



计算机网络（第 6 版）

第 3 章 数据链路层



第 3 章 数据链路层

3.1 使用点对点信道的数据链路层

3.1.1 数据链路和帧

3.1.2 三个基本问题

3.2 点对点协议 PPP

3.2.1 PPP 协议的特点

3.2.2 PPP 协议的帧格式

3.2.3 PPP 协议的工作状态



第 3 章 数据链路层（续）

3.3 使用广播信道的数据链路层

3.3.1 局域网的数据链路层

3.3.2 CSMA/CD 协议

3.4 使用广播信道的以太网

3.4.1 使用集线器的星形拓扑

3.4.2 以太网的信道利用率

3.4.3 以太网的 MAC 层



第3章 数据链路层（续）

3.5 扩展的以太网

3.5.1 在物理层扩展以太网

3.5.2 在数据链路层扩展以太网

3.6 高速以太网

3.6.1 100BASE-T 以太网

3.6.2 吉比特以太网

3.6.3 10 吉比特以太网

3.6.4 使用高速以太网进行宽带接入

3.7 其他类型的高速局域网接口



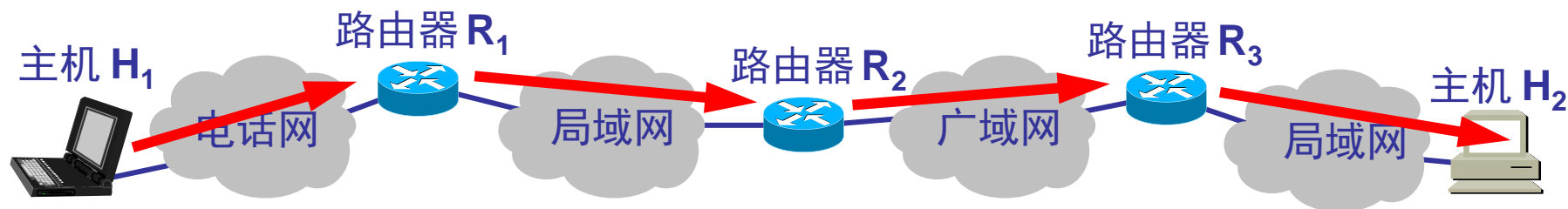
数据链路层

数据链路层使用的信道主要有以下两种类型：

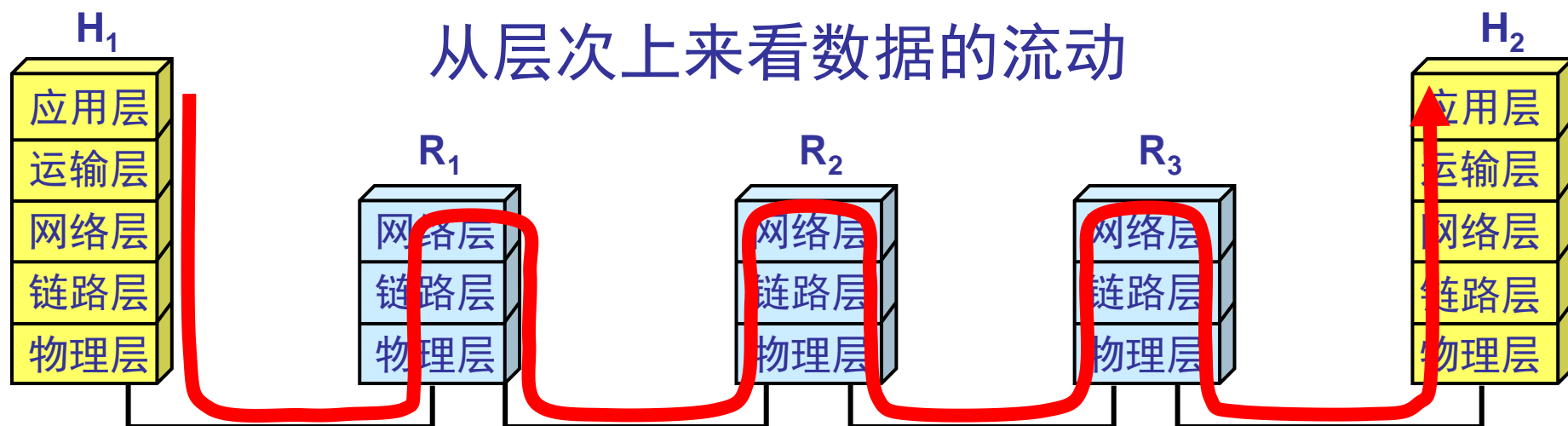
- **点对点信道**。这种信道使用一对一的点对点通信方式。
- **广播信道**。这种信道使用一对多的广播通信方式，因此过程比较复杂。广播信道上连接的主机很多，因此必须使用专用的共享信道协议来协调这些主机的数据发送

数据链路层的简单模型

主机 H_1 向 H_2 发送数据



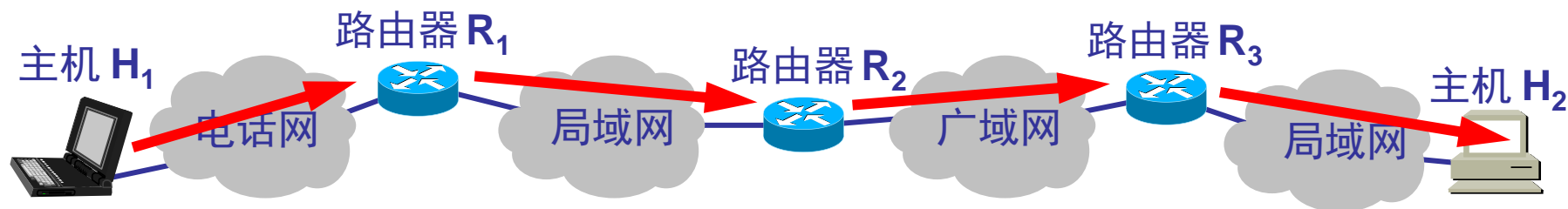
从层次上来看数据的流动



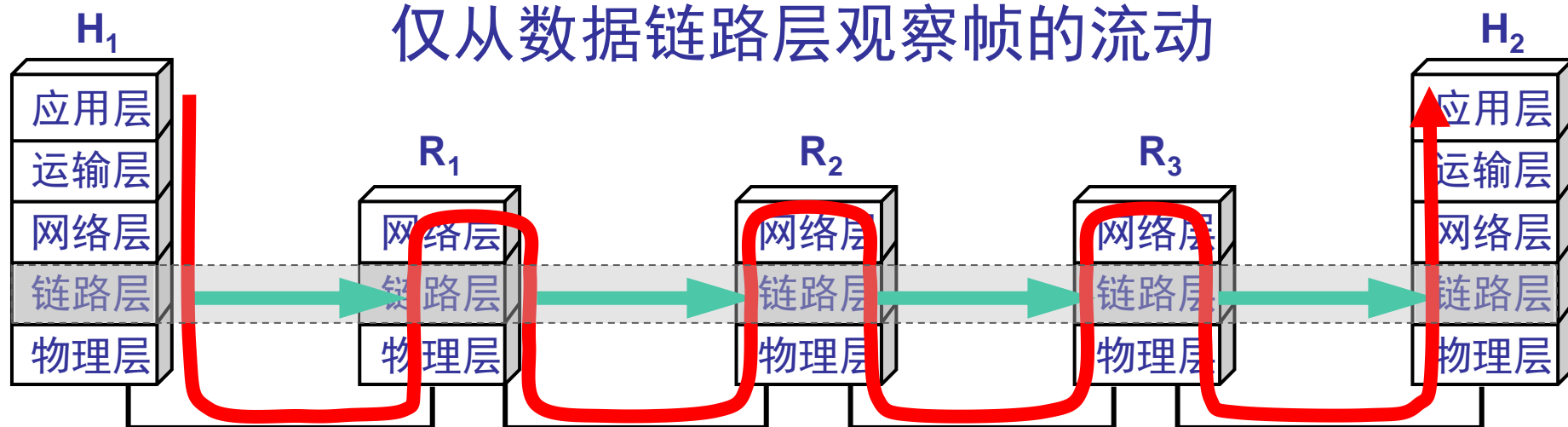
数据链路层的简单模型

(续)

主机 H_1 向 H_2 发送数据



仅从数据链路层观察帧的流动

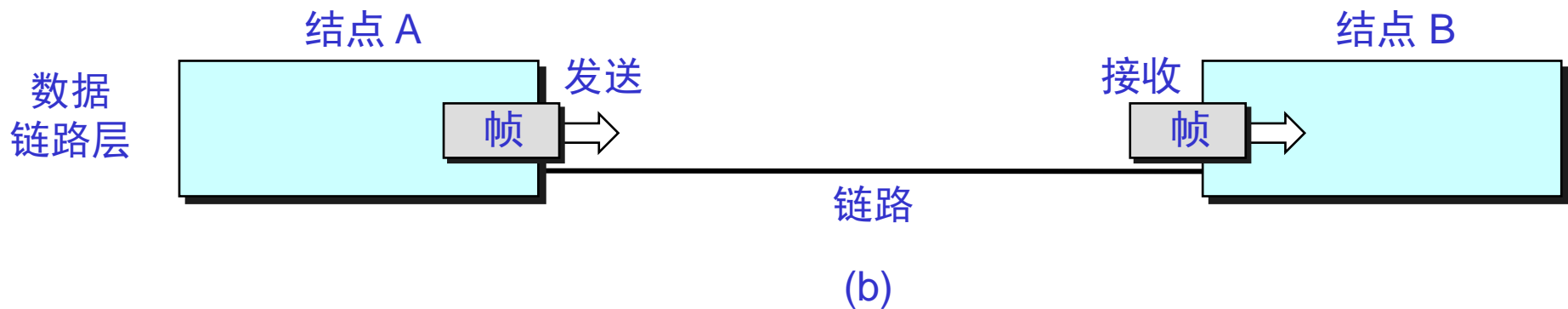
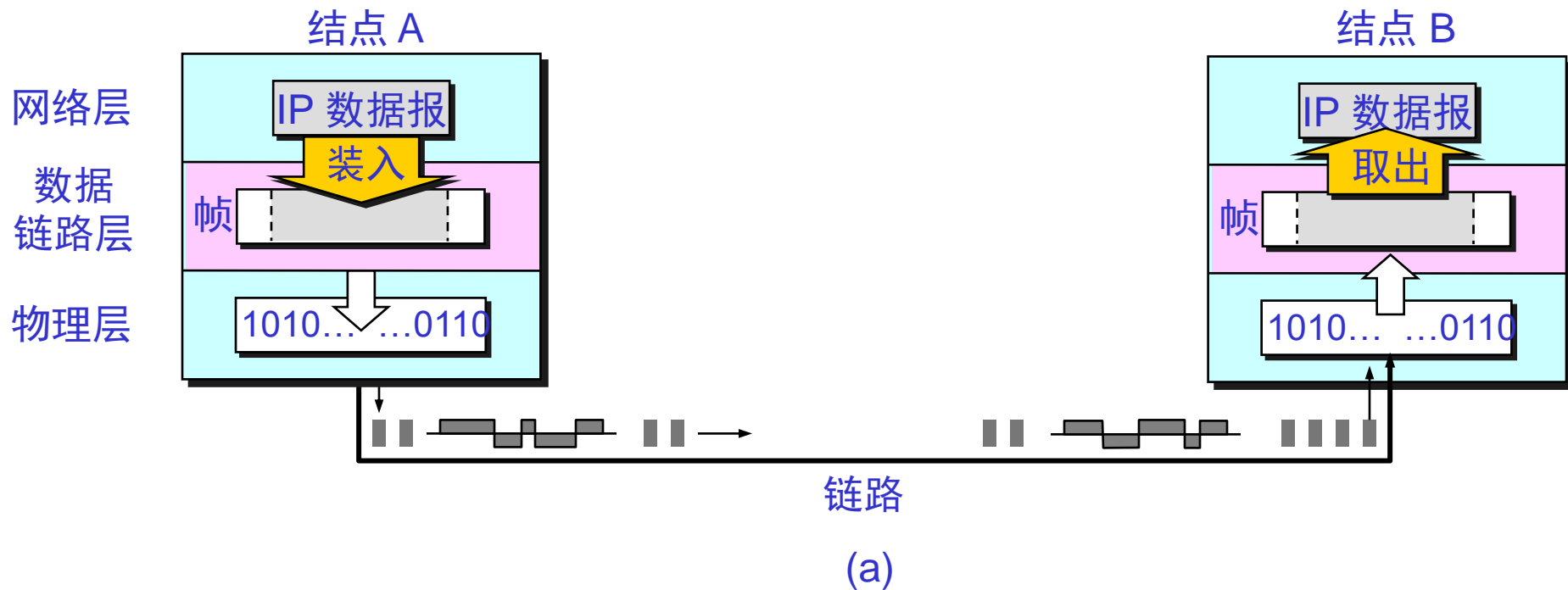


3.1 使用点对点信道的数据链路层

3.1.1 数据链路和帧

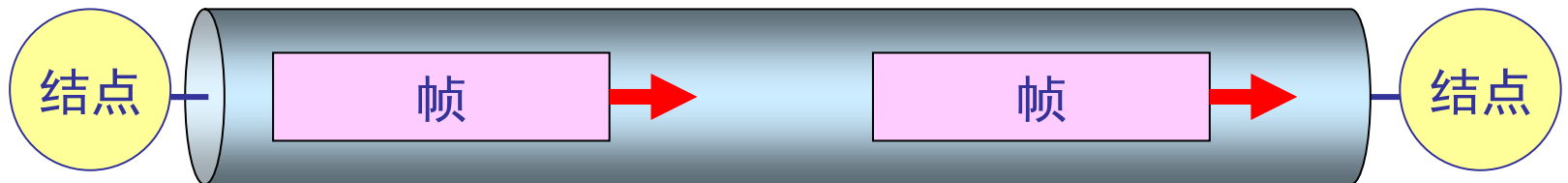
- **链路**(link)是一条无源的点到点的物理线路段，中间没有任何其他的交换结点。
 - 一条链路只是一条通路的一个组成部分。
- **数据链路**(data link)除了物理线路外，还必须要有通信协议来控制这些数据的传输。若把实现这些协议的硬件和软件加到链路上，就构成了数据链路。
 - 现在最常用的方法是使用适配器（即网卡）来实现这些协议的硬件和软件。
 - 一般的适配器都包括了数据链路层和物理层这两层的功能。

数据链路层传送的是帧



数据链路层像个数字管道

- 常常在两个对等的的数据链路层之间画出一个数字管道，而在这条数字管道上传输的数据单位是帧。



- 早期的数据通信协议曾叫作通信规程 (procedure)。因此在数据链路层，规程和协议是同义语。

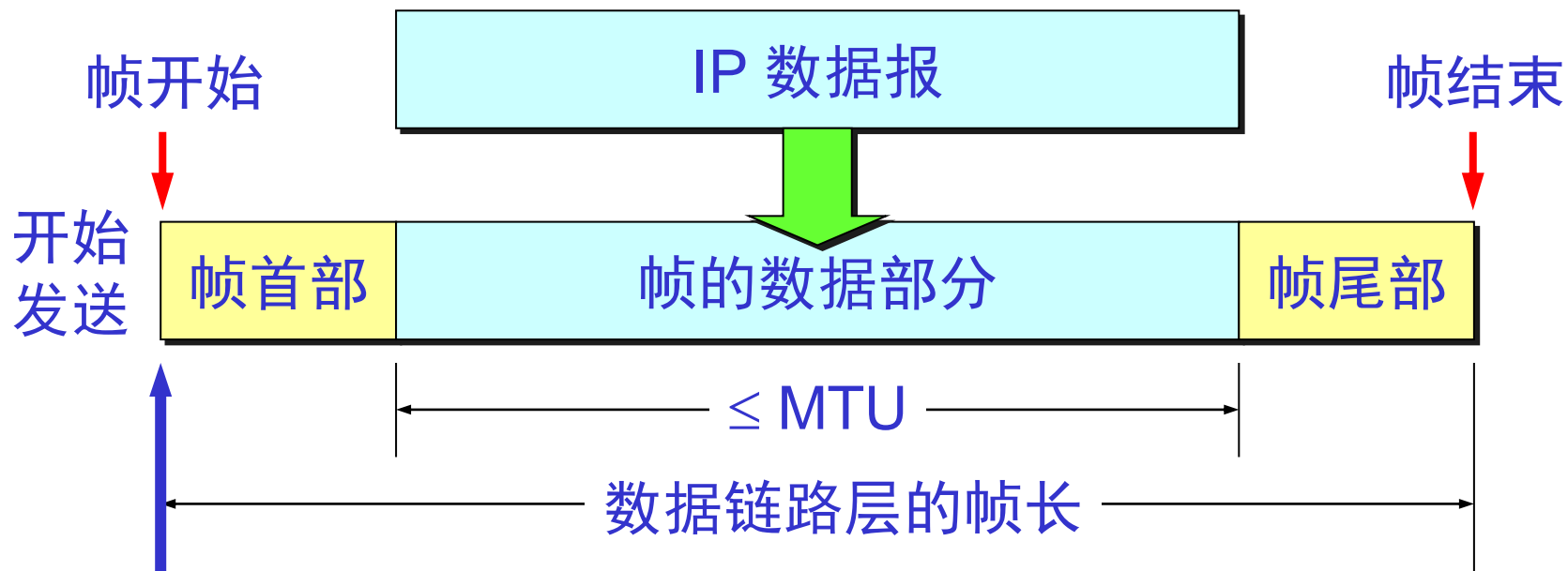


3.1.2 三个基本问题

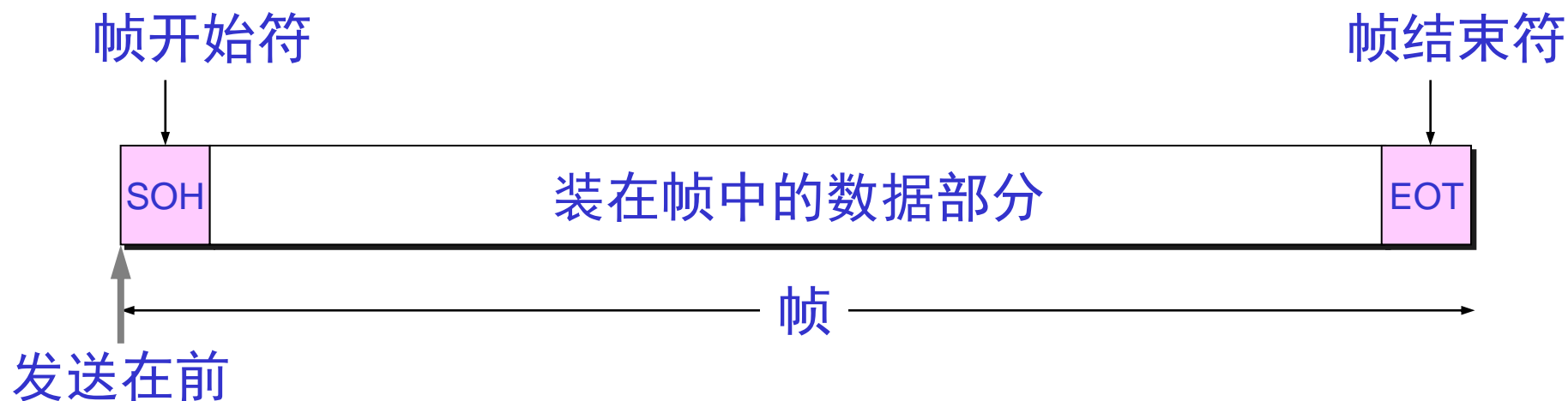
- (1) 封装成帧
- (2) 透明传输
- (3) 差错控制

1. 封装成帧

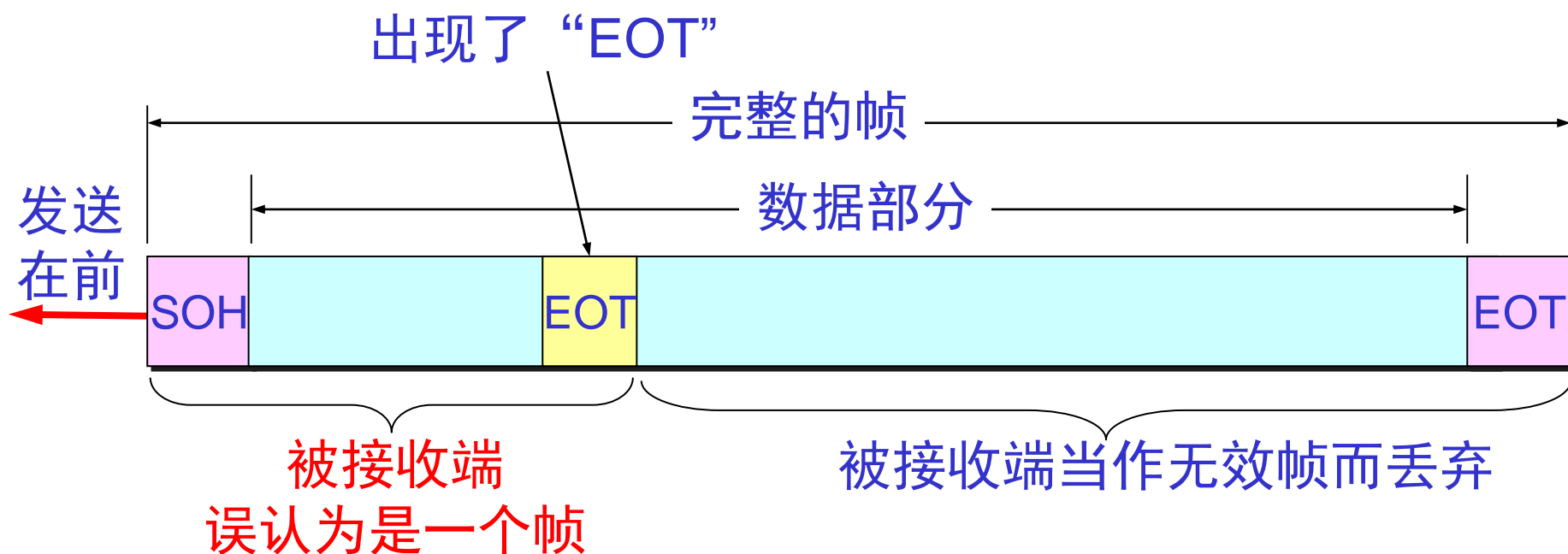
- 封装成帧(framing)就是在一段数据的前后分别添加首部和尾部，然后就构成了一个帧。确定帧的界限。
- 首部和尾部的一个重要作用就是进行帧定界。



