类似于白噪声, 不易被敌人发现。

码片序列(chip sequence)

- 每一个比特时间划分为 *m* 个短的间隔,称为码片 (chip)。
- 每个站被指派一个唯一的 *m* bit 码片序列。
 - 1. 如发送比特 1,则发送自己的 m bit 码片序列。
 - 2. 如发送比特 0,则发送该码片序列的二进制反码。
- 例如, S 站的 8 bit 码片序列是 00011011。
 - 1. 发送比特 1 时, 就发送序列 00011011,
 - 2. 发送比特 0 时, 就发送序列 11100100。
- S 站的码片序列: (-1 -1 -1 +1 +1 -1 +1)

物理层

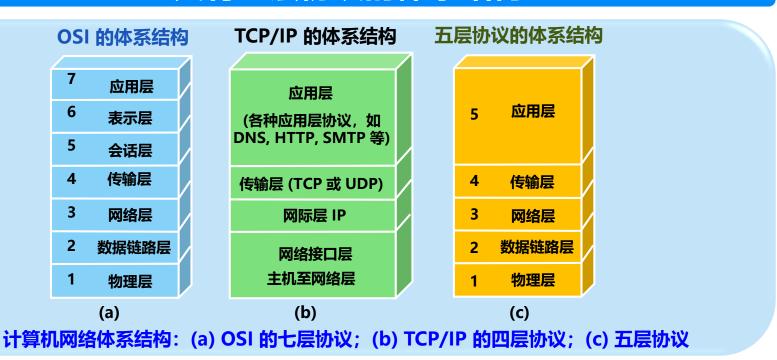


规格化内积 S• T_x —

提纲

- □物理层
- □数据链路层
 - 数据链路层基本概念
 - 介质访问控制
 - 逻辑链路控制
 - 集线器、交换机

具有五层协议的体系结构



数据链路和帧

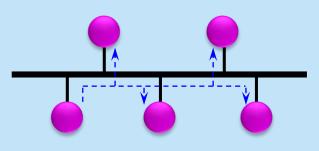
- 链路 (link) 是一条无源的点到点的物理线路段,中间没有任何其他的 交换结点。
 - ◆ 一条链路只是一条通路的一个组成部分。
- 数据链路 (data link) 除了物理线路外,还必须有通信协议来控制这些数据的传输。若把实现这些协议的硬件和软件加到链路上,就构成了数据链路。
 - 1. 现在最常用的方法是使用适配器(即网卡)来实现这些协议的硬件和软件。
 - 2. 一般的适配器都包括了数据链路层和物理层这两层的功能。

数据链路层使用的信道



(a) 点对点信道

• 这种信道使用一对一的 点对点通信方式。

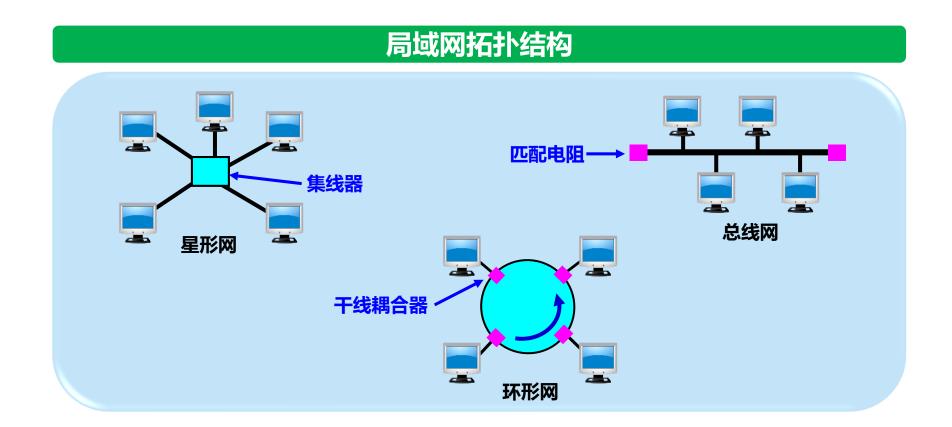


(b) 广播信道

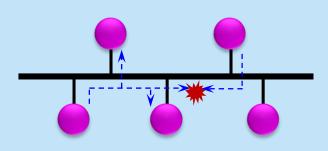
- 使用一对多的广播通信方式。
- 因此必须使用专用的共享信道协议来协调这些主机的数据发送。

