

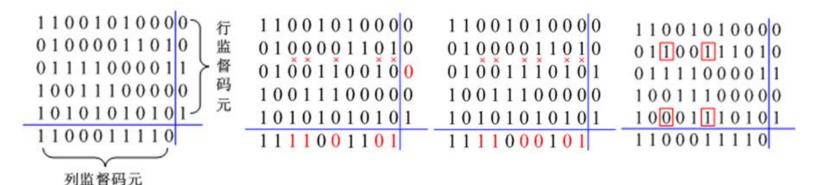
● 差错控制编码

▶ 奇偶校验码(奇偶监督码)

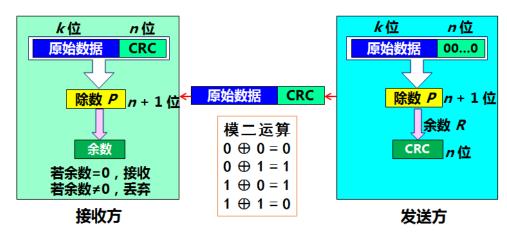
偶校验: $C_{n-1} \oplus C_{n-2} \oplus \cdots \oplus C_2 \oplus C_1 \oplus C_0 = 0$

奇校验: $C_{n-1} \oplus C_{n-2} \oplus \cdots \oplus C_2 \oplus C_1 \oplus C_0 = 1$

▶ 矩阵校验码(行列监督码、二维奇偶校验码)



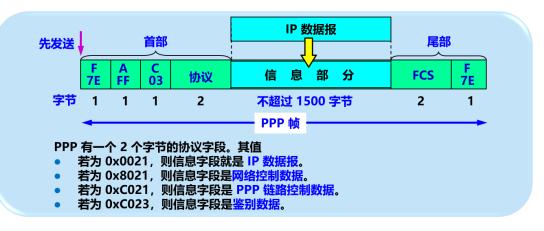
> 循环冗余校验码





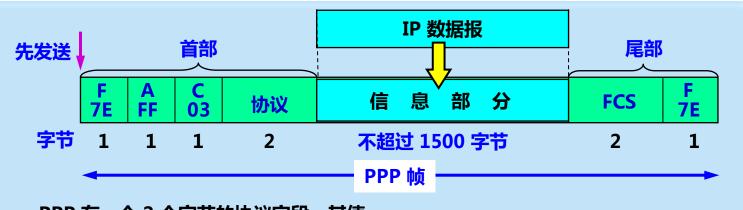
- 点对点信道的数据链路层协议
 - SLIP线路速率非常低;没有寻址功能;数据帧中没有类型标记;没有 差错检测和校正功能。
 - > PPP
 - 能够在多种链路上运行串行、并行;同步、异步;交换、非交换;电、光
 - 提供了在点对点链路上传输多种不同类型协议数据的标准方法
 - 由三个部分组成:将 IP 数据报封装到串行链路的方法;链路控制协议(LCP);网络控制协议(NCP)。







PPP 的帧格式



PPP 有一个 2 个字节的协议字段。其值

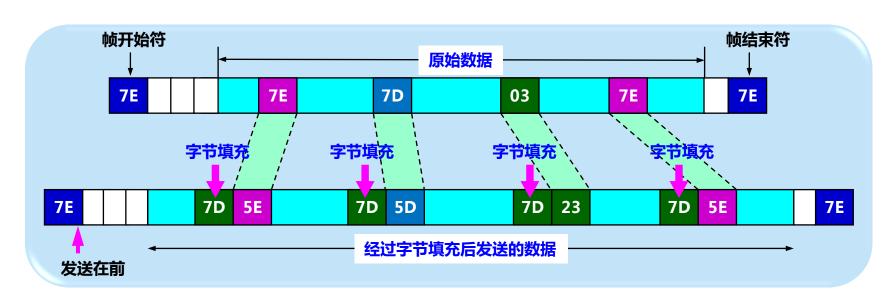
- 若为 0x0021,则信息字段就是 IP 数据报。
- 若为 0x8021 , 则信息字段是网络控制数据。
- 若为 0xC021,则信息字段是 PPP 链路控制数据。
- 若为 0xC023,则信息字段是鉴别数据。

诱明传输问题

- 当 PPP 用在异步传输时,就使用一种特殊的字节填充法。
- 当 PPP 用在同步传输时,协议规定采用硬件来完成比特填充(和高 级数据链路控制(HDLC)的做法一样)。