用控制字符进行帧定界的方法举例



2. 透明传输

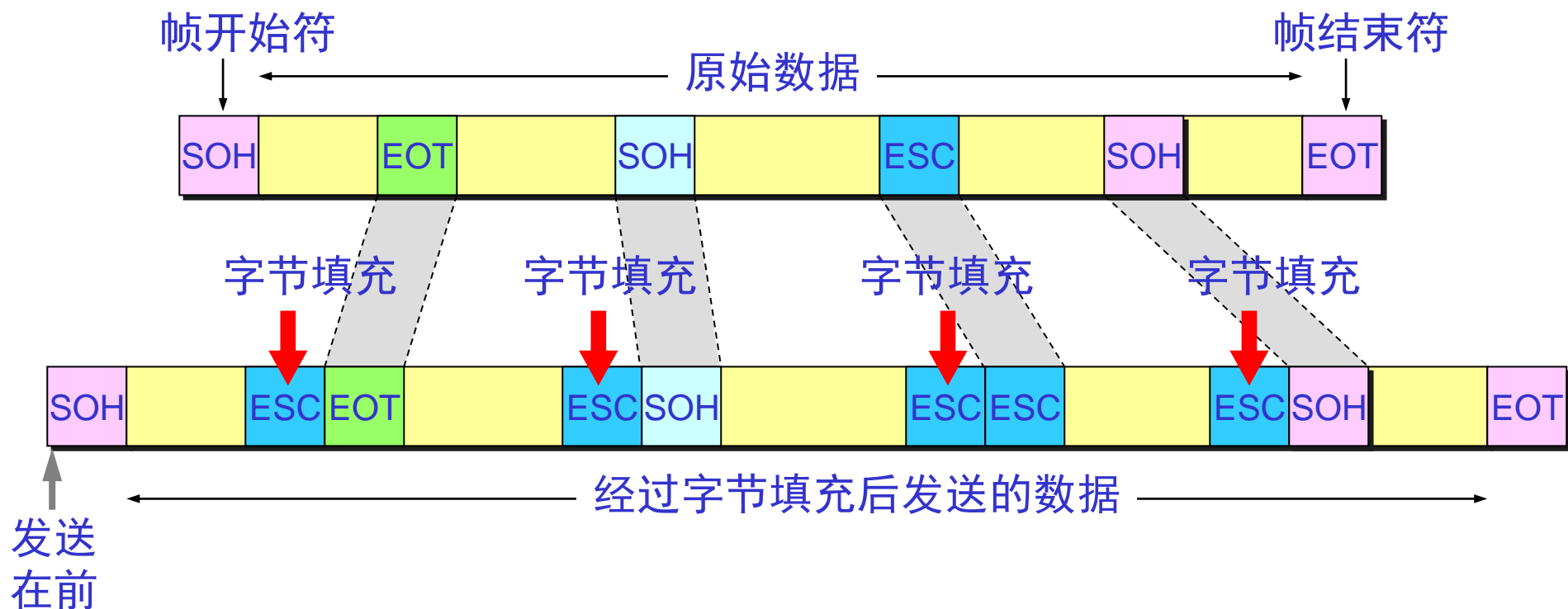




解决透明传输问题

- 发送端的数据链路层在数据中出现控制字符“SOH”或“EOT”的前面插入一个转义字符“ESC”(其十六进制编码是 1B)。
- **字节填充**(byte stuffing)或**字符填充**(character stuffing)——接收端的数据链路层在将数据送往网络层之前删除插入的转义字符。
- 如果转义字符也出现数据当中，那么应在转义字符前面插入一个转义字符。当接收端收到连续的两个转义字符时，就删除其中前面的一个。

用字节填充法解决透明传输的问题





3. 差错检测

- 在传输过程中可能会产生**比特差错**：1 可能会变成 0 而 0 也可能变成 1。
- 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。



循环冗余检验的原理

- 在数据链路层传送的帧中，广泛使用了**循环冗余检验 CRC** 的检错技术。
- 在发送端，先把数据划分为组。假定每组 k 个比特。
- 假设待传送的一组数据 $M = 101001$ （现在 $k = 6$ ）。我们在 M 的后面再添加供差错检测用的 n 位**冗余码**一起发送。



冗余码的计算

- 用二进制的模 2 运算进行 2^n 乘 M 的运算，这相当于在 M 后面添加 n 个 0。
- 得到的 $(k + n)$ 位的数除以事先选定好的长度为 $(n + 1)$ 位的除数 P ，得出商是 Q 而余数是 R ，余数 R 比除数 P 少 1 位，即 R 是 n 位。



冗余码的计算举例

- 现在 $k = 6$, $M = 101001$ 。
- 设 $n = 3$, 除数 $P = 1101$,
- 被除数是 $2^n M = 101001000$ 。
- 模 2 运算的结果是：商 $Q = 110101$,
余数 $R = 001$ 。
- 把余数 R 作为冗余码添加在数据 M 的后面发送出去。发送的数据是： $2^n M + R$
即： 101001001 , 共 $(k + n)$ 位。

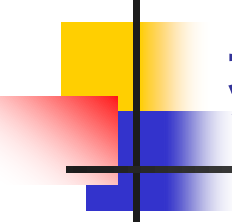
循环冗余检验的原理说明

$$\begin{array}{r} 110101 \leftarrow Q \text{ (商)} \\ P \text{ (除数)} \rightarrow 1101 \overline{) 101001000} \leftarrow 2^n M \text{ (被除数)} \\ \underline{1101} \\ 1110 \\ \underline{1101} \\ 0111 \\ \underline{0000} \\ 1110 \\ \underline{1101} \\ 0110 \\ \underline{0000} \\ 1100 \\ \underline{1101} \\ 001 \leftarrow R \text{ (余数), 作为 FCS} \end{array}$$



帧检验序列 FCS

- 在数据后面添加上的冗余码称为**帧检验序列 FCS** (Frame Check Sequence)。
- 循环冗余检验 CRC 和帧检验序列 FCS 并不等同。
 - CRC 是一种常用的**检错方法**，而 FCS 是添加在数据后面的**冗余码**。
 - FCS 可以用 CRC 这种方法得出，但 CRC 并非用来获得 FCS 的唯一方法。



接收端对收到的每一帧进行 CRC 检验

- (1) 若得出的余数 $R = 0$ ，则判定这个帧没有差错，就**接受**(accept)。
- (2) 若余数 $R \neq 0$ ，则判定这个帧有差错，就**丢弃**。
- 但这种检测方法并不能确定究竟是哪一个或哪几个比特出现了差错。
- 只要经过严格的挑选，并使用位数足够多的除数 P ，那么出现检测不到的差错的概率就很小很小。



应当注意

- 仅用循环冗余检验 CRC 差错检测技术只能做到无差错**接受**(accept)。
- “无差错接受”是指：“凡是接受的帧（即**不包括丢弃的帧**），我们都能以非常接近于 1 的概率认为这些帧在传输过程中没有产生差错”。
- 也就是说：“凡是接收端数据链路层接受的帧都没有传输差错”（有差错的帧就丢弃而不接受）。
- 要做到“**可靠传输**”（即发送什么就收到什么）就必须再加上**确认**和**重传**机制。

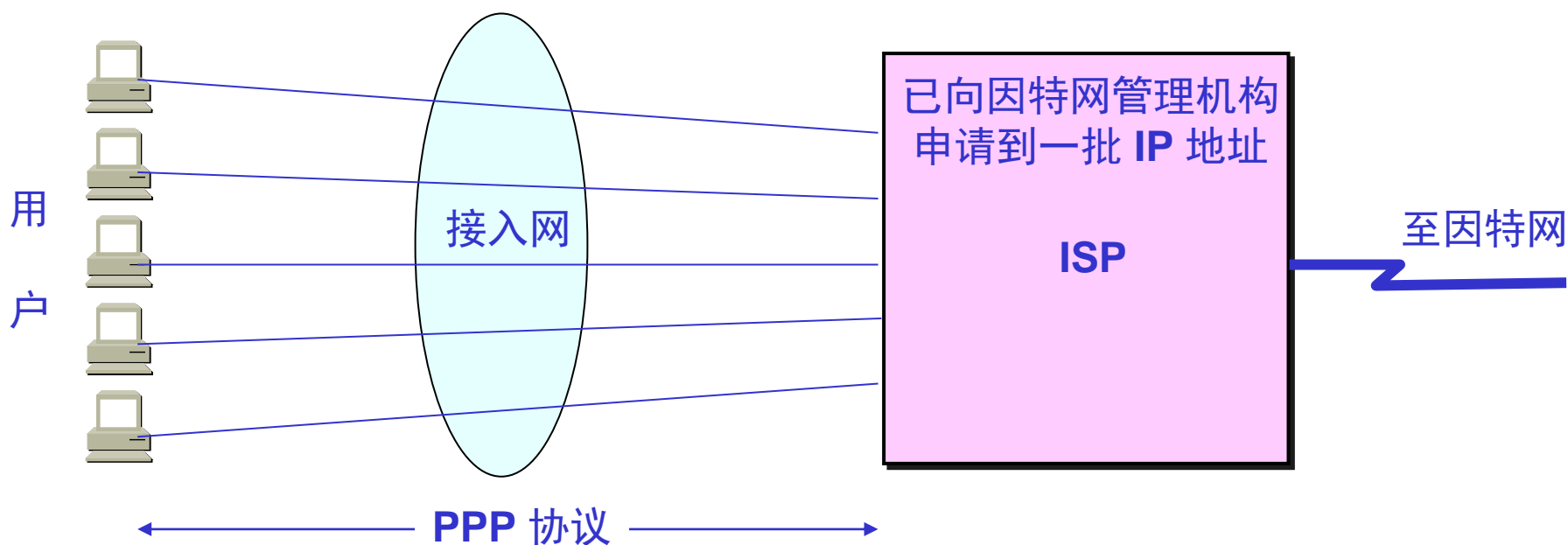


3.2 点对点协议 PPP

3.2.1 PPP 协议的特点

- 现在全世界使用得最多的数据链路层协议是**点对点协议** PPP (Point-to-Point Protocol)。
- 用户使用拨号电话线接入因特网时，一般都是使用 PPP 协议。

用户到 ISP 的链路使用 PPP 协议





1. PPP 协议应满足的需求

- 简单——这是首要的要求
- 封装成帧
- 透明性
- 多种网络层协议
- 多种类型链路
- 差错检测
- 检测连接状态
- 最大传送单元
- 网络层地址协商
- 数据压缩协商



2. PPP 协议不需要的功能

- 纠错
- 流量控制
- 序号
- 多点线路
- 半双工或单工链路



3. PPP 协议的组成

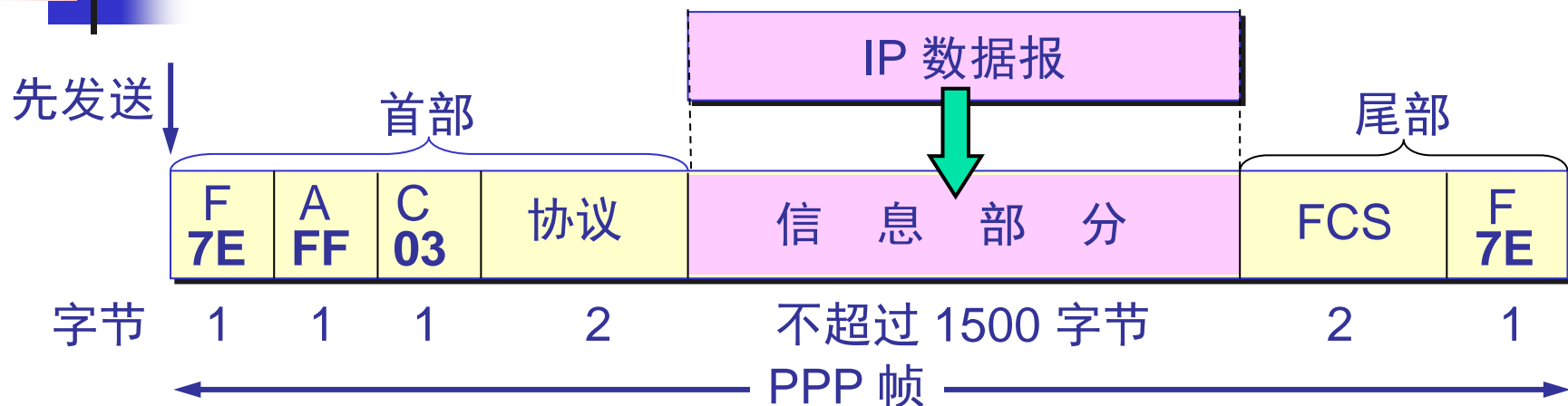
- 1992 年制订了 PPP 协议。经过 1993 年和 1994 年的修订，现在的 PPP 协议已成为因特网的正式标准[RFC 1661]。
- PPP 协议有三个组成部分
 - 一个将 IP 数据报封装到串行链路的方法。
 - 链路控制协议 LCP (Link Control Protocol)。
 - 网络控制协议 NCP (Network Control Protocol)。



3.2.2 PPP 协议的帧格式

- 标志字段 $F = 0x7E$ （符号“0x”表示后面的字符是用十六进制表示。十六进制的7E的二进制表示是01111110）。
- 地址字段 A 只置为 $0xFF$ 。地址字段实际上并不起作用。
- 控制字段 C 通常置为 $0x03$ 。
- PPP 是面向字节的，所有的 PPP 帧的长度都是整数字节。

PPP 协议的帧格式



- PPP 有一个 2 个字节的协议字段。
 - 当协议字段为 0x0021 时，PPP 帧的信息字段就是 IP 数据报。
 - 若为 0xC021，则信息字段是 PPP 链路控制数据。
 - 若为 0x8021，则表示这是网络控制数据。

Frame Check Sequence (FCS) Field



- The FCS field is calculated over all bits of the Address, Control, Protocol, Information and Padding fields, not including any start and stop bits (asynchronous) nor any bits (synchronous) or octets (asynchronous or synchronous) inserted for transparency. This also does not include the Flag Sequences nor the FCS field itself.