广播数据链路:局域网(以太网)

- 局域网最主要的特点是:
 - 1. 网络为一个单位所拥有;
 - 2. 地理范围和站点数目均有限。
- 局域网具有如下主要优点:
 - 1. 具有广播功能,从一个站点可很方便地访问全网。局域网上的主机可共享连接在局域网上的各种硬件和软件资源。
 - 2. 便于系统的扩展和逐渐地演变,各设备的位置可灵活调整和改变。
 - 3. 提高了系统的可靠性、可用性和残存性。



共享信道带来的问题



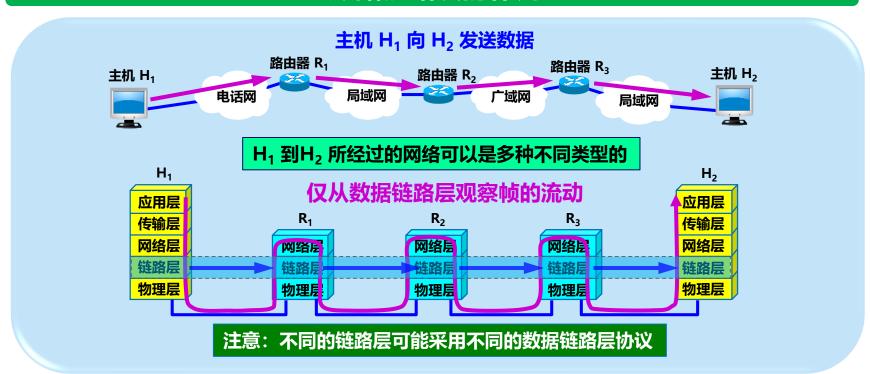
共享的广播信道

- 使用一对多的广播通信方式。
- 问题: 若多个设备在共享的广播信道上同时发送数据,则会造成彼此干扰,导致发送失败。

静态划分信道

- 1. 频分复用
- 2. 时分复用
- 3. 波分复用
- 4. 码分复用
- 动态媒体接入控制 (多点接入)
 - 1. 随机接入
 - 2. 受控接入 , 如多点线路探询 (polling) , 或轮询。

数据链路层的作用

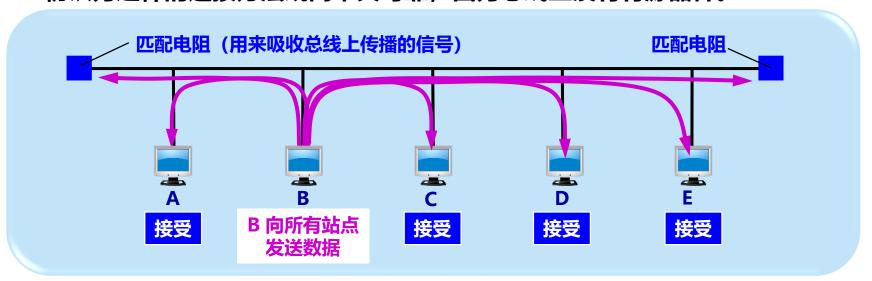


数据链路层的两个子层

- 为了使数据链路层能更好地适应多种局域网标准, IEEE 802 委员会就将局域网的数据链路层拆成两个子层:
 - 1. 逻辑链路控制 LLC (Logical Link Control)子层;
 - 2. 媒体接入控制 MAC (Medium Access Control)子层。
- 与接入到传输介质有关的内容都放在 MAC子层,而 LLC 子层则与传输介质 无关。