PPP 提供的透明传输方法—— -字节填充法



- ▶ 将信息字段中出现的 0x7E 字节均转变成为 2 字节序列 $(0x7D, 0x5E)_{\circ}$
- 若信息字段中出现 0x7D 字节, 将其转变成为 2 字节序列 $(0x7D, 0x5D)_{o}$
- 若信息字段中出现 ASCII 码的控制字符(即数值小于 0x20 的字符),则在该字符前面要加入一个 0x7D 字节,同时将 该字符的编码加以改变。 (0x7D, 控制字符+0x20)



PPP 提供的透明传输方法——零比特填充

- PPP 用在 SONET/SDH 链路时,使用同步传输(一连串的比特连续 传送),这时 PPP 采用零比特填充方法来实现透明传输。
- 在发送端,只要发现有5个连续1,则立即填入一个0。
- 接收端对帧中的比特流进行扫描,每当发现 5 个连续1时,就把这 5 个连续 1 后的一个 0 删除。

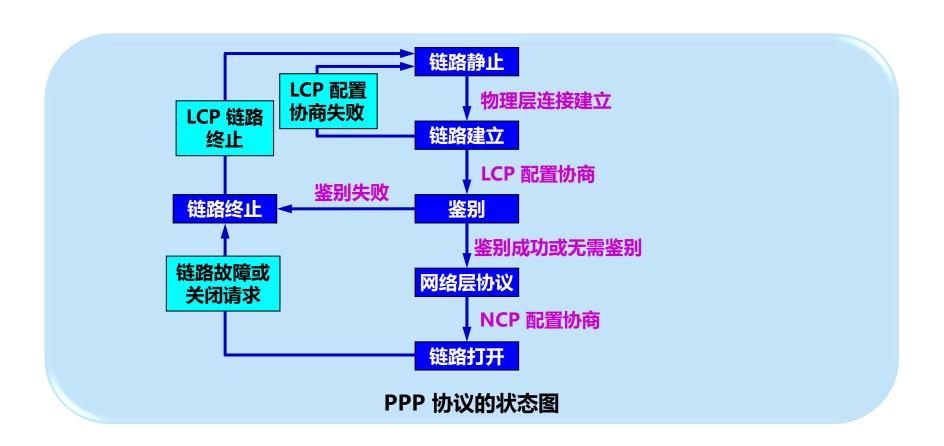


数据部分恰好出现与 Ox7E 一样的二进制位串

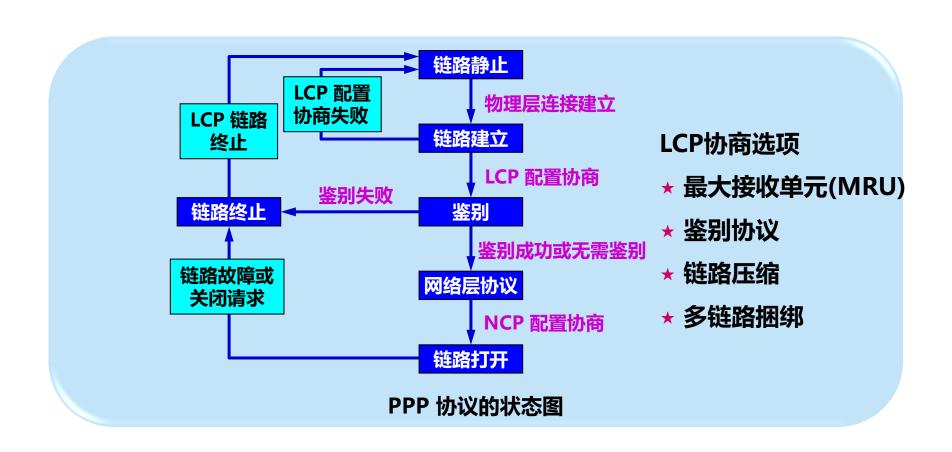


- 当用户通过调制解调器拨号接入 ISP 时,路由器对拨号做出确认 , 并建立一条物理连接。
- 主机向路由器发送一系列的 LCP 分组(封装成多个 PPP 帧)。
- 这些分组及其响应选择一些 PPP 参数,并进行网络层配置,NCP 给新接入的主机分配一个临时的 IP 地址,使主机成为互联网上的一 个主机。
- 通信完毕时, NCP 释放网络层连接, 收回原来分配出去的 IP 地址。 接着,LCP 释放数据链路层连接,最后释放的是物理层的连接。
- 可见,PPP 协议已不是纯粹的数据链路层的协议,它还包含了物理 层和网络层的内容。