From RFC1662



透明传输问题

- 当 PPP 用在同步传输链路时，协议规定采用硬件来完成比特填充（和 HDLC 的做法一样）。
- 当 PPP 用在异步传输时，就使用一种特殊的**字符填充法**。



字符填充

- 将信息字段中出现的每一个 0x7E 字节转变成 2 字节序列(0x7D, 0x5E)。
- 若信息字段中出现一个 0x7D 的字节, 则将其转变成 2 字节序列(0x7D, 0x5D)。
- 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。



零比特填充

- PPP 协议用在 SONET/SDH 链路时，是使用同步传输（一连串的比特连续传送）。这时 PPP 协议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，

零比特填充

信息字段中出现了和
标志字段 F 完全一样
的 8 比特组合

0 1 0 0 1 1 1 1 1 0 0 0 1 0 1 0
会被误认为是标志字段 F

发送端在 5 个连 1 之后
填入 0 比特再发送出去

0 1 0 0 1 1 1 1 1 0 1 0 0 0 1 0 1 0
发送端填入 0 比特

在接收端把 5 个连 1
之后的 0 比特删除

0 1 0 0 1 1 1 1 1 0 1 0 0 0 1 0 1 0
接收端删除填入的 0 比特



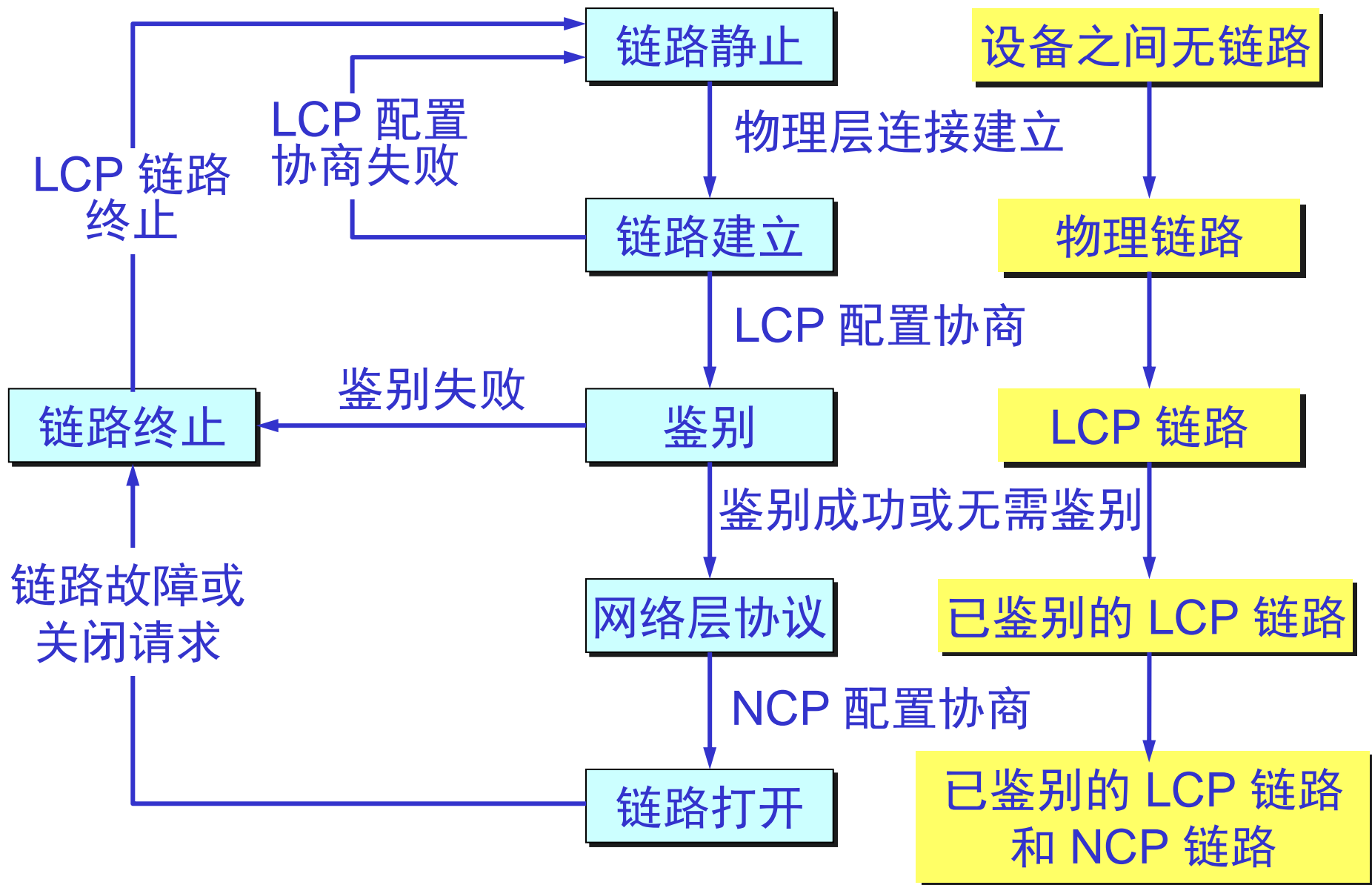
不提供使用序号和确认 的可靠传输

- PPP 协议之所以不使用序号和确认机制是出于以下的考虑：
 - 在数据链路层出现差错的概率不大时，使用比较简单的 PPP 协议较为合理。
 - 在因特网环境下，PPP 的信息字段放入的数据是 IP 数据报。数据链路层的可靠传输并不能够保证网络层的传输也是可靠的。
 - 帧检验序列 FCS 字段可保证无差错接受。



3.2.3 PPP 协议的工作状态

- 当用户拨号接入 ISP 时，路由器的调制解调器对拨号做出确认，并建立一条物理连接。
- PC 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，和进行网络层配置，NCP 给新接入的 PC 机分配一个临时的 IP 地址，使 PC 机成为因特网上的一个主机。
- 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。

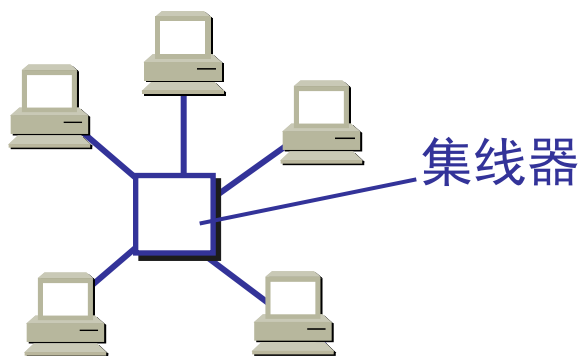


3.3 使用广播信道的数据链路层

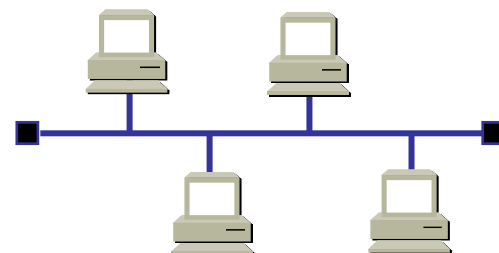
3.3.1 局域网的数据链路层

- 局域网最主要的特点是：网络为一个单位所拥有，且地理范围和站点数目均有限。
- 局域网具有如下的一些主要优点：
 - 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、可用性和残存性。

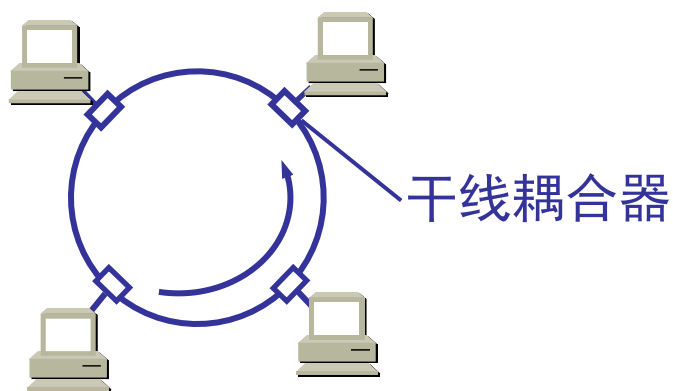
局域网的拓扑



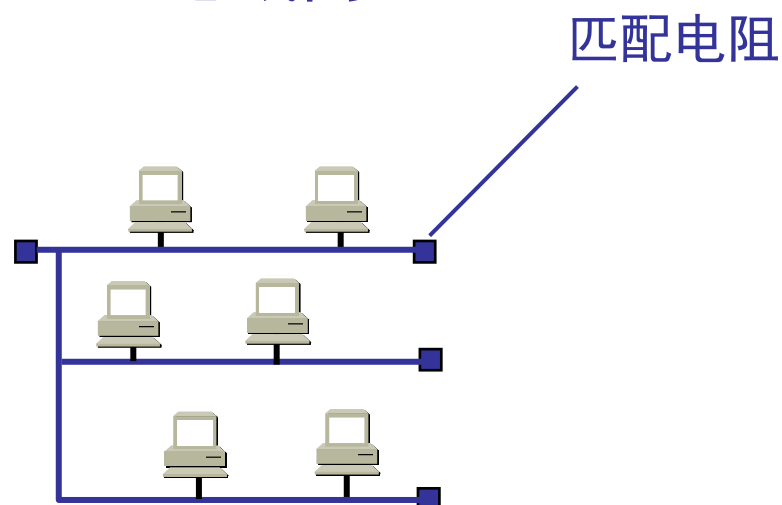
星形网



总线网



环形网



树形网



媒体共享技术

- 静态划分信道
 - 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
 - 受控接入，如多点线路探询(polling)，或轮询。



以太网的两个标准

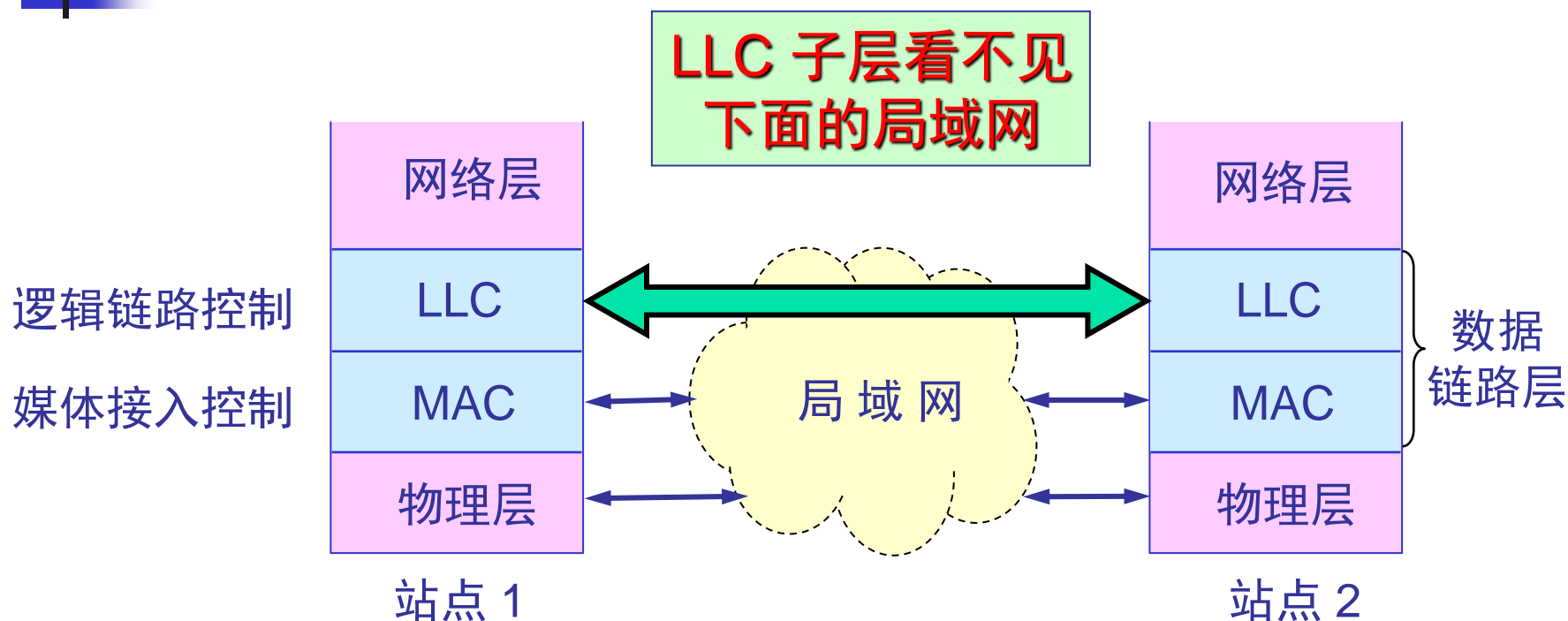
- DIX Ethernet V2 是世界上第一个局域网产品（以太网）的规约。
- IEEE 的 802.3 标准。
- DIX Ethernet V2 标准与 IEEE 的 802.3 标准只有很小的差别，因此可以将 802.3 局域网简称为“**以太网**”。
- 严格说来，“以太网”应当是指符合 DIX Ethernet V2 标准的局域网



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，802 委员会就将局域网的数据链路层拆成两个子层：
 - 逻辑链路控制 LLC (Logical Link Control)子层
 - 媒体接入控制 MAC (Medium Access Control)子层。
- 与接入到传输媒体有关的内容都放在 MAC 子层，而 LLC 子层则与传输媒体无关，不管采用何种协议的局域网对 LLC 子层来说都是透明的

局域网对 LLC 子层 是透明的





以后一般不考虑 LLC 子层

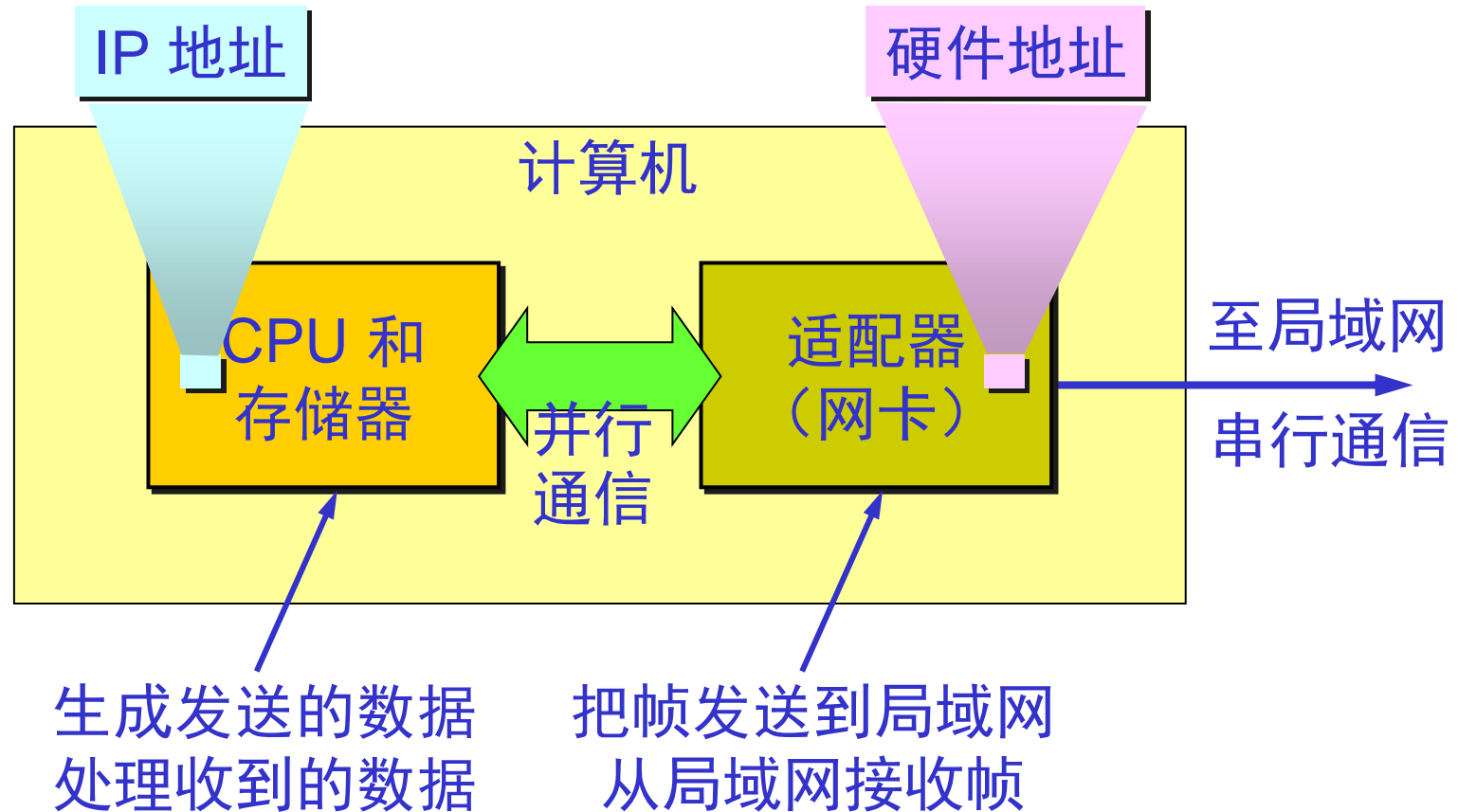
- 由于 TCP/IP 体系经常使用的局域网是 DIX Ethernet V2 而不是 802.3 标准中的几种局域网，因此现在 802 委员会制定的逻辑链路控制子层 LLC（即 802.2 标准）的作用已经不大了。
- 很多厂商生产的适配器上就仅装有 MAC 协议而没有 LLC 协议。



2. 适配器的作用

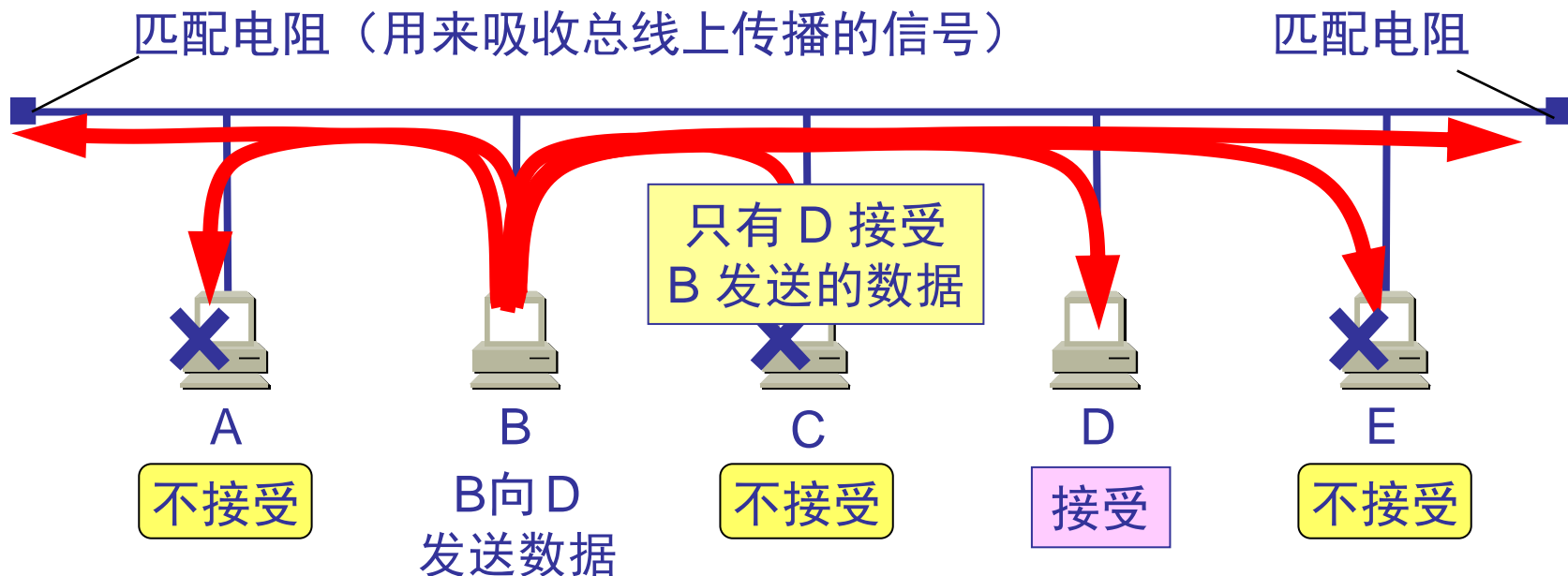
- 网络接口板又称为**通信适配器**(adapter)或**网络接口卡** NIC (Network Interface Card), 或“**网卡**”。
- 适配器的主要功能：
 - 进行串行/并行转换。
 - 对数据进行缓存。
 - 在计算机的操作系统安装设备驱动程序。
 - 实现以太网协议。

计算机通过适配器和局域网进行通信



3.3.2 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。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。





以太网的广播方式发送

- 总线上的每一个工作的计算机都能检测到 B 发送的数据信号。
- 由于只有计算机 D 的地址与数据帧首部写入的地址一致，因此只有 D 才接收这个数据帧。
- 其他所有的计算机（A, C 和 E）都检测到不是发送给它们的数据帧，因此就丢弃这个数据帧而不能够收下来。
- 具有广播特性的总线上实现了一对一的通信。



为了通信的简便 以太网采取了两种重要的措施

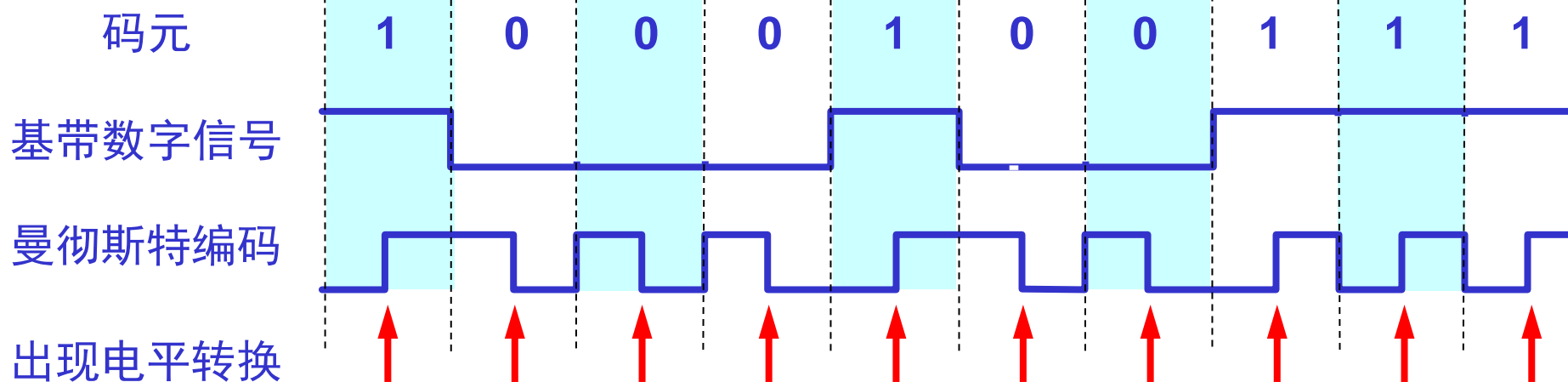
- 采用较为灵活的无连接的工作方式，即不必先建立连接就可以直接发送数据。
- 以太网对发送的数据帧不进行编号，也不要求对方发回确认。
 - 这样做的理由是局域网信道的质量很好，因信道质量产生差错的概率是很小的。