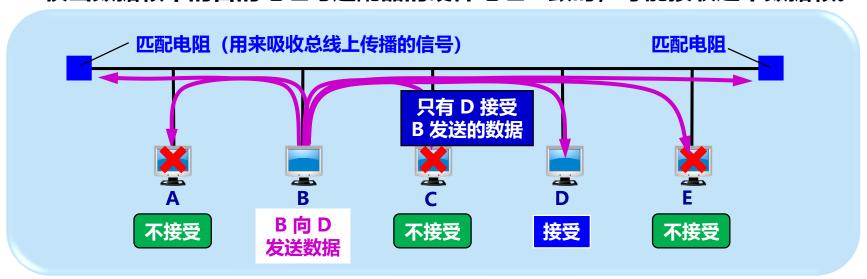
CSMA/CD 协议

最初的以太网是将许多计算机都连接到一根总线上。易于实现广播通信。当初认为这样的连接方法既简单又可靠,因为总线上没有有源器件。



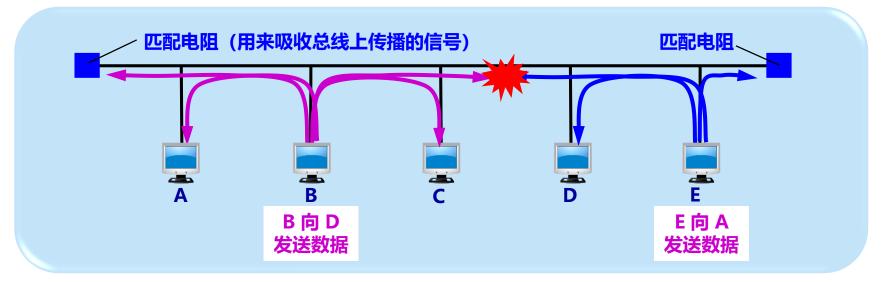
CSMA/CD 协议

为了实现一对一通信,将接收站的硬件地址写入帧首部中的目的地址字段中。仅当数据帧中的目的地址与适配器的硬件地址一致时,才能接收这个数据帧。



CSMA/CD 协议

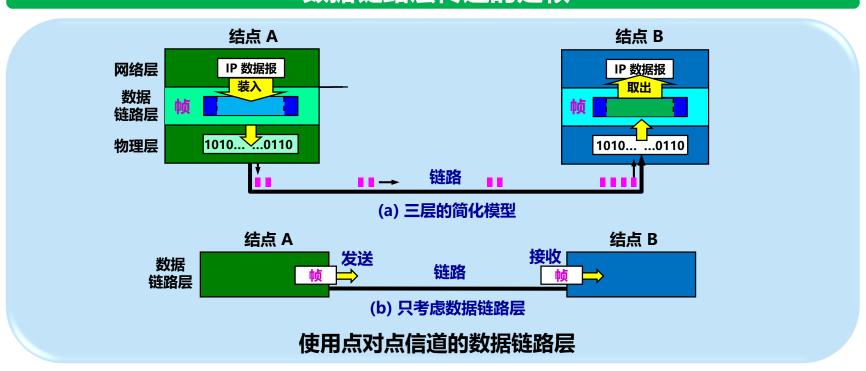
总线也有缺点。若多台计算机或多个站点同时发送时,会产生发送碰撞或冲突,导致发送失败。



CSMA/CD 含义: 载波监听多点接入 / 碰撞检测 (Carrier Sense Multiple Access with Collision Detection)。

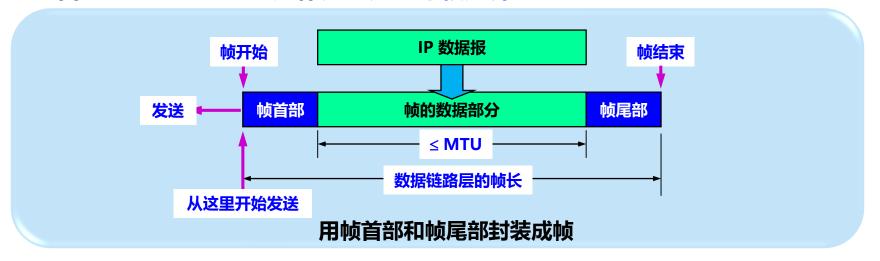
物理层对 LLC 子层是透明的 LLC 子层看不见 下面的物理层 网络层 网络层 LLC LLC 逻辑链路控制 数据 链路层 局域网 **MAC** 媒体接入控制 **MAC** 物理层 物理层 站点 1 站点 2