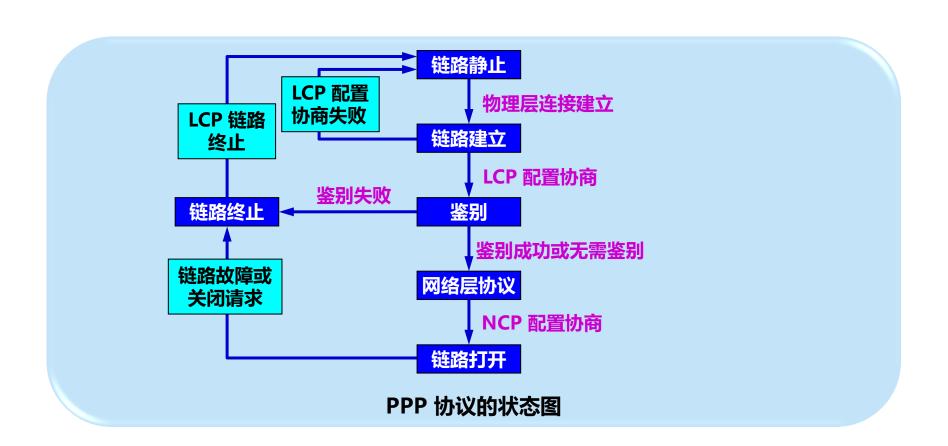














- 鉴别是要验证通信的对方的确是自己所要通信的对象。 而不是其他的冒充者,并且所传送的报文是完整的,没 有被他人篡改过。
- ●常用的鉴别协议
 - ▶ □令鉴别协议(PAP)
 - ➤ 质询握手鉴别协议(CHAP)



PPP 的工作过程

▶口令鉴别协议(PAP),两次握手鉴别协议,口令以明 文传送,被鉴别方首先发起鉴别请求。



用户名: user01 码: pw01

被鉴别方

根据用户数据库鉴别 用户名密码是否正确



主鉴别方

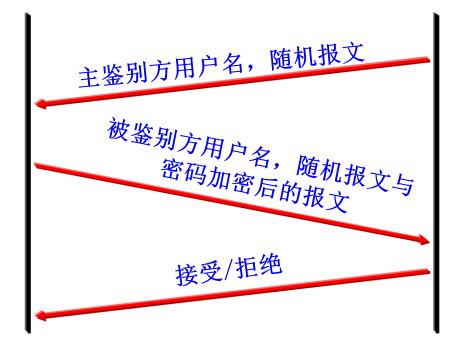
password username



PPP 的工作过程

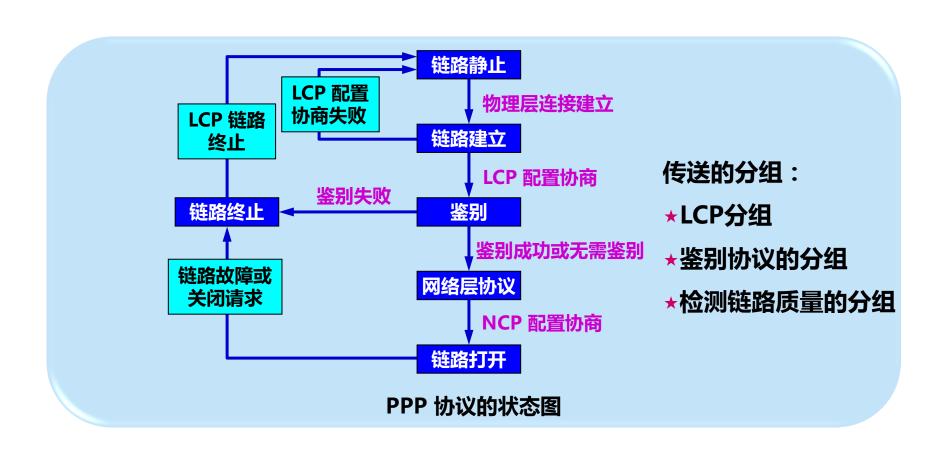
▶质询握手鉴别协议(CHAP),三次握手鉴别协议,主 鉴别方首先发起鉴别请求,安全性比PAP高。