以太网提供的服务

- 以太网提供的服务是不可靠的交付，即尽最大努力的交付。
- 当目的站收到有差错的数据帧时就丢弃此帧，其他什么也不做。差错的纠正由高层来决定。
- 如果高层发现丢失了一些数据而进行重传，但以太网并不知道这是一个重传的帧，而是当作一个新的数据帧来发送。

以太网发送的数据都使用曼彻斯特(Manchester)编码





载波监听多点接入/碰撞检测 CSMA/CD

- CSMA/CD 表示 Carrier Sense Multiple Access with Collision Detection。
- “**多点接入**”表示许多计算机以多点接入的方式连接在一根总线上。
- “**载波监听**”是指每一个站在发送数据之前先要检测一下总线上是否有其他计算机在发送数据，如果有，则暂时不要发送数据，以免发生碰撞。
- 总线上并没有什么“载波”。因此，“载波监听”就是用电子技术检测总线上有没有其他计算机发送的数据信号。



碰撞检测

- “碰撞检测”就是计算机边发送数据边检测信道上的信号电压大小。
- 当几个站同时在总线上发送数据时，总线上的信号电压摆动值将会增大（互相叠加）。
- 当一个站检测到的信号电压摆动值超过一定的门限值时，就认为总线上至少有两个站同时在发送数据，表明产生了碰撞。
- 所谓“碰撞”就是发生了冲突。因此“碰撞检测”也称为“冲突检测”。



检测到碰撞后

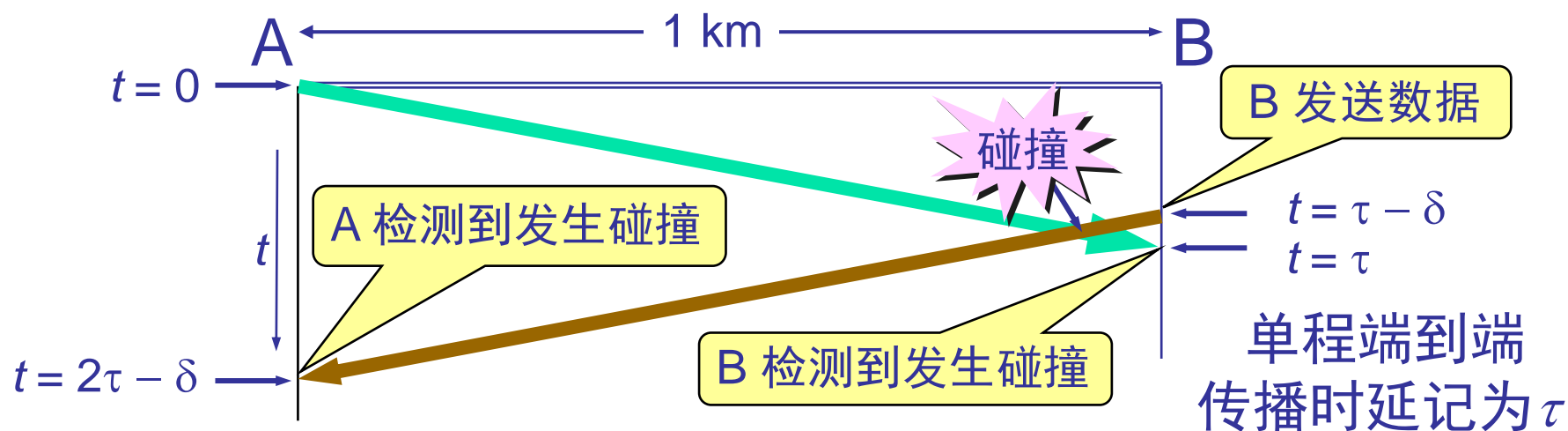
- 在发生碰撞时，总线上传输的信号产生了严重的失真，无法从中恢复出有用的信息来。
- 每一个正在发送数据的站，一旦发现总线上出现了碰撞，就要立即停止发送，免得继续浪费网络资源，然后等待一段随机时间后再次发送。

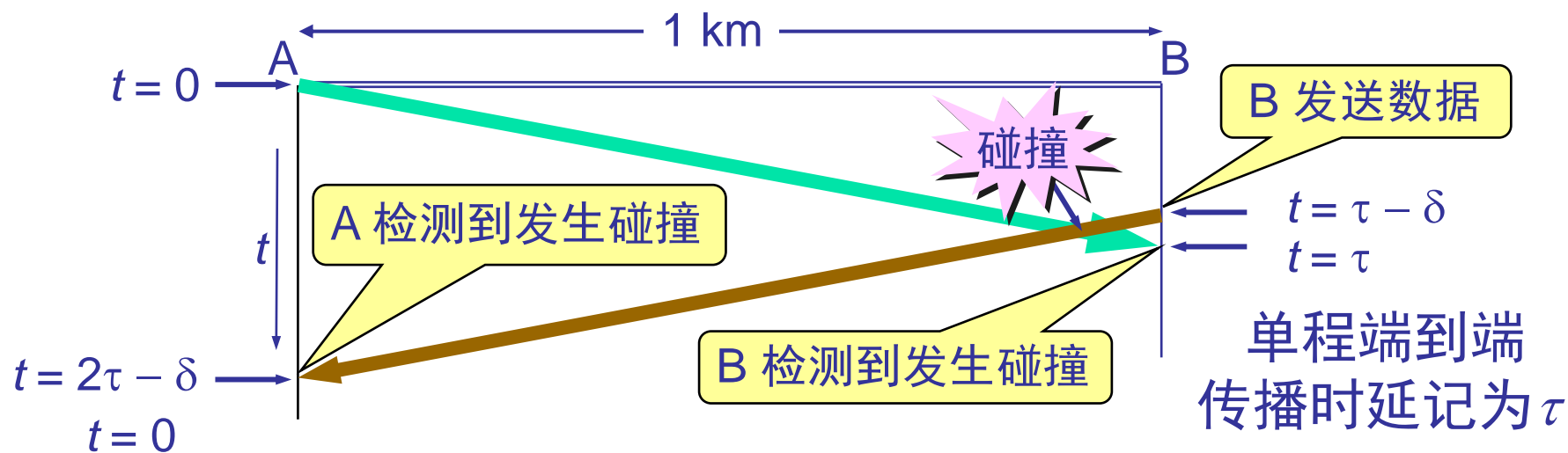


电磁波在总线上的 有限传播速率的影响

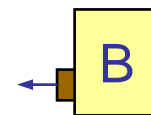
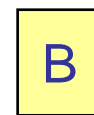
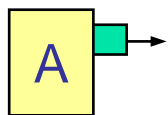
- 当某个站监听到总线是空闲时，也可能总线并非真正是空闲的。
- A 向 B 发出的信息，要经过一定的时间后才能传送到 B。
- B 若在 A 发送的信息到达 B 之前发送自己的帧(因为这时 B 的载波监听检测不到 A 所发送的信息)，则必然要在某个时间和 A 发送的帧发生碰撞。
- 碰撞的结果是两个帧都变得无用。

传播时延对载波监听的影响





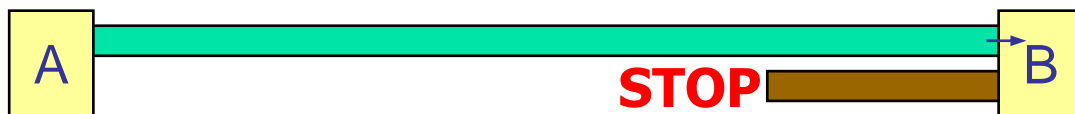
A 检测到
信道空闲
发送数据



$t = \tau - \delta$
B 检测到信道空闲
发送数据



$t = \tau - \delta / 2$
发生碰撞



$t = \tau$
B 检测到发生碰撞
停止发送

$t = 2\tau - \delta$
A 检测到
发生碰撞





重要特性

- 使用 CSMA/CD 协议的以太网不能进行全双工通信而只能进行双向交替通信（半双工通信）。
- 每个站在发送数据之后的一小段时间内，存在着遭遇碰撞的可能性。
- 这种**发送的不确定性**使整个以太网的平均通信量远小于以太网的最高数据率。



争用期

- 最先发送数据帧的站，在发送数据帧后至多经过时间 2τ （两倍的端到端往返时延）就可知道发送的数据帧是否遭受了碰撞。
- 以太网的端到端往返时延 2τ 称为**争用期**，或**碰撞窗口**。
- 经过争用期这段时间还没有检测到碰撞，才能肯定这次发送不会发生碰撞。



二进制指数类型退避算法

(truncated binary exponential type)

- 发生碰撞的站在停止发送数据后，要推迟（退避）一个随机时间才能再发送数据。
 - 确定基本退避时间，一般是取为争用期 2τ 。
 - 定义重传次数 k ， $k \leq 10$ ，即
$$k = \text{Min}[\text{重传次数}, 10]$$
 - 从整数集合 $[0, 1, \dots, (2^k - 1)]$ 中随机地取出一个数，记为 r 。重传所需的时延就是 r 倍的基本退避时间。
 - 当重传达 16 次仍不能成功时即丢弃该帧，并向高层报告。



争用期的长度

- 以太网取 $51.2\ \mu\text{s}$ 为争用期的长度。
- 对于 $10\ \text{Mb/s}$ 以太网，在争用期内可发送 $512\ \text{bit}$ ，即 64 字节。也可以说争用期是 512 比特时间， 1 比特时间就是发送 1 比特所需的时间。
- 以太网在发送数据时，若前 64 字节没有发生冲突，则后续的数据就不会发生冲突。



最短有效帧长

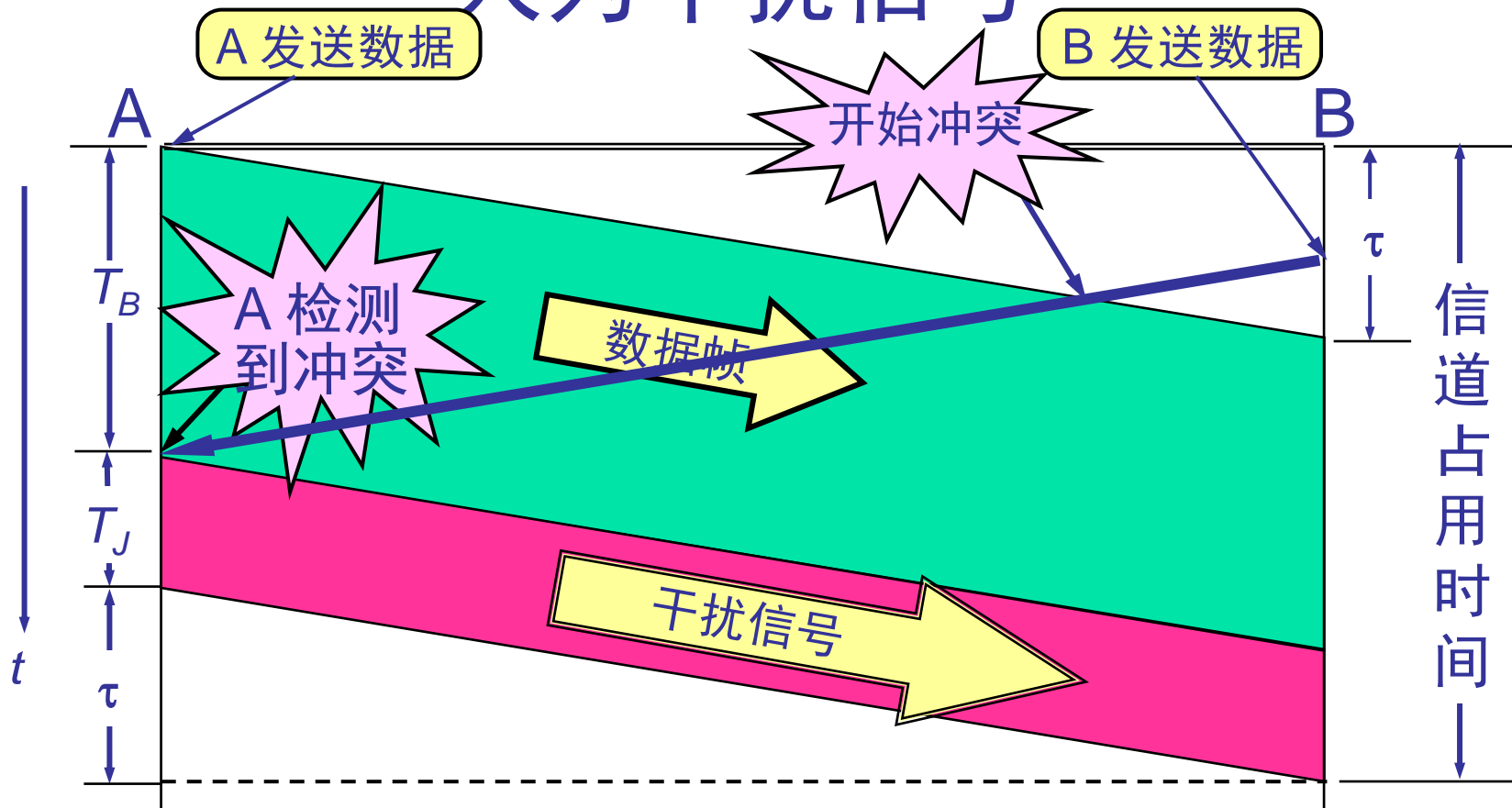
- 如果发生冲突，就一定是在发送的前 64 字节之内。
- 由于一检测到冲突就立即中止发送，这时已经发送出去的数据一定小于 64 字节。
- 以太网规定了最短有效帧长为 64 字节，凡长度小于 64 字节的帧都是由于冲突而异常中止的**无效帧**。



强化碰撞

- 当发送数据的站一旦发现发生了碰撞时：
 - 立即停止发送数据；
 - 再继续发送若干比特的人为干扰信号(jamming signal)，以便让所有用户都知道现在已经发生了碰撞。

人为干扰信号



B 也能够检测到冲突，并立即停止发送数据帧，接着就发送干扰信号。这里为了简单起见，只画出 A 发送干扰信号的情况。



帧间最小间隔

- 帧间最小间隔为 $9.6\ \mu\text{s}$ ，相当于 96 bit 的发送时间。
- 一个站在检测到总线开始空闲后，还要等待 $9.6\ \mu\text{s}$ 才能再次发送数据。
- 这样做是为了使刚刚收到数据帧的站的接收缓存来得及清理，做好接收下一帧的准备。



CSMA/CD要点

- (1)适配器从网络层获得一个分组，加上以太网的首和尾部，组成以太网帧，放入适配器的缓存中，准备发送。
- (2)若适配器检测到信道空闲(即在96比特时间内没有检测到信道上信号)，就发送这个帧。若检测到信道忙，则继续检测并等待信道转为空闲(加上96比特时间)，然后发送这个帧。
- (3)在发送过程中继续检测信道，若一直未检测到碰撞，就顺利把这个帧成功发送完毕。若检测到碰撞，则中止数据的发送，并发送人为干扰信号。
- (4)在中止发送后，适配器就执行指数退避算法，等待 r 倍512比特时间，返回步骤(2)。

例 1：假定站点A和B在同一个10Mb/s以太网网段上，这两个站点之间的传播时延为225比特时间。站点A和B在 $t=0$ 时同时发送了数据帧。当 $t=225$ 比特时间，A和B同时检测到发生了碰撞，并且在 $t=225+48=273$ 比特时间完成了干扰信号的传输。A和B在CSMA/CD算法中选择不同的 r 值退避。假定A和B选择的随机数分别是 $r_A=0$ 和 $r_B=1$ 。试问A和B各在什么时间开始重传其数据帧？A重传的数据帧在什么时间到达B？A重传的数据会不会和B重传的数据再次发生碰撞？B会不会在预定的重传时间停止发送数据？

答： $t=0$ 时，A和B开始发送数据

$T_1=225$ 比特时间,A和B都检测到碰撞（ τ ）

$T_2=273$ 比特时间,A和B结束干扰信号的传输（ T_1+48 ）

$T_3=594$ 比特时间,A 开始发送（ $T_2+\tau+r_A*\tau+96$ ）

$T_4=785$ 比特时间，B再次检测信道。（ $T_4=T_2+r_B*\tau$ ）如空闲，则B在 $T_5=881$ 比特时间发送数据、否则再退避。（ $T_5=T_4+96$ ）

A重传的数据在819比特时间到达B，B先检测到信道忙，因此B在预定的881比特时间停止发送



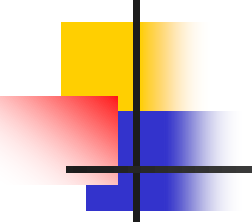
CSMA/CD十六字方针

- 先听后发
- 边听边发
- 冲突停发
- 随机重发




注意点

- 在使用CSMA/C协议时，一个站不可能同时进行发送和接收
- 使用CSMA/C协议的以太网不可能进行全双工通信而只能进行双向交替通信(半双工通信)

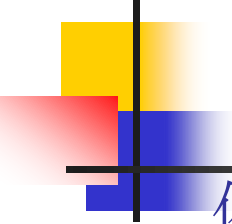
- 
- 例 2 假定1km长的CSMA/CD网络的数据率为1Gb/s。设信号在网络上的传播速率为200000km/s。求能够使用此协议的最短帧长。

■答：对于1km电缆，单程传播时间为 $1/200000=5$ 为微秒，来回路程传播时间为10微秒，为了能够按照CSMA/CD工作，最小帧的发射时间不能小于10微秒，以Gb/s速率工作，10微秒可以发送的比特数等于 $10 \times 10^{-6} \times 10^9 = 10000$ ，因此，最短帧是10000位或1250字节长



■ 例3 假定在使用CSMA/CD协议的10Mb/s以太网中某个站在发送数据时检测到碰撞，执行退避算法时选择了随机数 $r=100$ 。试问这个站需要等待多长时间后才能再次发送数据？

■ 答：对于10mb/s的以太网，以太网把争用期定为51.2微秒，要退后100个争用期，等待时间是51.2（微秒）*100=5.12ms



例4 以太网上只有两个站，它们同时发送数据，产生了碰撞。于是按截断二进制指数退避算法进行重传。重传次数记为 i ， $i=1, 2, 3, \dots$ 。试计算第1次重传失败的概率、第2次重传失败的概率、第3次重传失败的概率，以及一个站成功发送数据之前的平均重传次数 I 。