数据链路层传送的是帧



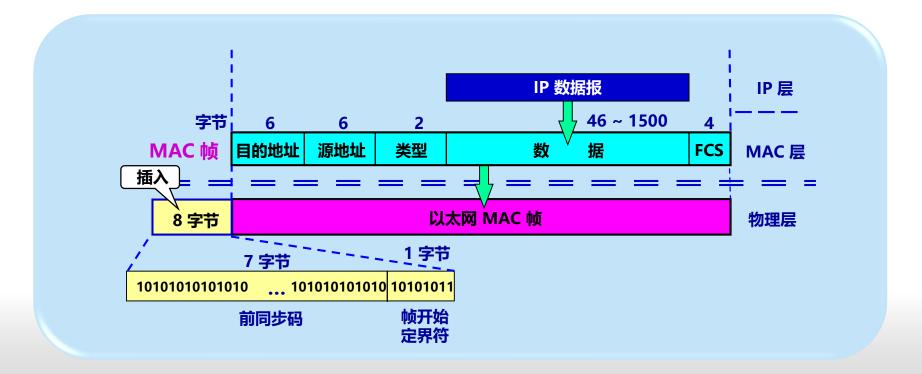
封装成帧

- 封装成帧 (framing) 就是在一段数据的前后分别添加首部和尾部,然后就构成了一个帧。
- 首部和尾部的一个重要作用就是进行帧定界。



MAC 帧的格式

- 常用的以太网 MAC 帧格式有两种标准:
 - 1. DIX Ethernet V2 标准
 - 2. IEEE 的 802.3 标准
- 最常用的 MAC 帧是以太网 V2 的格式。



硬件地址

- 在局域网中,硬件地址又称为物理地址,或 MAC 地址。
- 802 标准所说的"地址"严格地讲应当是每一个站的"名字"或标识符。

请注意,如果连接在局域网上的主机或路由器安装有多个适配器,那么这样的主机或路由器就有多个"地址"。更准确些说,这种 48 位"地址"应当是某个接口的标识符。

48 位的 MAC 地址

- IEEE 802 标准规定 MAC 地址字段可采用 6 字节(48位)或 2 字节(16位)这两种中的一种。
- IEEE 的注册管理机构 RA 负责向厂家分配地址字段 6 个字节中的前三个字节 (即高位 24 位),称为组织唯一标识符。
- 地址字段 6 个字节中的后三个字节 (即低位 24 位) 由厂家自行指派, 称为 扩展唯一标识符, 必须保证生产出的适配器没有重复地址。

3 字节 (24 位) 3 字节 (24 位) **组织唯一标识符** 扩展唯一标识符 48 位的 MAC 地址

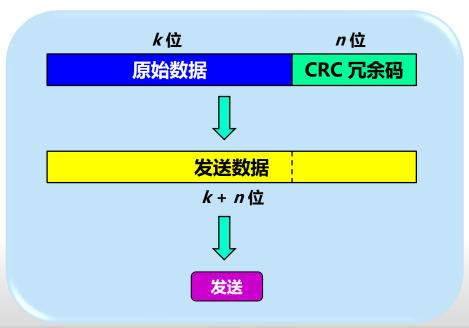
- 一个地址块可以生成 2²⁴ 个不同的地址。这种 48 位地址称为 MAC-48,它的通用名称是 EUI-48。
- 生产适配器时,6字节的 MAC 地址已被固化在适配器的 ROM,因此, MAC 地址也叫做硬件地址 (hardware address) 或物理地址。
- "MAC 地址"实际上就是适配器地址或适配器标识符 EUI-48。

适配器检查 MAC 地址

- 适配器从网络上每收到一个 MAC 帧就先用硬件检查 MAC 帧中的 MAC 地址。
 - 1. 如果是发往本站的帧则收下,然后再进行其他的处理。
 - 2. 否则就将此帧丢弃,不再进行其他的处理。
- "发往本站的帧"包括以下三种帧:
 - 1. 单播 (unicast) 帧 (一对一)
 - 2. 广播 (broadcast) 帧 (一对全体)
 - 3. 多播 (multicast) 帧 (一对多)
- 所有的适配器都至少能够识别前两种帧,即能够识别单播地址和广播地址。
- 有的适配器可用编程方法识别多播地址。
- 只有目的地址才能使用广播地址和多播地址。
- 以混杂方式 (promiscuous mode) 工作的以太网适配器只要"听到"有帧 在以太网上传输就都接收下来。

差错检测

- 在一段时间内,传输错误的比特占所传输比特总数的比率称为误码率 BER (Bit Error Rate)。
- 误码率与信噪比有很大的关系。
- 为了保证数据传输的可靠性,在计算机网络传输数据时,必须采用各种差错 检测措施。
- 在数据链路层传送的帧中,广泛使用循环冗余检验 CRC 检错技术。