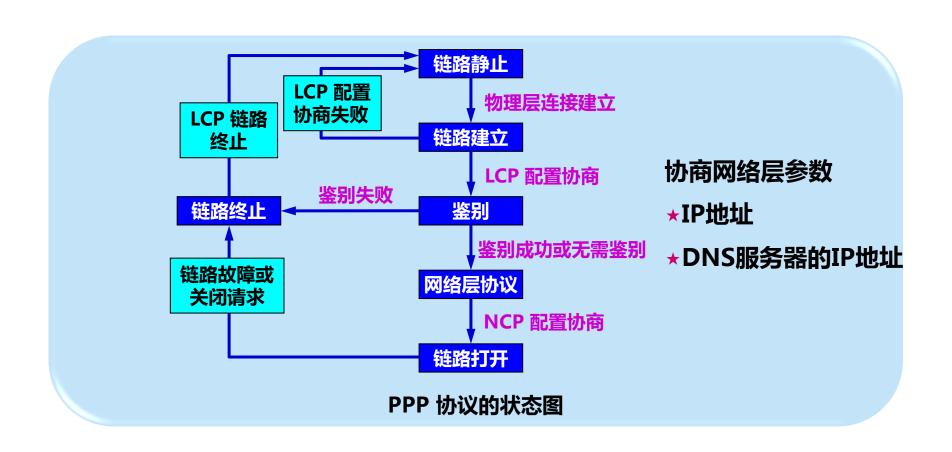




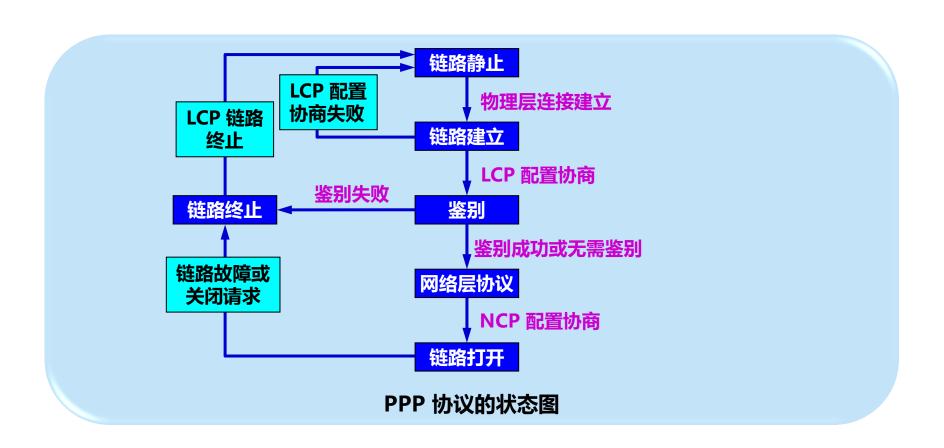




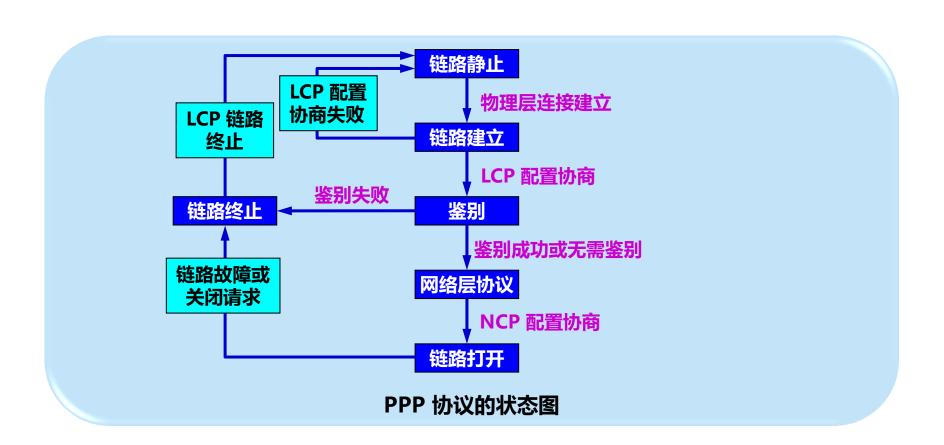




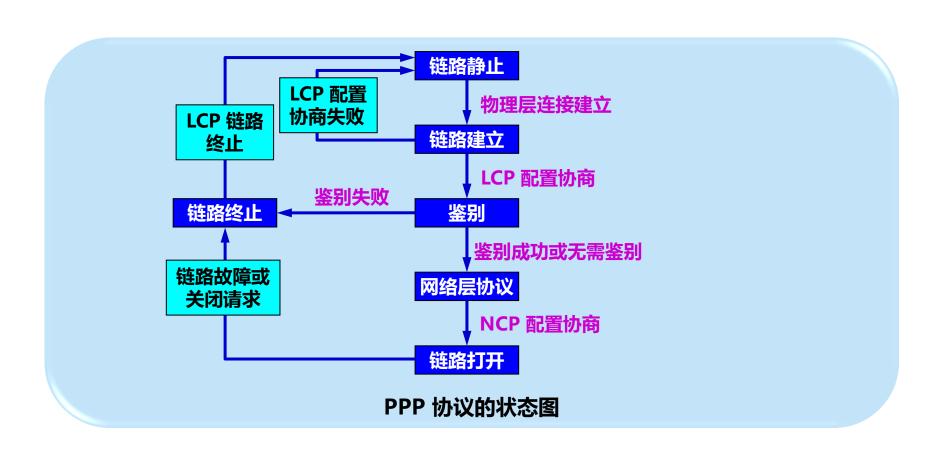




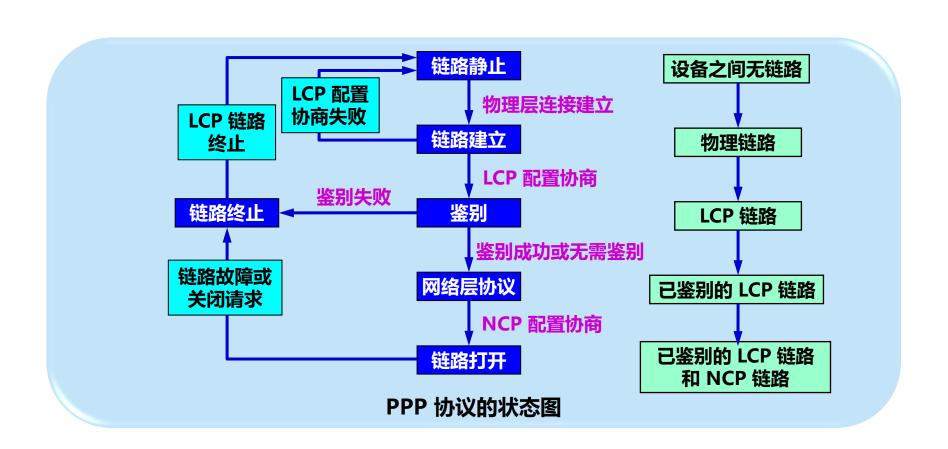












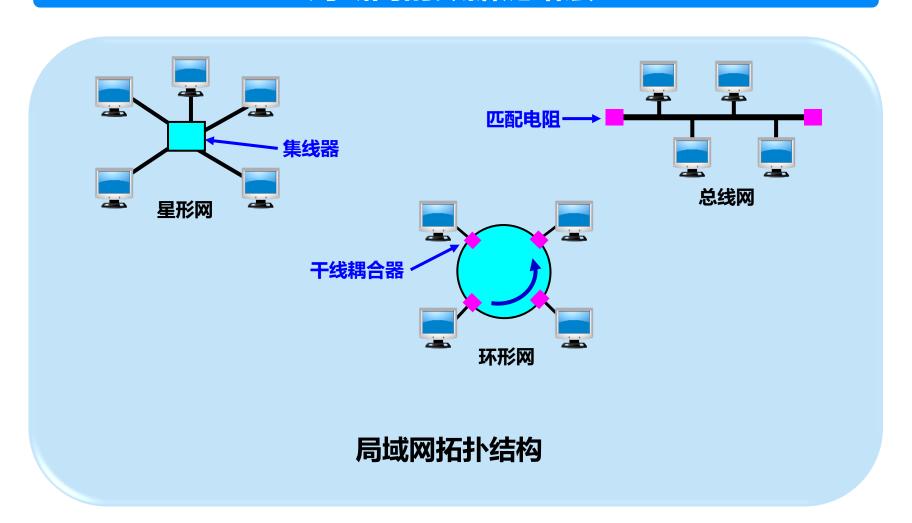


局域网的数据链路层

- ●局域网使用的是广播信道。
- 局域网最主要的特点
 - 网络为一个单位所拥有;
 - 地理范围和站点数目均有限。
- 局域网的主要优点