答：将第 i 次重传失败的概率记为 p_i 。
显然第一次重传失败的概率为0.5，
第二次重传失败的概率为0.25，
第三次重传失败的概率为0.125。



$$P[\text{重传1次成功}] = 0.5$$

$$P[\text{重传2次成功}] = P[\text{第1次失败}] * P[\text{第2次成功}] = 0.375$$

$$\text{平均重传次数} l = 1.637$$

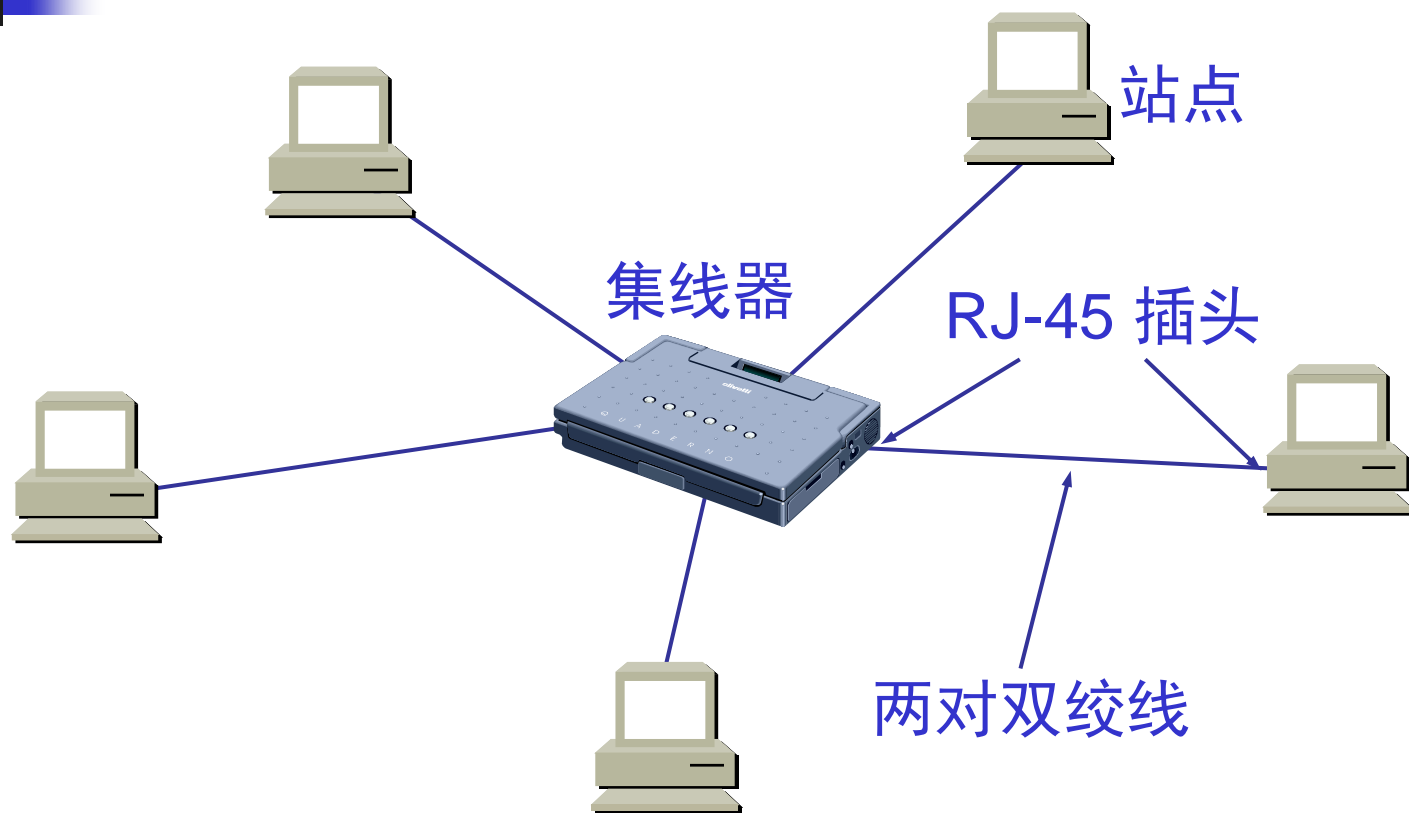


3.4 使用广播信道的以太网

3.4.1 使用集线器的星形拓扑

- 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。
- 这种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)

使用集线器的双绞线以太网





星形网 10BASE-T

- 不用电缆而使用无屏蔽双绞线。每个站需要用两对双绞线，分别用于发送和接收。
- 集线器使用了大规模集成电路芯片，因此这样的硬件设备的可靠性已大大提高了。



以太网在局域网中的统治地位

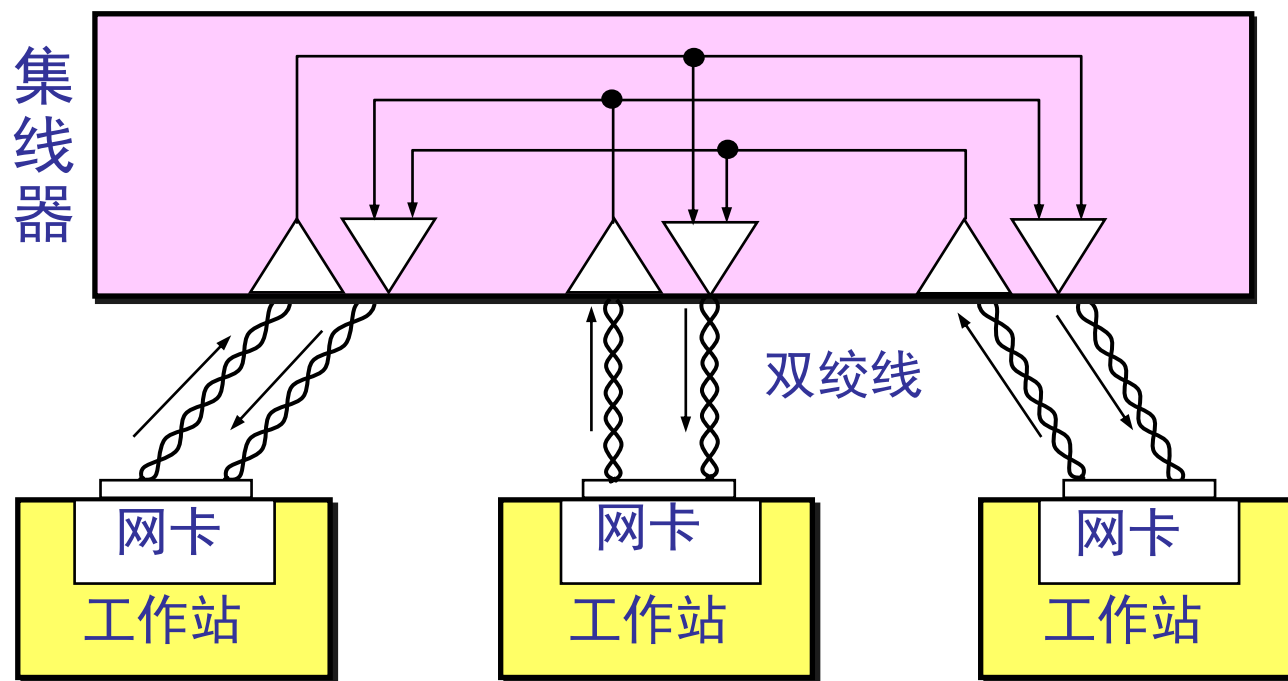
- 10BASE-T 的通信距离稍短，每个站到集线器的距离不超过 100 m。
- 这种 10 Mb/s 速率的无屏蔽双绞线星形网的出现，既降低了成本，又提高了可靠性。
- 10BASE-T 双绞线以太网的出现，是局域网发展史上的一个非常重要的里程碑，它为以太网在局域网中的统治地位奠定了牢固的基础。



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。

具有三个接口的集线器



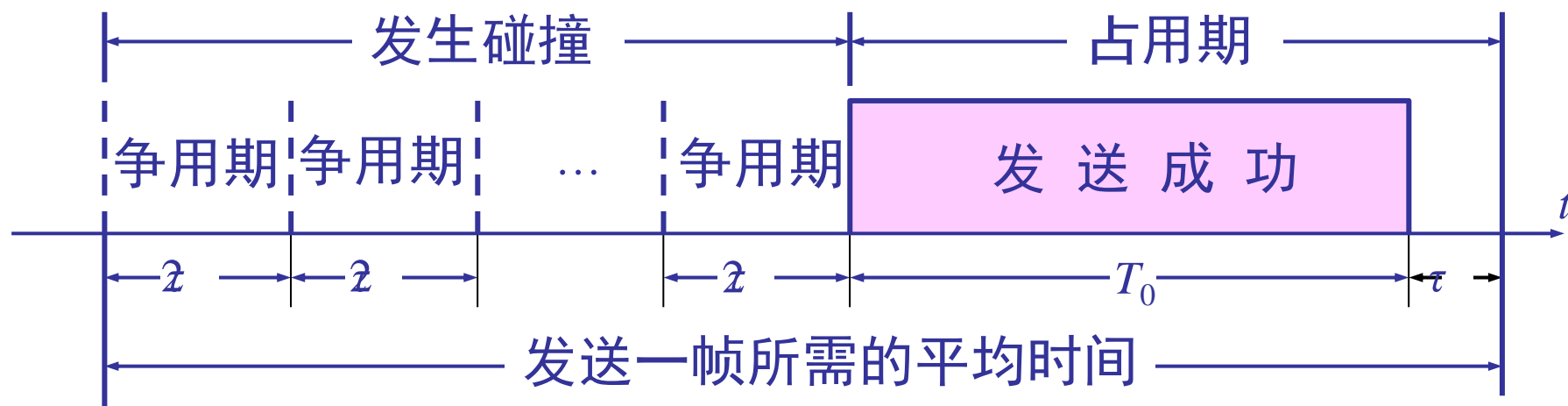


3.4.2 以太网的信道利用率

- 以太网的信道被占用的情况：
- 争用期长度为 2τ ，即端到端传播时延的两倍。检测到碰撞后不发送干扰信号。
- 帧长为 L (bit)，数据发送速率为 C (b/s)，因而帧的发送时间为 $L/C = T_0$ (s)。

以太网的信道利用率

- 一个帧从开始发送，经可能发生的碰撞后，将再重传数次，到发送成功且信道转为空闲(即再经过时间 τ 使得信道上无信号在传播)时为止，是发送一帧所需的平均时间。





参数 a

- 要提高以太网的信道利用率，就必须减小 τ 与 T_0 之比。在以太网中定义了参数 a ，它是以太网单程端到端时延 τ 与帧的发送时间 T_0 之比：

$$a = \frac{\tau}{T_0} \quad (3-2)$$

- $a \rightarrow 0$ 表示一发生碰撞就立即可以检测出来，并立即停止发送，因而信道利用率很高。
- a 越大，表明争用期所占的比例增大，每发生一次碰撞就浪费许多信道资源，使得信道利用率明显降低。



对以太网参数的要求

- 当数据率一定时，以太网的连线的长度受到限制，否则 τ 的数值会太大。
- 以太网的帧长不能太短，否则 T_0 的值会太小，使 a 值太大。



信道利用率的最大值 S_{\max}

- 在理想化的情况下，以太网上的各站发送数据都不会产生碰撞（这显然已经不是 CSMA/CD，而是需要使用一种特殊的调度方法），即总线一旦空闲就有某一个站立即发送数据。
- 发送一帧占用线路的时间是 $T_0 + \tau$ ，而帧本身的发送时间是 T_0 。于是我们可计算出理想情况下的极限信道利用率 S_{\max} 为：

$$S_{\max} = \frac{T_0}{T_0 + \tau} = \frac{1}{1 + a} \quad (3-3)$$

3.4.3 以太网的 MAC 层

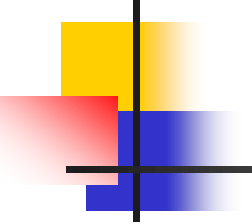
1. MAC 层的硬件地址

- 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**。
- 但鉴于大家都早已习惯了将这种 48 位的“名字”称为“地址”，所以本书也采用这种习惯用法，尽管这种说法并不太严格。



48 位的 MAC 地址

- IEEE 的**注册管理机构** RA 负责向厂家分配地址字段的前三个字节(即高位 24 位)。
- 地址字段中的后三个字节(即低位 24 位)由厂家自行指派, 称为**扩展标识符**, 必须保证生产出的适配器没有重复地址。
- 一个地址块可以生成 2^{24} 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。
- “MAC地址” 实际上就是适配器地址或适配器标识符 EUI-48。

- 
- IEEE规定地址字段的第一个字节的最低位为I/G位，表示Individual/Group,为1时表示组地址。
 - IEEE规定地址字段的第一个字节的最低第二位为G/L位，表示Global/Local,为1时本地管理。(以太网几乎不使用这个G/L位)。



适配器检查 MAC 地址

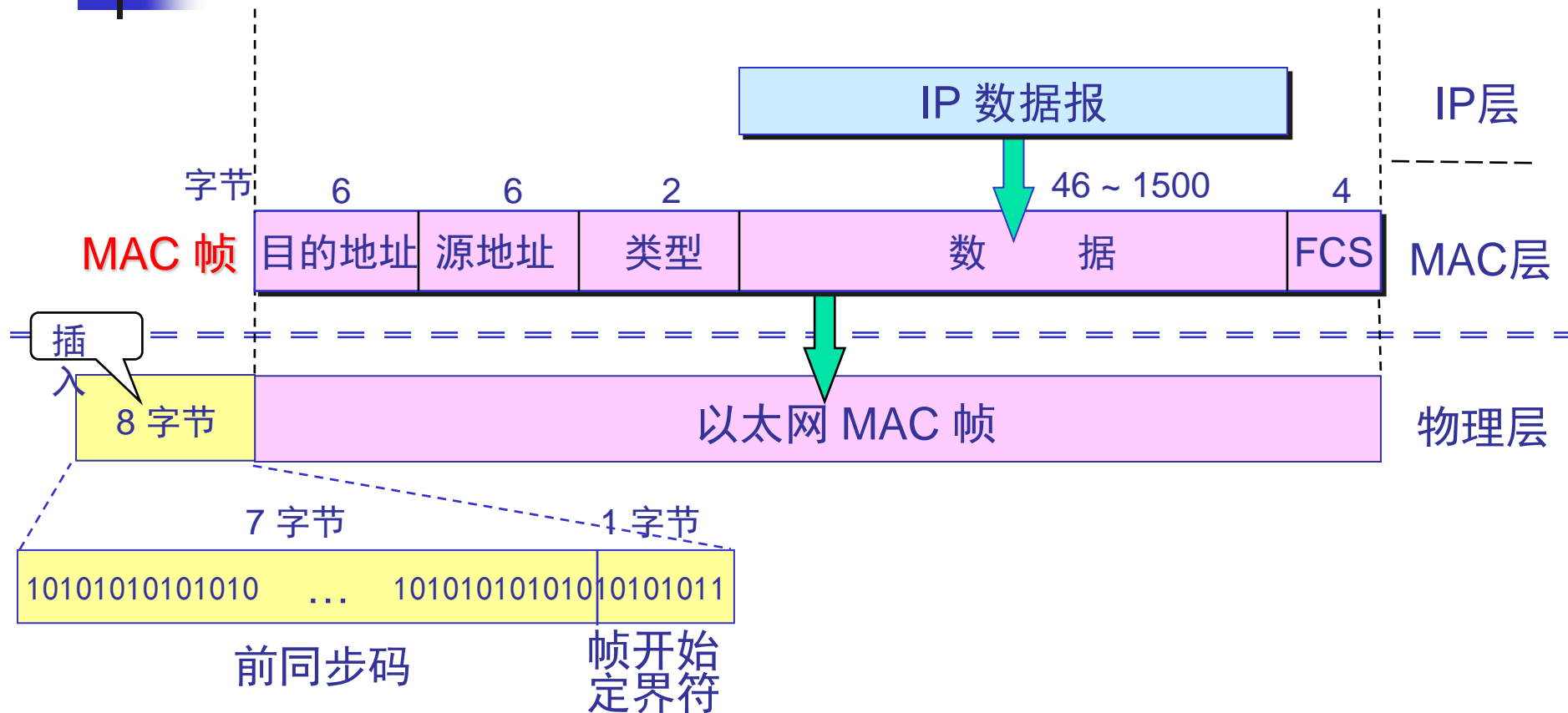
- 适配器从网络上每收到一个 MAC 帧就首先用硬件检查 MAC 帧中的 MAC 地址。
 - 如果是发往本站的帧则收下，然后再进行其他的处理。
 - 否则就将此帧丢弃，不再进行其他的处理。
- “发往本站的帧” 包括以下三种帧：
 - 单播(unicast)帧（一对一）
 - 广播(broadcast)帧（一对全体）
 - 多播(multicast)帧（一对多）