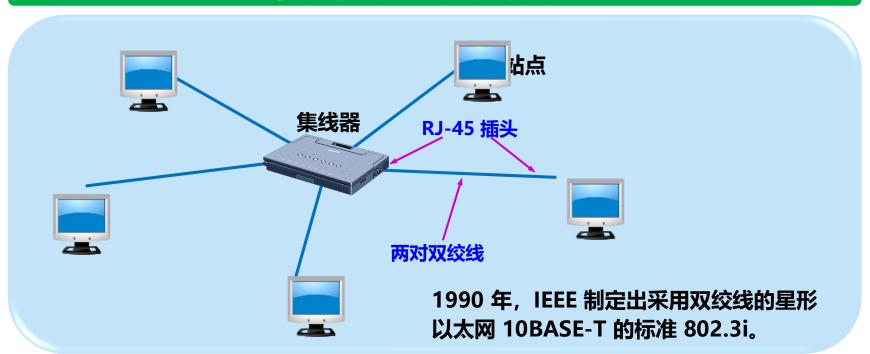
- 在发送端,先把数据划分为组。假定每组 k 个比特。
- 在每组 M 后面再添加供差错检测用的 n 位冗余码,然后一起发送出去。

计算机通过适配器和局域网进行通信 IP 地址 硬件地址 计算机 至局域网 CPU 和 适配器 存储器 (网卡) 串行通信 生成发送的数据 把帧发送到局域网 处理收到的数据 从局域网接收帧

提纲

- □物理层
- □数据链路层
 - 数据链路层基本概念
 - 介质访问控制
 - 逻辑链路控制
 - 集线器、交换机

使用集线器的双绞线以太网



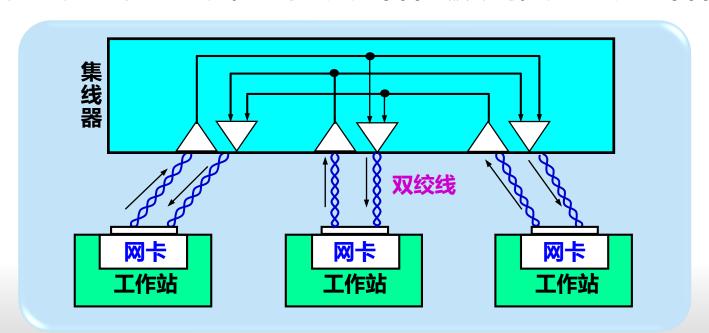
- 传统以太网最初是使用粗同轴电缆,后来演进到使用比较便宜的细同轴电缆,最后发展为使用更便宜和更灵活的双绞线。
- 采用双绞线的以太网采用星形拓扑,在星形的中心则增加了一种可靠性非常高的设备,叫做集线器 (hub)。

星形以太网 10BASE-T

- 使用无屏蔽双绞线,采用星形拓扑。
- 每个站需要用两对双绞线,分别用于发送和接收。
- 双绞线的两端使用 RJ-45 插头。
- 集线器使用了大规模集成电路芯片,因此集线器的可靠性提高。
- 10BASE-T 的通信距离稍短,每个站到集线器的距离不超过 100m。
- 10 Mbit/s 速率的无屏蔽双绞线星形网的出现,既降低了成本,又提高了可靠性。具有很高的性价比。
- 10BASE-T 双绞线以太网的出现,是局域网发展史上的一个非常重要的里程碑,它为以太网在局域网中的统治地位奠定了牢固的基础。
- 从此以太网的拓扑就从总线形变为更加方便的星形网络,而以太网也就在局域网中占据了统治地位。

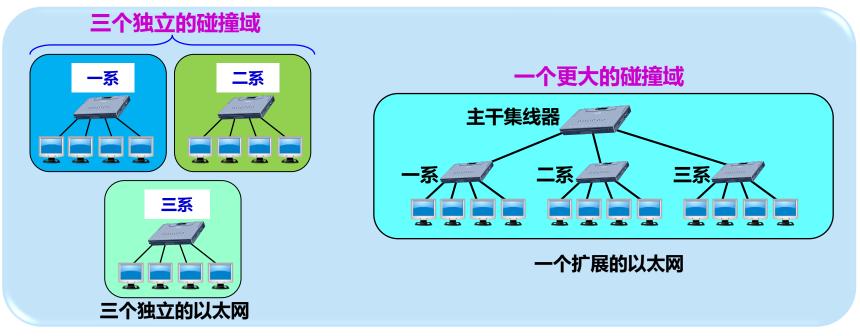
集线器的一些特点

- 集线器是使用电子器件来模拟实际电缆线的工作,因此整个系统仍然像一个 传统的以太网那样运行。
- 使用集线器的以太网在逻辑上仍是一个总线网,各工作站使用的还是 CSMA/CD 协议,并共享逻辑上的总线。
- 集线器很像一个多接口的转发器,工作在物理层。
- 集线器采用了专门的芯片,进行自适应串音回波抵消,减少了近端串音。