 - 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。
 - > 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。
 - 提高了系统的可靠性和可用性。



局域网的数据链路层





3.3 使用广播信道的数据链路层

局域网的数据链路层规范

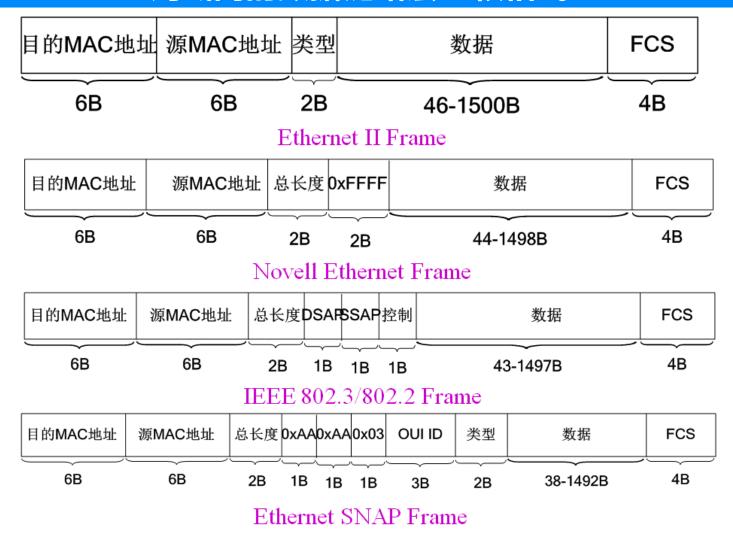
- DIX Ethernet 工是世界上第一个局域网的规约。
- IEEE 802.3是第一个IEEE的局域网标准。
- IEEE 802又称为局域网/城域网标准委员会(LMSC , LAN/MAN Standards Committee),致力于研究局域 **网和城域网的物理层和MAC层中定义的服务和协议**,对 应OSI网络参考模型的最低两层(物理层和数据链路层)。