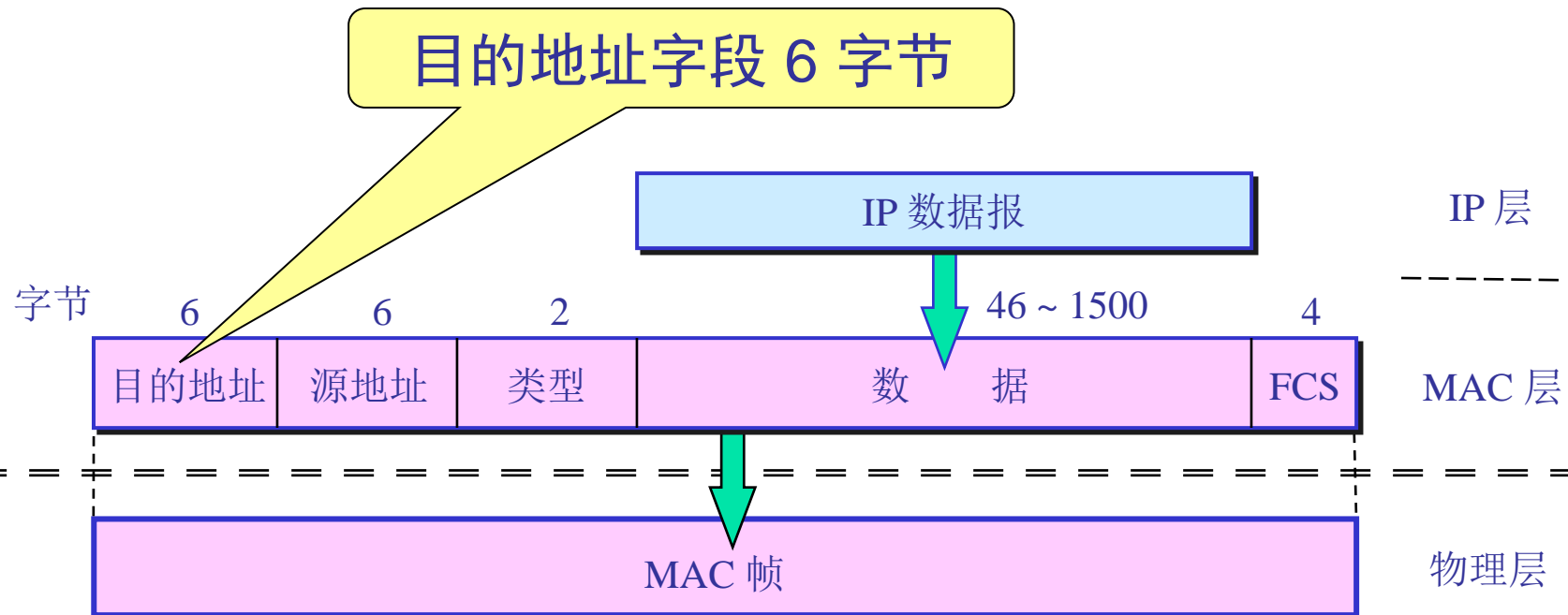
2. MAC 帧的格式

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

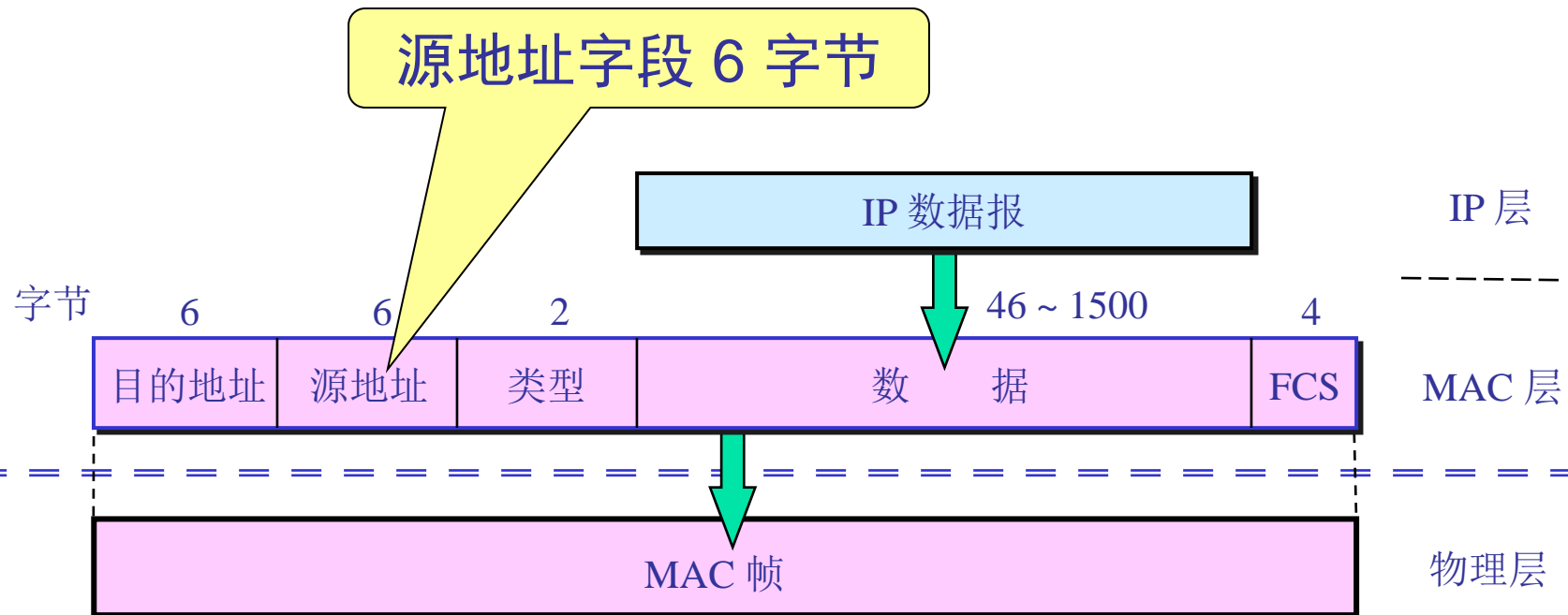
以太网的 MAC 帧格式



以太网 V2 的 MAC 帧格式

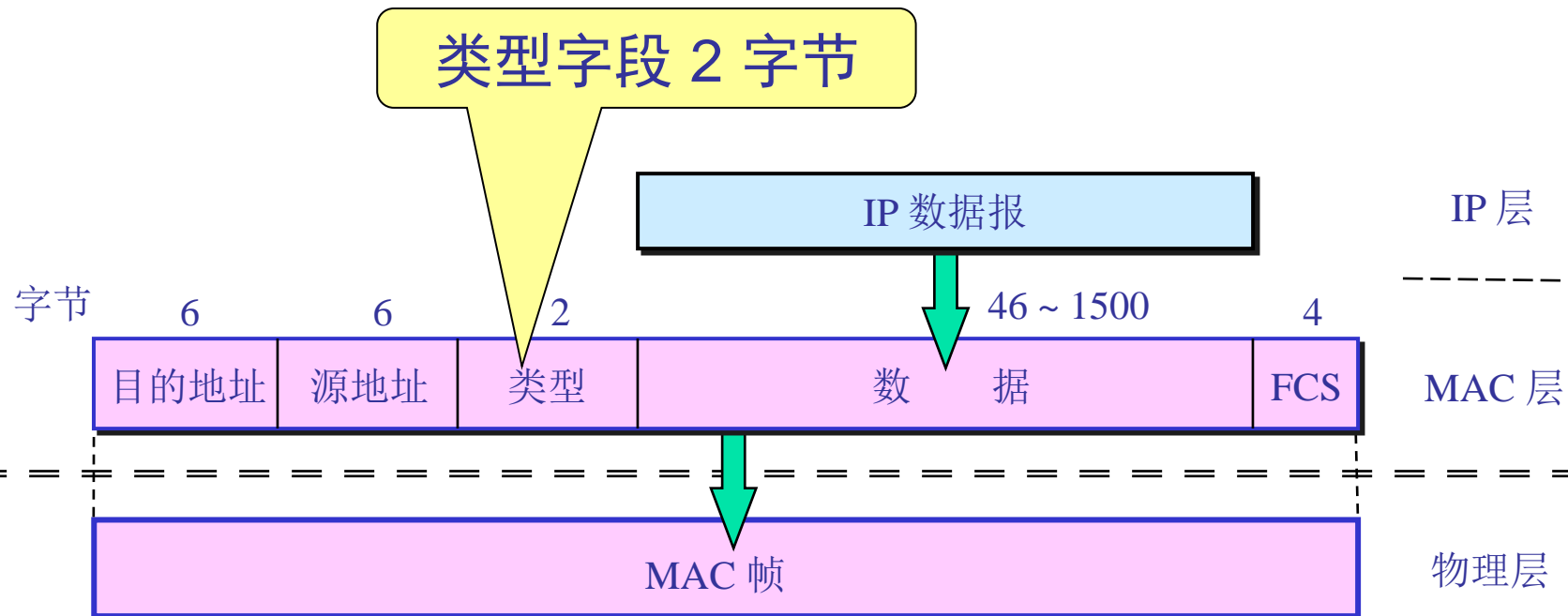


以太网 V2 的 MAC 帧格式



以太网 V2 的 MAC 帧格式

类型字段用来标志上一层使用的是什麼协议，以便把收到的 MAC 帧的数据上交给上一层的这个协议。

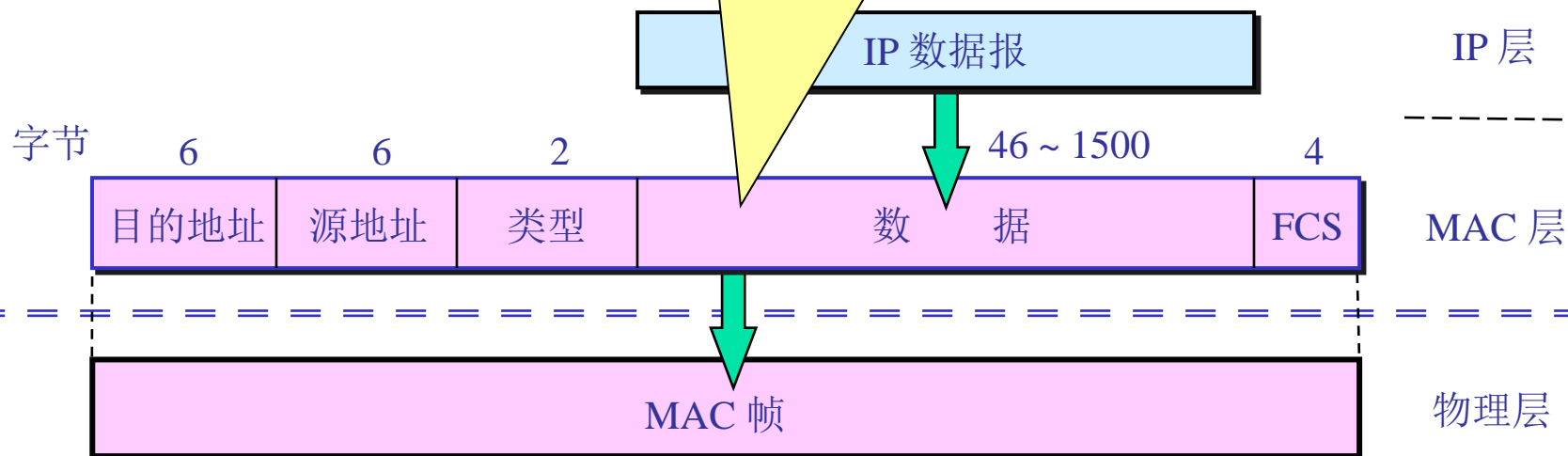


以太网 V2 的 MAC 帧格式

数据字段的正式名称是 **MAC 客户数据字段**

最小长度 64 字节 – 18 字节的首部和尾部 = 数据字段的最小长度

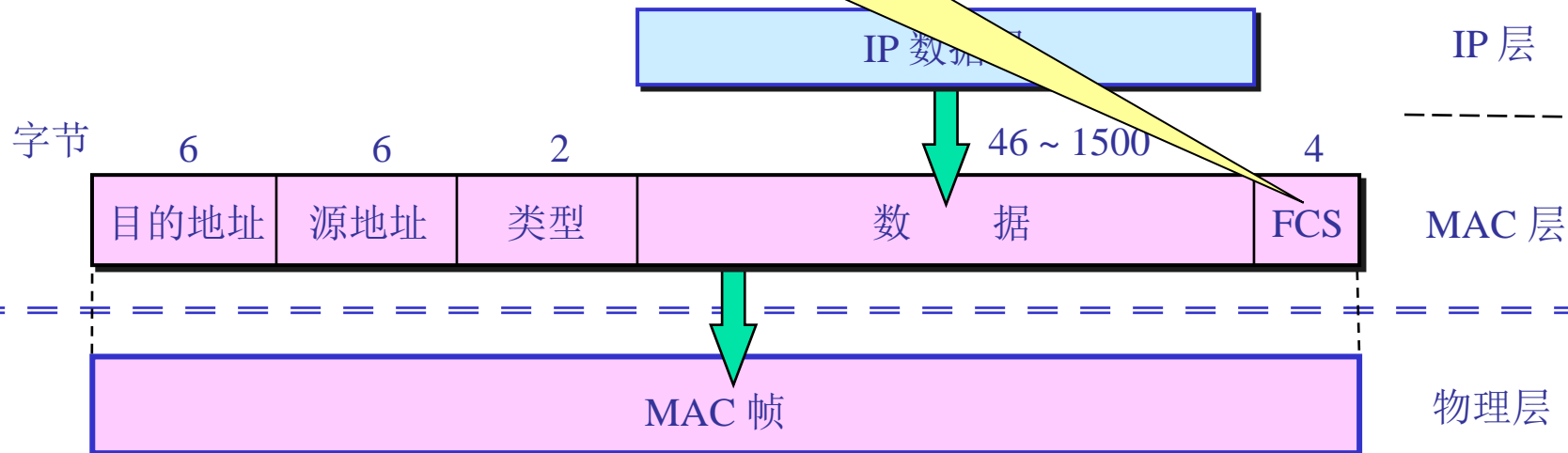
数据字段 46 ~ 1500 字节



以太网 V2 的 MAC 帧格式

当传输媒体的误码率为 1×10^{-8} 时，
MAC 子层可使未检测到的差错小于 1×10^{-14} 。

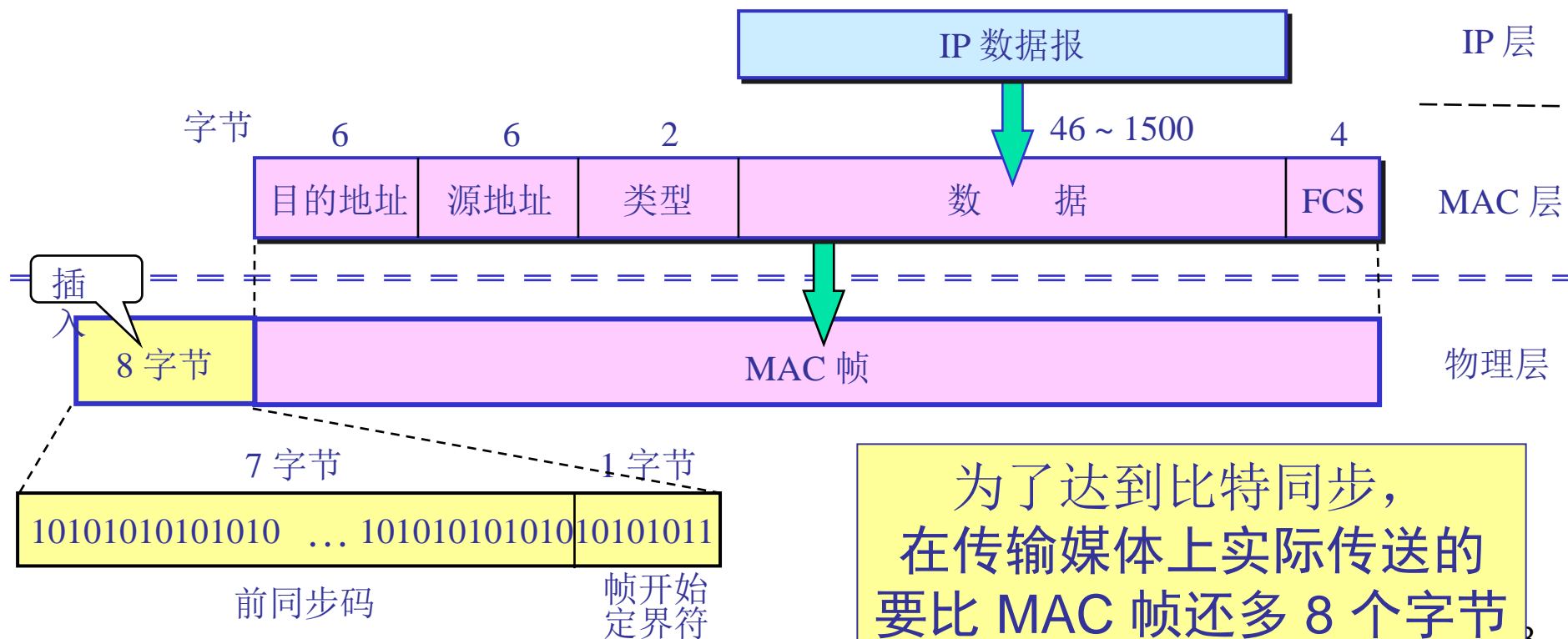
FCS 字段 4 字节



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。

以太网 V2 的 MAC 帧格式

在帧的前面插入的 8 字节中的第一个字段共 7 个字节，是前同步码，用来迅速实现 MAC 帧的比特同步。
第二个字段是帧开始定界符，表示后面的信息就是 MAC 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。
- 有效的 MAC 帧长度为 64 ~ 1518 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。

例 4 假定站点A和B在同一个10Mb/s以太网网段上。这两个站点之间的传播时延为225比特时间。现假定A开始发送一帧，并且在A发送结束之前B也发送一帧。如果A发送的是以太网所容许的最短的帧，那么A在检测到和B发生碰撞之前能否把自己的数据发送完毕？换言之，如果A在发送完毕之前并没有检测到碰撞，那么能否肯定A所发送的帧不会和B发送的帧发生碰撞？（提示：在计算时应当考虑到每一个以太网帧在发送到信道上时，在MAC帧前面还要增加若干字节的前同步码和帧定界符）

答：设在 $t=0$ 时A开始发送，在 $t=(64+8)*8=576$ 比特时间，A应当发送完毕。 $t=225$ 比特时间，B就检测出A的信号。只要B在 $t=224$ 比特时间之前发送数据，A在发送完毕之前就一定检测到碰撞，就能够肯定以后也不会再发送碰撞了

如果A在发送完毕之前并没有检测到碰撞，那么就能够肯定A所发送的帧不会和B发送的帧发生碰撞（当然也不会和其他站点发生碰撞）

课堂练习

1. 局域网协议结构一般只包括OSI模型中的 () 和 () 层.
2. IEEE802制定的是 () 网标准。
3. 802模型将数据链路层划分为 () 和 () 两个子层。
与媒体接入控制有关的内容定义在 () 子层。
4. (E) 不是物理层的功能
A、信号编码解码 B、位的传输接收 C、传输速率控制
D、同步码的产生与去除 E、位差错检测
5. () 定义CSMA/CD (以太网) 的有关规约
A、 802.2 B、 802.3 C、 802.4 D、 802.5

6. 802.3与DIXV2MAC帧的区别在于（）字段的**不同**。
- 7.以太网采用了面向连接的可靠传输方式（）。
- 8.以太网，当主机检测到信道空时则可成功完成本次发送任务（）。
- 9.以太网采用的介质访问技术是（），它属于随机接入媒体访问技术。
- 10.以太网的传输速率是（）。
- 12.10BASE - T的含义是（10Mbps基带双绞线标准）。
11. CSMA/CD的原理可以简练地概括为（），（），（），（）。CSMA/CD适于广播式信道。