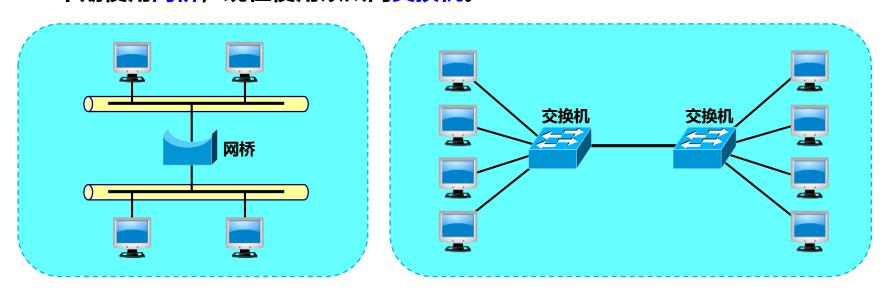
在物理层扩展以太网

使用集线器扩展:将多个以太网段连成更大的、多级星形结构的以太网。



在数据链路层扩展以太网

- 扩展以太网更常用的方法是在数据链路层进行。
- 早期使用网桥,现在使用以太网交换机。

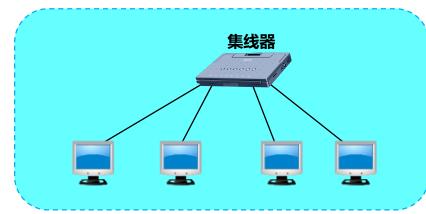


网桥与以太网交换机

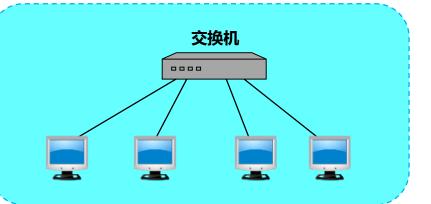
- 网桥工作在数据链路层。
- 它根据 MAC 帧的目的地址对收到的帧进行转发和过滤。
- 当网桥收到一个帧时,并不是向所有的接口转发此帧,而是先检查此帧的目的 MAC 地址,然后再确定将该帧转发到哪一个接口,或把它丢弃。
- 1990 年问世的交换式集线器 (switching hub) 可明显地提高以太网的性能。
- 交换式集线器常称为以太网交换机 (switch) 或第二层交换机 (L2 switch),强调这种交换机工作在数据链路层。
- 以太网交换机的接口有存储器,能在输出端口繁忙时把到来的帧进行缓存。
- 以太网交换机是一种即插即用设备,其内部的帧交换表(又称为地址表)是通过自学习算法自动地逐渐建立起来的。
- 以太网交换机使用了专用的交换结构芯片,用硬件转发,其转发速率要比使用软件转发的网桥快很多。
- 以太网交换机的性能远远超过普通的集线器,而且价格并不贵。

以太网交换机的优点

• 用户独享带宽,增加了总容量。



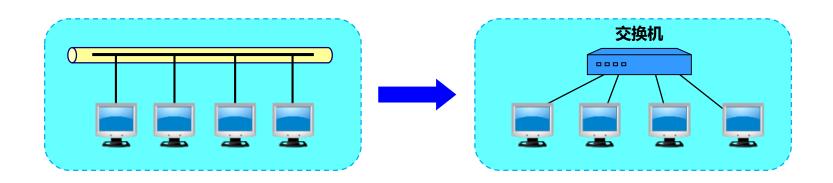
- N 个用户共享集线器提供的带宽 B。
- 平均每个用户仅占有 B/N 的带宽。



- 交换机为每个端口提供带宽 B。
- N个用户,每个用户独占带宽 B。
- 交换机总带宽达 B × N。

从总线以太网到交换机星形以太网

- 早期,以太网采用无源的总线结构;总线以太网使用 CSMA/CD 协议,以半双工方式工作。
- 现在,采用以太网交换机的星形结构成为以太网的首选拓扑。
- 以太网交换机不使用共享总线,没有碰撞问题,因此不使用 CSMA/CD 协议,以全双工方式工作。但仍然采用以太网的帧结构。



谢谢