802.10安全与加密 802.1局域网概述、体系结构、网络互连和网络管理 802.2 逻辑链路控制LLC LLC层 802.3 802.5 802.6 802.9 802.12 802.14 802.16 802.11 802.15 802.17 802.20 100VG MAC层 以太网 城域网 语音数 无线局 Any 交互式 无线 无线城 电信以 移动宽 域网 电视网 蓝牙 带网 物理层 802.7宽带技术 802.8光纤技术

- 媒体接入控制(MAC) 子层:与接入到传输媒 体有关的内容都放在 MAC子层。
- 逻辑链路控制(LLC)子 层:与传输媒体无关 负责没有中间交换节点 的两个站之间的数据帧 的传输。



局域网的数据链路层—帧格式





局域网的数据链路层—MAC地址

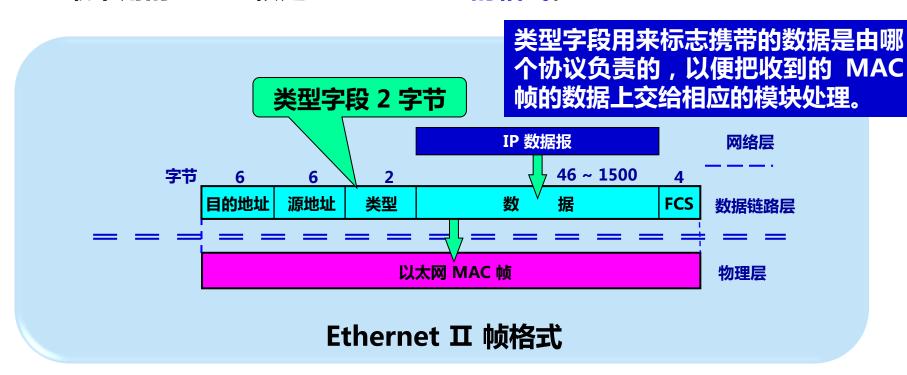
- MAC 地址字段包括 6 个字节 (48位)。
- 地址字段中的前 3 个字节 (即高位 24 位), 称为组织唯一标识符, IEEE 的注册管理机构 RA 负责向厂家分配。
- 地址字段中的后 3 个字节 (即低位 24 位) 由厂家自行指派, 称为扩 展唯一标识符,必须保证生产出的适配器没有重复地址。
- 生产适配器时,6 字节的 MAC 地址已被固化在适配器的 ROM,因 此,MAC 地址也叫做硬件地址或物理地址。