3.5 扩展的局域网

3.5.1 在物理层扩展局域网

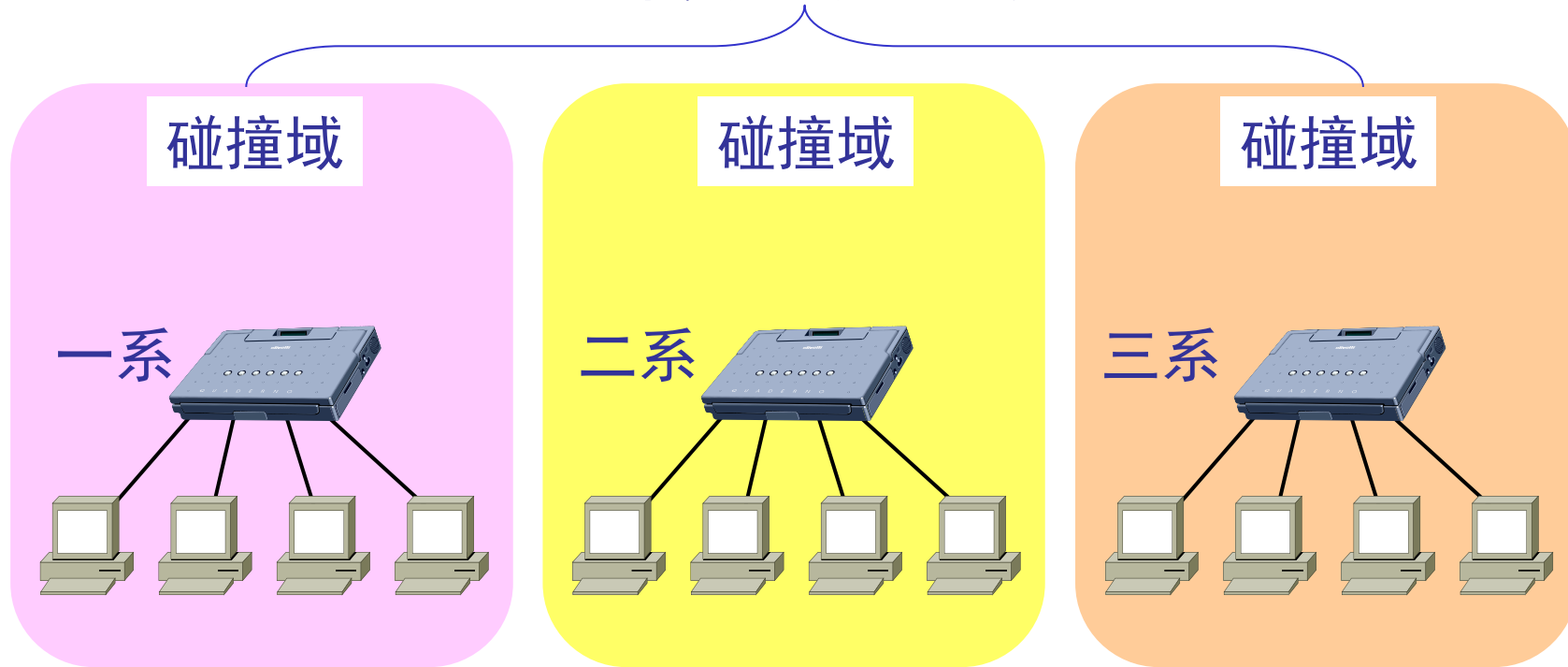
- 主机使用光纤和一对光纤调制解调器连接到集线器



用多个集线器可连成更大的局域网

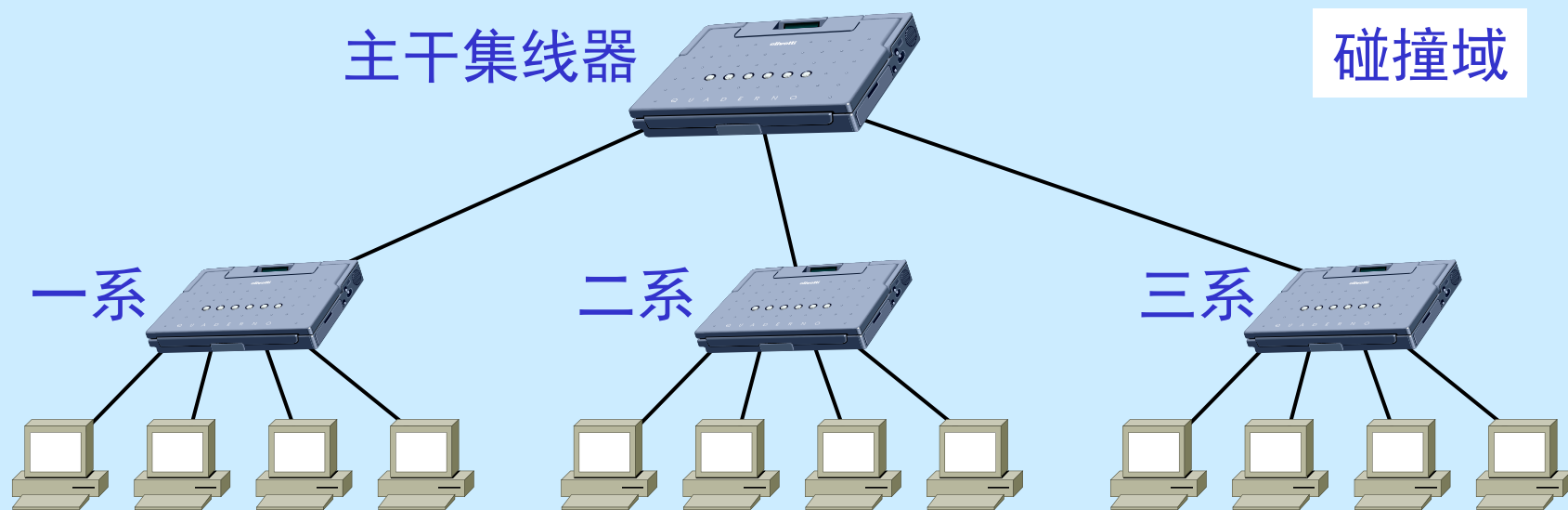
- 某大学有三个系，各自有一个局域网

三个独立的碰撞域



用集线器组成更大的局域网 都在一个碰撞域中

一个更大的碰撞域





用集线器扩展局域网

■ 优点

- 使原来属于不同碰撞域的局域网上的计算机能够进行跨碰撞域的通信。
- 扩大了局域网覆盖的地理范围。

■ 缺点

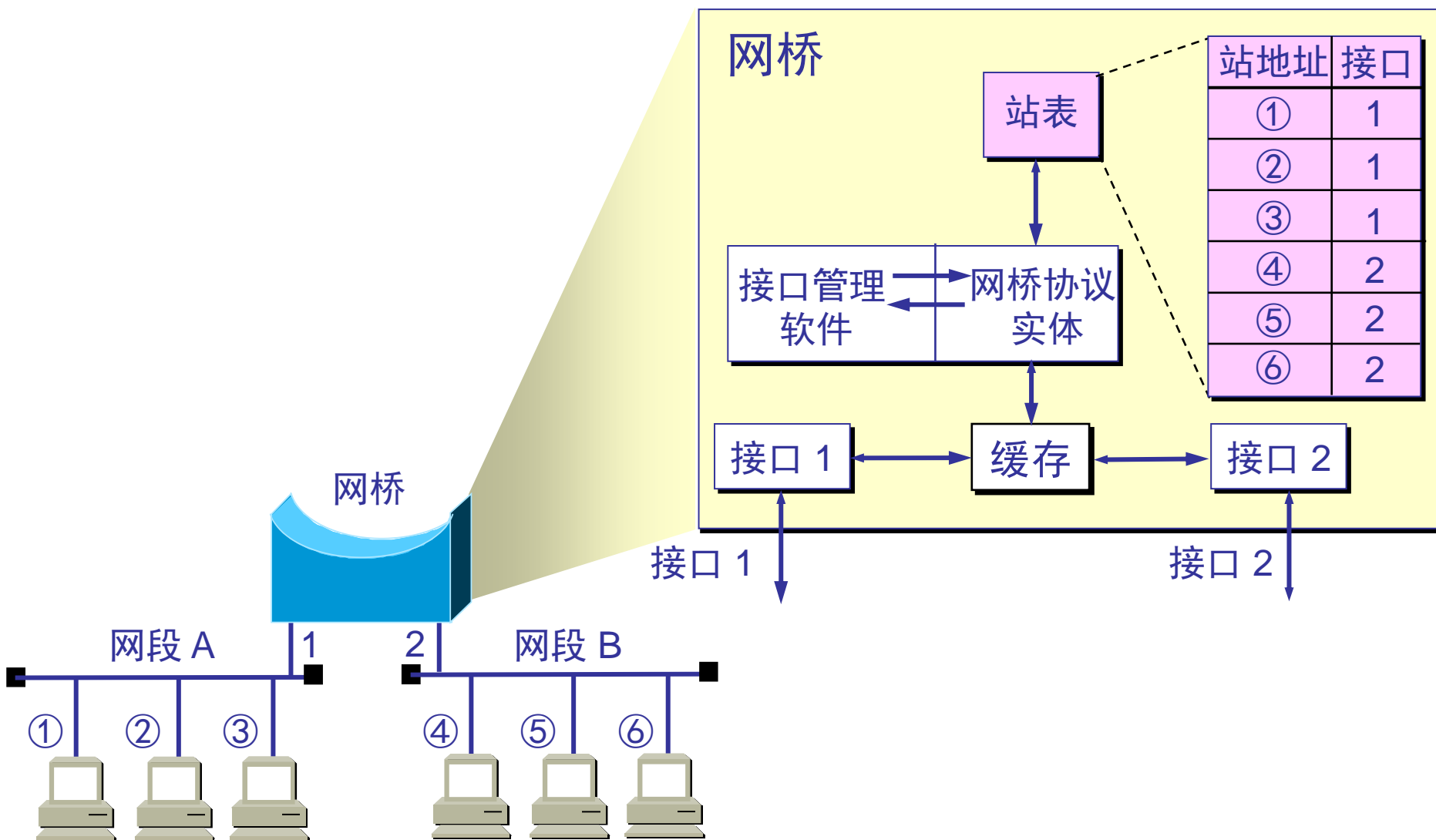
- 碰撞域增大了，但总的吞吐量并未提高。
- 如果不同的碰撞域使用不同的数据率，那么就不能用集线器将它们互连起来。



3.5.2 在数据链路层扩展局域网

- 在数据链路层扩展局域网是使用网桥。
- 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。
- 网桥具有过滤帧的功能。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

1. 网桥的内部结构

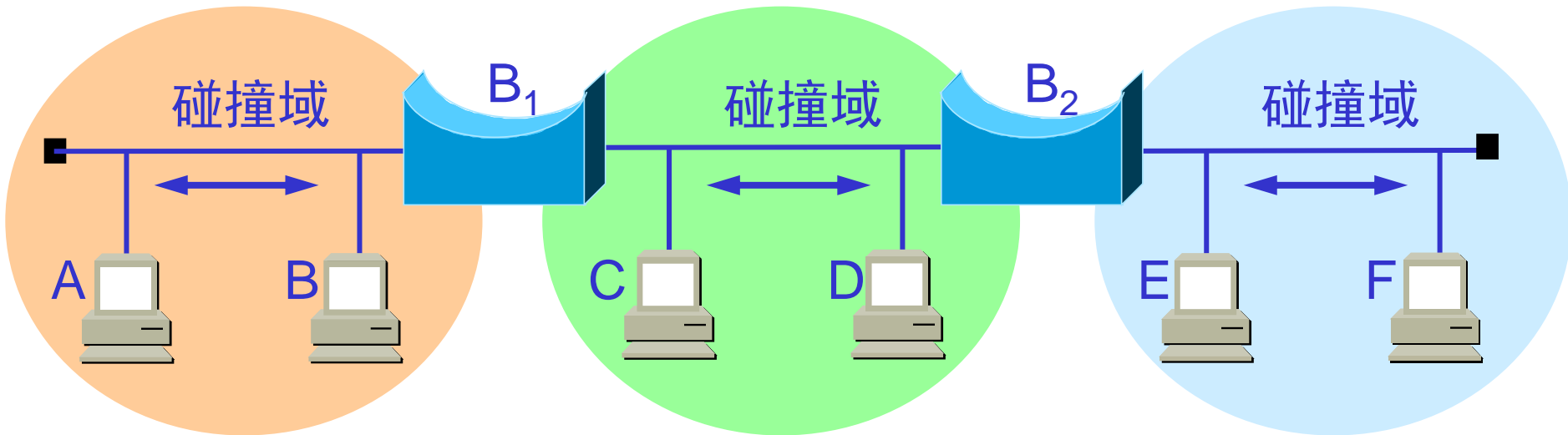




使用网桥带来的好处

- 过滤通信量。
- 扩大了物理范围。
- 提高了可靠性。
- 可互连不同物理层、不同 MAC 子层和不同速率（如10 Mb/s 和 100 Mb/s 以太网）的局域网。

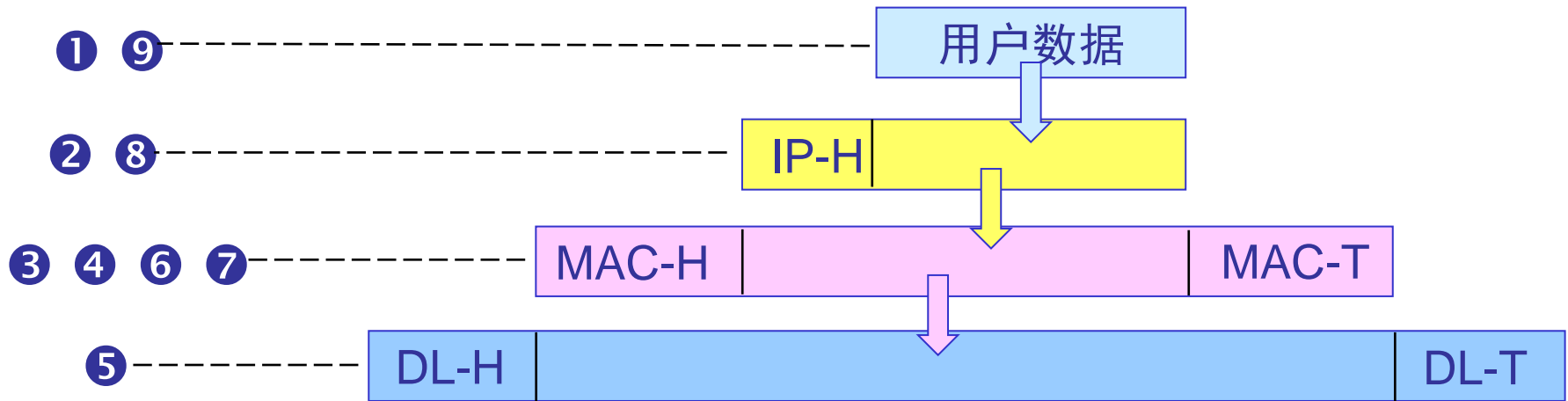
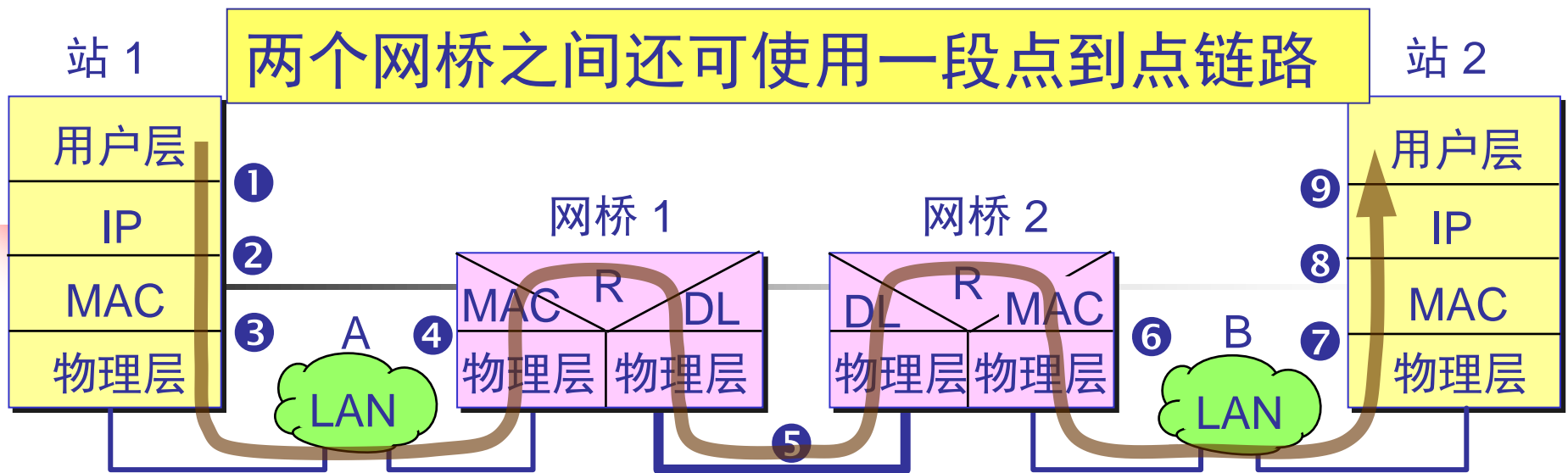
网桥使各网段成为 隔离开的碰撞域





使用网桥带来的缺点

- 存储转发增加了时延。
- 在MAC 子层并没有流量控制功能。
- 具有不同 MAC 子层的网段桥接在一起时时延更大。
- 网桥只适合于用户数不太多(不超过几百个)和通信量不太大的局域网，否则有时还会因传播过多的广播信息而产生网络拥塞。这就是所谓的**广播风暴**。



网桥不改变它转发的帧的源地址



网桥和集线器（或转发器）不同

- 集线器在转发帧时，不对传输媒体进行检测。
- 网桥在转发帧之前必须执行 CSMA/CD 算法。
 - 若在发送过程中出现碰撞，就必须停止发送和进行退避。



2. 透明网桥

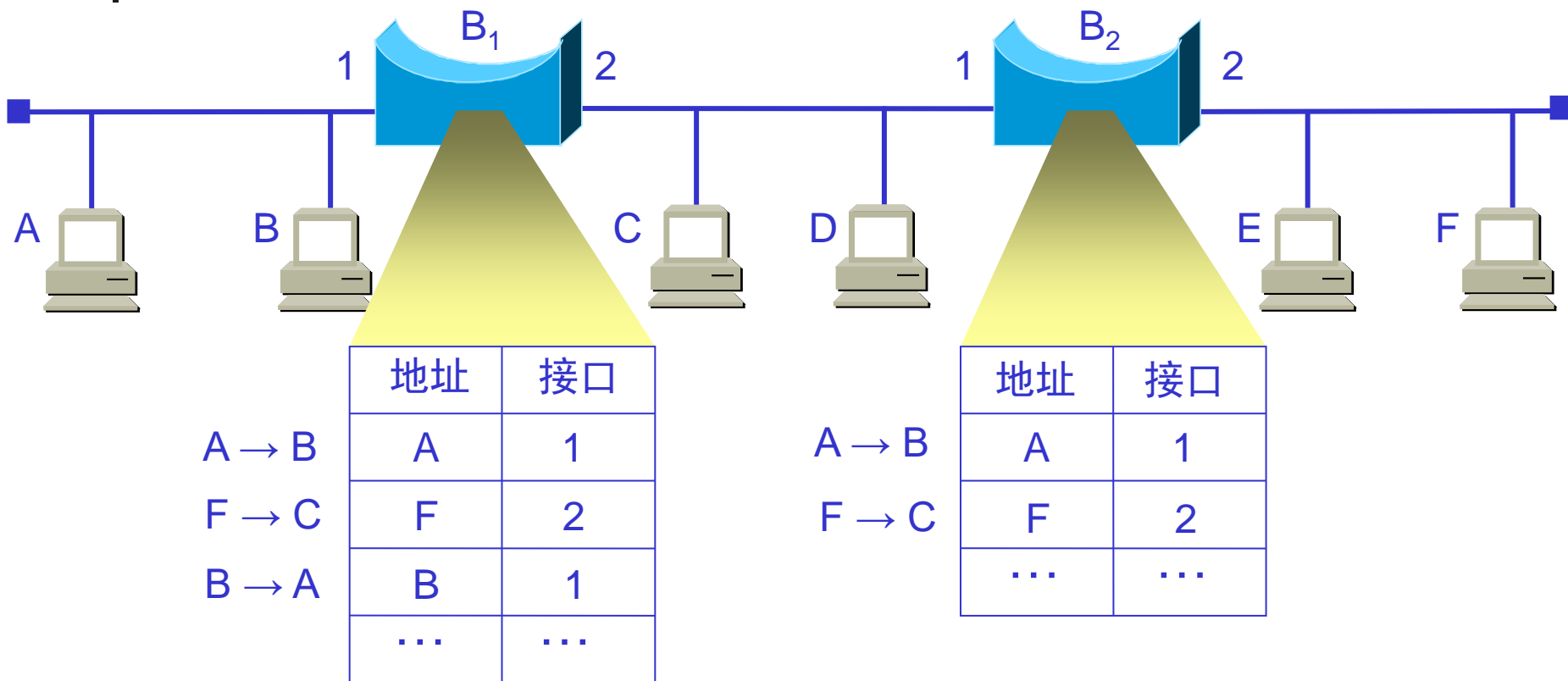
- 目前使用得最多的网桥是透明网桥(transparent bridge)。
- “透明”是指局域网上的站点并不知道所发送的帧将经过哪几个网桥，因为网桥对各站来说是看不见的。
- 透明网桥是一种即插即用设备，其标准是 IEEE 802.1D。



网桥应当按照以下自学习算法 处理收到的帧和建立转发表

- 若从 A 发出的帧从接口 x 进入了某网桥，那么从这个接口出发沿相反方向一定可把一个帧传送到 A。
- 网桥每收到一个帧，就记下其源地址和进入网桥的接口，作为转发表中的一个项目。
- 在建立转发表时是把帧首部中的源地址写在“地址”这一栏的下面。
- 在转发帧时，则是根据收到的帧首部中的目的地址来转发的。这时就把在“地址”栏下面已经记下的源地址当作目的地址，而把记下的进入接口当作转发接口。