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



局域网的数据链路层—以太网帧

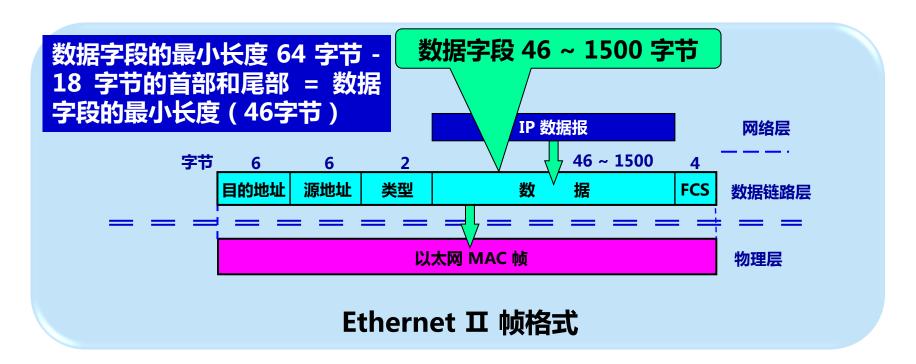
最常用的 MAC 帧是 Ethernet II 的格式。





局域网的数据链路层—以太网帧

最常用的 MAC 帧是 Ethernet II 的格式。



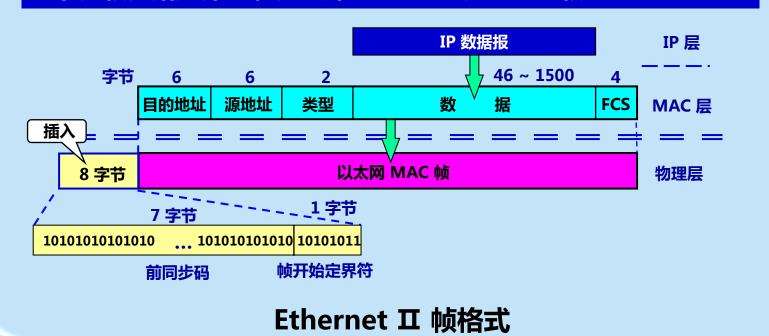
当数据字段的长度小于 46 字节时,应在数据字段的后面加入整数字 节的填充字段,以保证以太网的 MAC 帧长不小于 64 字节。



局域网的数据链路层—以太网帧

最常用的 MAC 帧是Ethernet II 的格式。

在帧的前面插入(硬件生成)的8字节中,第一个字段共7个字节, 是前同步码,用来迅速实现 MAC 帧的比特同步。第二个字段 1 个 字节是帧开始定界符,表示后面的信息就是 MAC 帧。





局域网的数据链路层—以太网帧

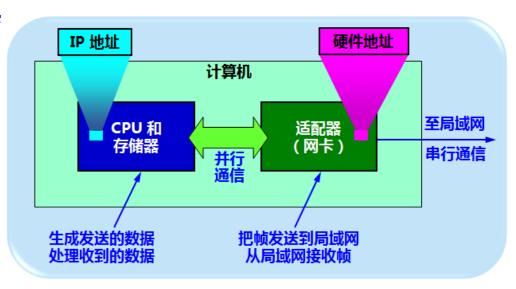
- 无效的 MAC 帧
 - 数据字段的长度与长度字段的值不一致;
 - 帧的长度不是整数个字节;
 - ▶ 用收到的帧检验序列 FCS 查出有差错;
 - 数据字段的长度不在 46 ~ 1500 字节之间。

对于检查出的无效 MAC 帧就简单地丢弃,以太网不负责重传 丢弃的帧。



计算机通过适配器和局域网进行通信

- 网络接口板又称为通信适配器 (adapter) 或网络接口卡 NIC (Network Interface Card),或"网卡"。
- 适配器的重要功能
 - 数据帧的封装与解封装
 - 进行串/并、并/串转换
 - > 编译码
 - 对数据进行缓存
 - 数据过滤





计算机通过适配器和局域网进行通信

适配器检查 MAC 地址

- 每收到一个 MAC 帧就首先用硬件检查 MAC 帧中的 MAC 地址。
 - 如果是发往本站的帧则收下,然后再进行其他的处理。
 - 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:
 - ▶ 单播 (unicast) 帧 (一对一)
 - ▶ 广播 (broadcast) 帧(一对全体)
 - 多播 (multicast) 帧(一对多)
- 只有目的地址才能使用广播地址和多播地址。
- 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。

所有的适配器都至少能够识

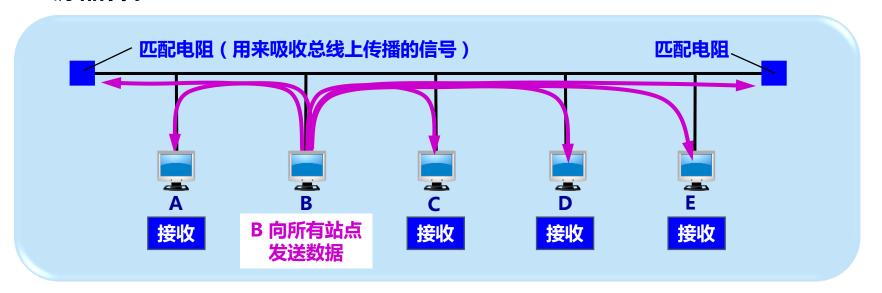
别前两种帧,即能够识别单

● 以混杂方式 (promiscuous mode) 工作的以太网适配器只要"听 到"有帧在局域网上传输就都接收下来。



局域网的数据链路层

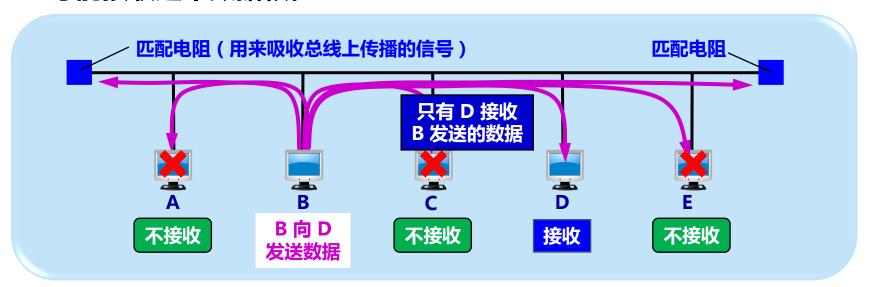
最初的局域网是将许多计算机都连接到一根总线上,易于实现广播 通信。当初认为这样的连接方法既简单又可靠,因为总线上没有有 源器件。





局域网的数据链路层

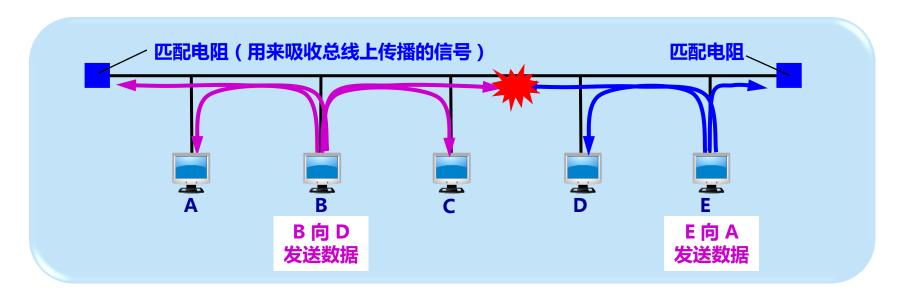
● 为了实现一对一通信,将接收站的硬件地址写入帧首部中的目的地 **址字段中。仅当数据帧中的目的地址与适配器的硬件地址一致时**, 才能接收这个数据帧。





局域网的数据链路层

▶ 总线也有<mark>缺点</mark>。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。



如何避免与其它站的发送产生碰撞?



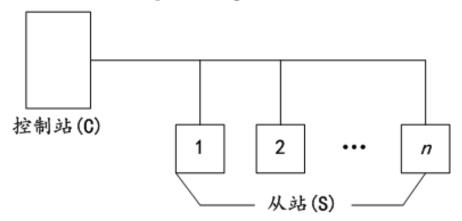
媒体共享技术

- 静态划分信道(代价高,不适合局域网)
 - > 频分复用
 - 时分复用
 - > 波分复用
 - > 码分复用
- 动态媒体接入控制(多点接入)
 - 随机接入:所有用户可随机发送信息。
 - **▶ 受控接入:用户必须服从一定的控制。如集中控制的多点线路探** 询 (polling),或轮询。



媒体共享技术

集中控制的多点线路探询 (polling) , 或轮询。



多点分支结构

主站(控制站)要负责探询、选择和异常情况的处理。

- 选择是指主站要发送信息时通知1个站或几个站接收电文的过 程,选择命令必须带有从站地址,以区分哪个从站接收信息。
- 探询是指主站接收信息时,为了防止冲突,由主站逐个通知从 站要求从站发送信息的过程。
 - 顺序探询
 - > 传递探询



局域网采取了两种重要措施

- ▶ 采用较为灵活的无连接工作方式
 - 不必建立连接就可以直接发送数据。
 - 对发送的数据帧不进行编号,也不要求对方发回确认。

提供不可靠的交付服务

尽最大努力的交付。

对有差错帧是否需要重传则 由高层来决定。

同一时间只能允许一台计算机发送

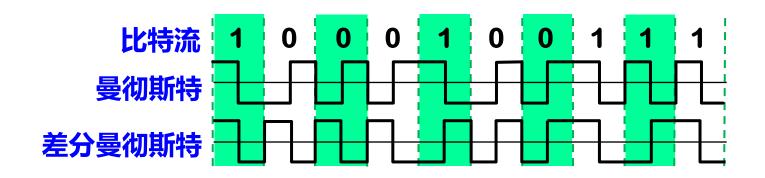
局域网采用最简单的随机接入。

使用 CSMA/CD 协议减少冲 突发生的概率。



局域网采取了两种重要措施

局域网发送的数据都使用曼彻斯特编码



- ◆ 曼彻斯特编码的<mark>优点: 具有自同步能力,接收方可以从每位</mark> 中间的电平跳变提取出时钟信号进行同步。
- ◆ 曼彻斯特编码的<mark>缺点:所占的频带宽度比原始的基带信号增加</mark> 了一倍(每秒传送的码元数加倍了)。