转发表的建立过程举例





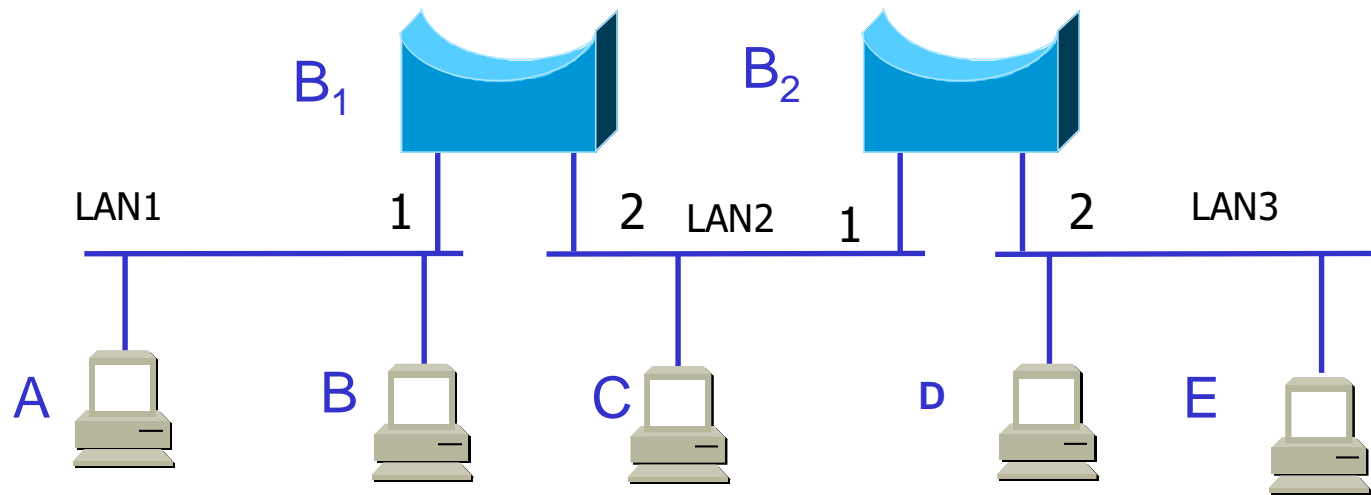
网桥在转发表中 登记以下三个信息

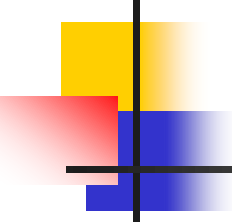
- 在网桥的转发表中写入的信息除了地址和接口外，还有帧进入该网桥的时间。
- 这是因为以太网的拓扑可能经常会发生变化，站点也可能会更换适配器（这就改变了站点的地址）。另外，以太网上的工作站并非总是接通电源的。
- 把每个帧到达网桥的时间登记下来，就可以在转发表中只保留网络拓扑的最新状态信息。这样就使得网桥中的转发表能反映当前网络的最新拓扑状态。

网桥的自学习和转发帧的步骤归纳

- 网桥收到一帧后先进行**自学习**。查找转发表中与收到帧的源地址有无相匹配的项目。如没有，就在转发表中增加一个项目（源地址、进入的接口和时间）。如有，则把原有的项目进行更新。
- **转发帧**。查找转发表中与收到帧的目的地址有无相匹配的项目。
 - 如没有，则通过所有其他接口（但进入网桥的接口除外）按进行转发。
 - 如有，则按转发表中给出的接口进行转发。
 - 若转发表中给出的接口就是该帧进入网桥的接口，则应丢弃这个帧（因为这时不需要经过网桥进行转发）。

- 3-32 图3-35表示有五个站点分别连接在三个局域网，并且用网桥B1和B2连接起来。每一个网桥都有两个接口（1和2）。在一开始，两个网桥中的转发表都是空的。以后有以下各站向其他的站发送了数据帧：A发送给E，C发送给B，D发送给C，B发送给A。试把有关数据填写在表3-2中。

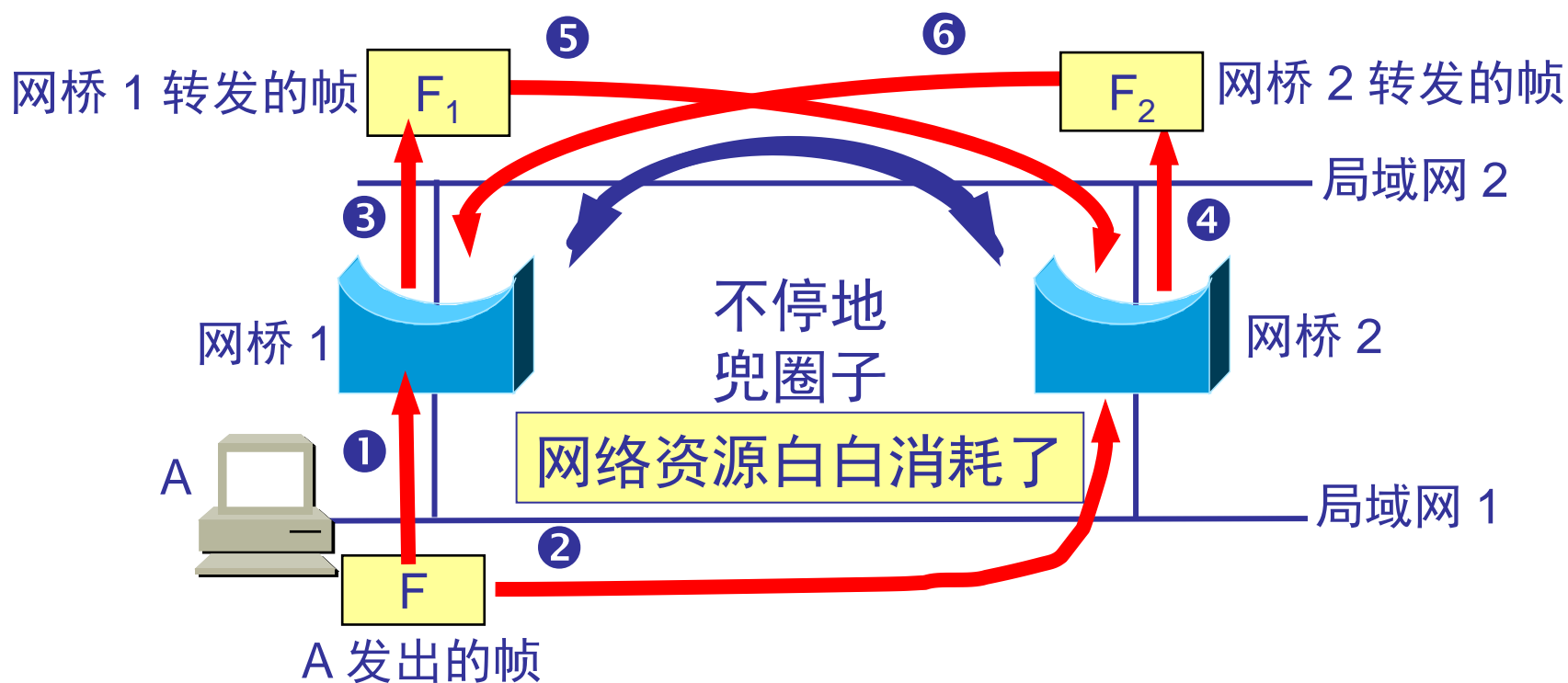




发送的帧	B1 的转发表		B2 的转发表		B1 的处理 (转发? 丢弃? 登记?)	B2 的处理 (转发? 丢弃? 登记?)
	地址	接口	地址	接口		
A→E	A	1	A	1	转发, 写入转发表	转发, 写入转发表
C→B	C	2	C	1	转发, 写入转发表	转发, 写入转发表
D→C	D	2	D	2	写入转发表, 丢弃不转发	转发, 写入转发表
B→A	B	1			写入转发表, 丢弃不转发	接收不到这个帧

透明网桥使用了生成树算法

- 这是为了避免产生转发的帧在网络中不断地兜圈子。





生成树的得出

- 互连在一起的网桥在进行彼此通信后，就能找出原来的网络拓扑的一个子集。在这个子集里，整个连通的网络中不存在回路，即在任何两个站之间只有一条路径。
- 为了避免产生转发的帧在网络中不断地兜圈子。
- 为了得出能够反映网络拓扑发生变化时的生成树，在生成树上的根网桥每隔一段时间还要对生成树的拓扑进行更新。



3. 源路由网桥

- 透明网桥容易安装，但网络资源的利用不充分。
- **源路由**(source route)网桥在发送帧时将详细的路由信息放在帧的首部中。
- 源站以广播方式向欲通信的目的站发送一个发现帧，每个发现帧都记录所经过的路由。
- 发现帧到达目的站时就沿各自的路由返回源站。源站在得知这些路由后，从所有可能的路由中选择一个最佳路由。凡从该源站向该目的站发送的帧的首部，都必须携带源站所确定的这一路由信息。



4. 多接口网桥——以太网交换机

- 1990 年问世的**交换式集线器**(switching hub), 可明显地提高局域网的性能。
- 交换式集线器常称为**以太网交换机**(switch)或第二层交换机（表明此交换机工作在数据链路层）。
- 以太网交换机通常都有十几个接口。因此，以太网交换机实质上就是一个**多接口的网桥**，可见交换机工作在数据链路层。



以太网交换机的特点

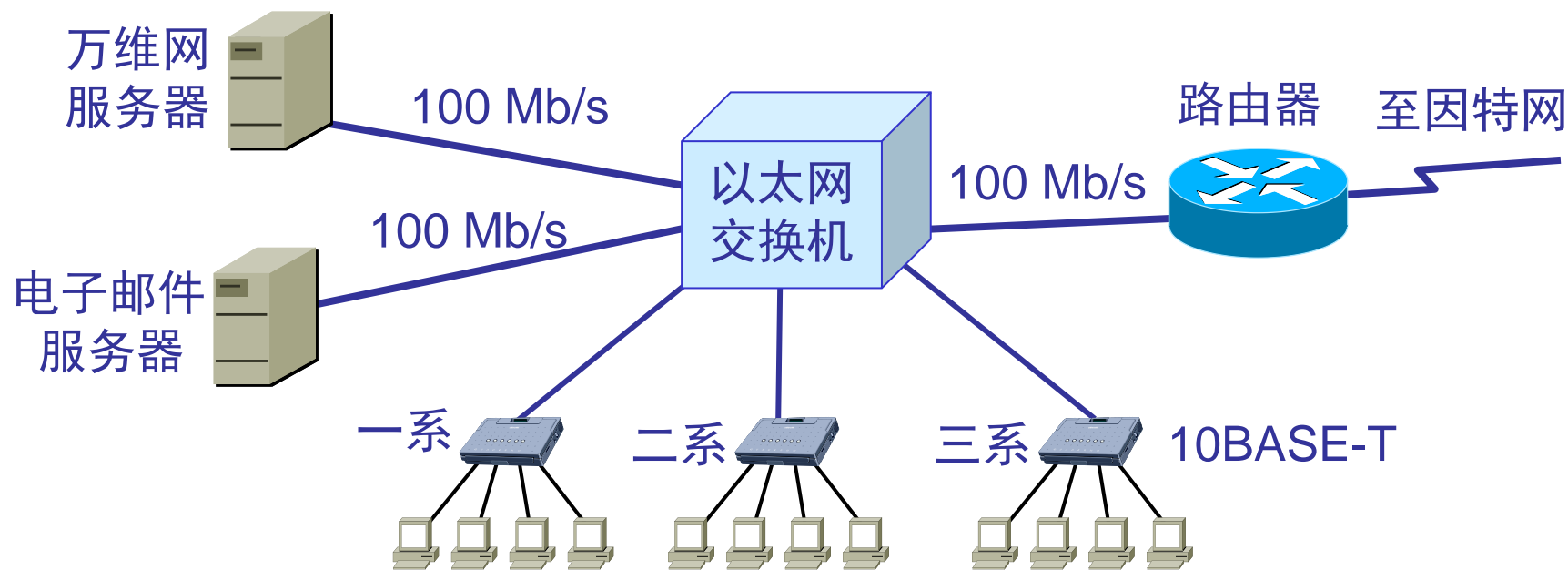
- 以太网交换机的每个接口都直接与主机相连，并且一般都工作在全双工方式。
- 交换机能同时连通许多对的接口，使每一对相互通信的主机都能像独占通信媒体那样，进行无碰撞地传输数据。
- 以太网交换机由于使用了专用的交换结构芯片，其交换速率就较高。



独占传输媒体的带宽

- 对于普通 10 Mb/s 的共享式以太网，若共有 N 个用户，则每个用户占有的平均带宽只有总带宽(10 Mb/s)的 N 分之一。
- 使用以太网交换机时，虽然在每个接口到主机的带宽还是 10 Mb/s，但由于一个用户在通信时是独占而不是和其他网络用户共享传输媒体的带宽，因此对于拥有 N 对接口的交换机的总容量为 $N \times 10$ Mb/s。这正是交换机的最大优点。

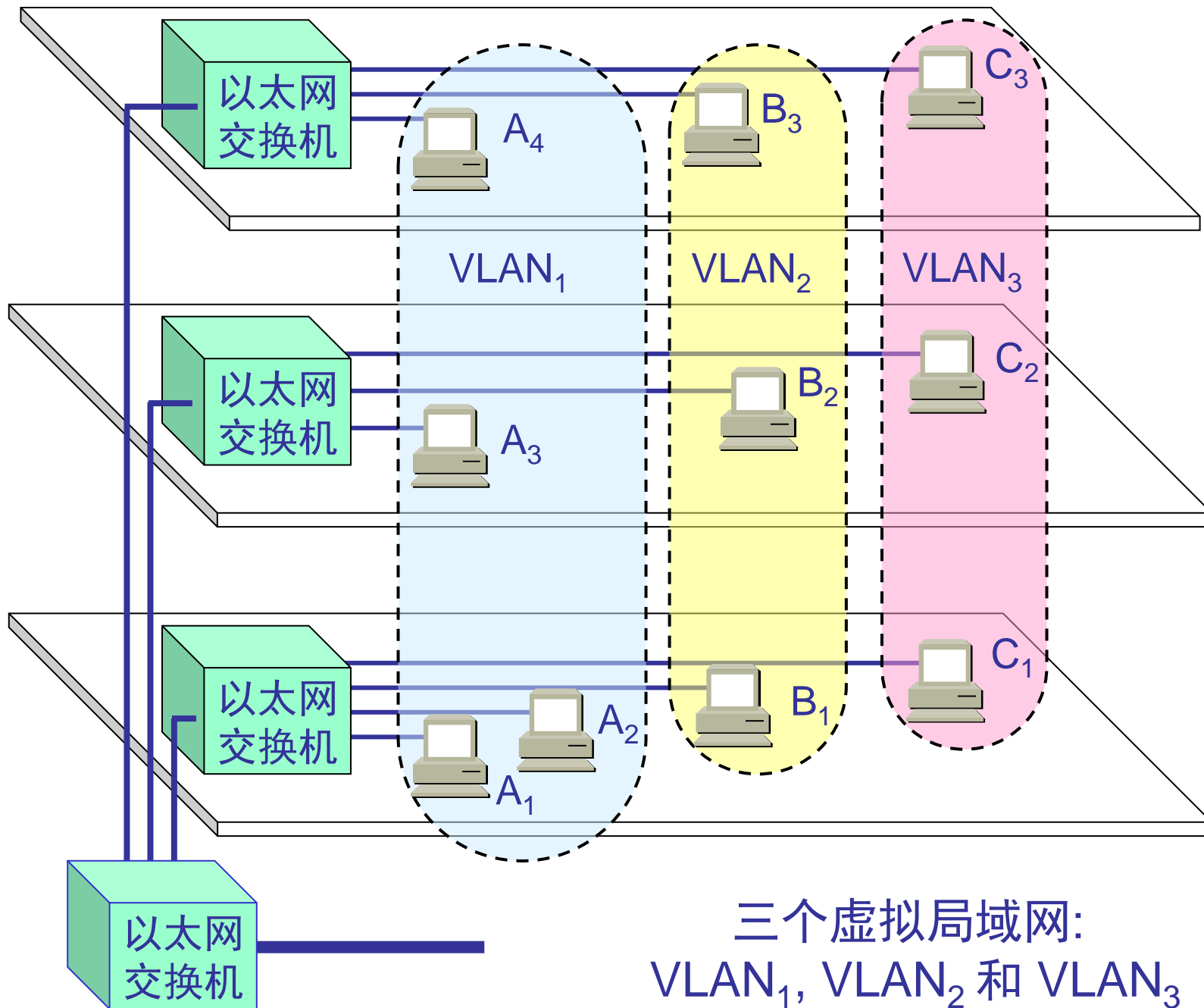
用以太网交换机扩展局域网

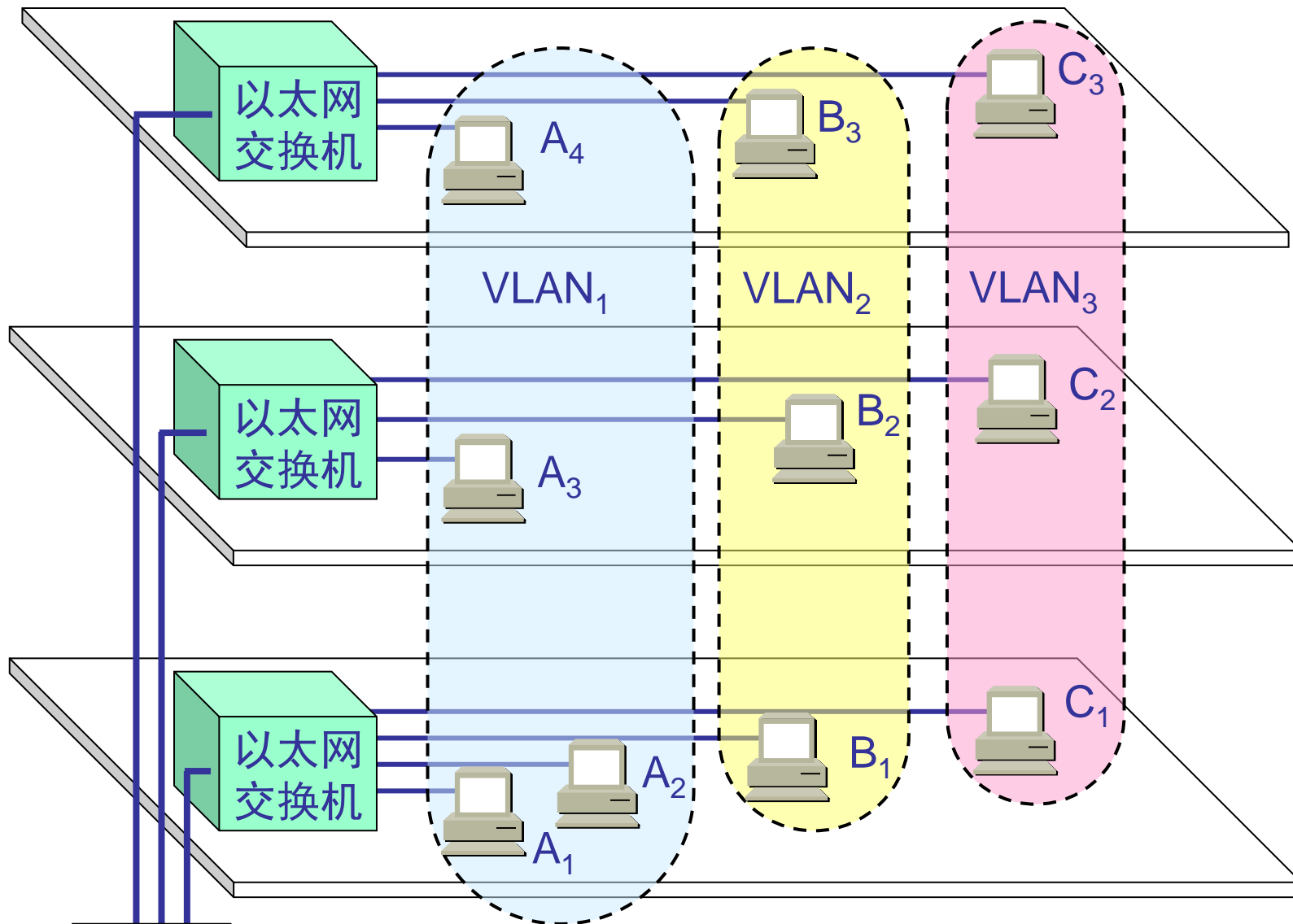




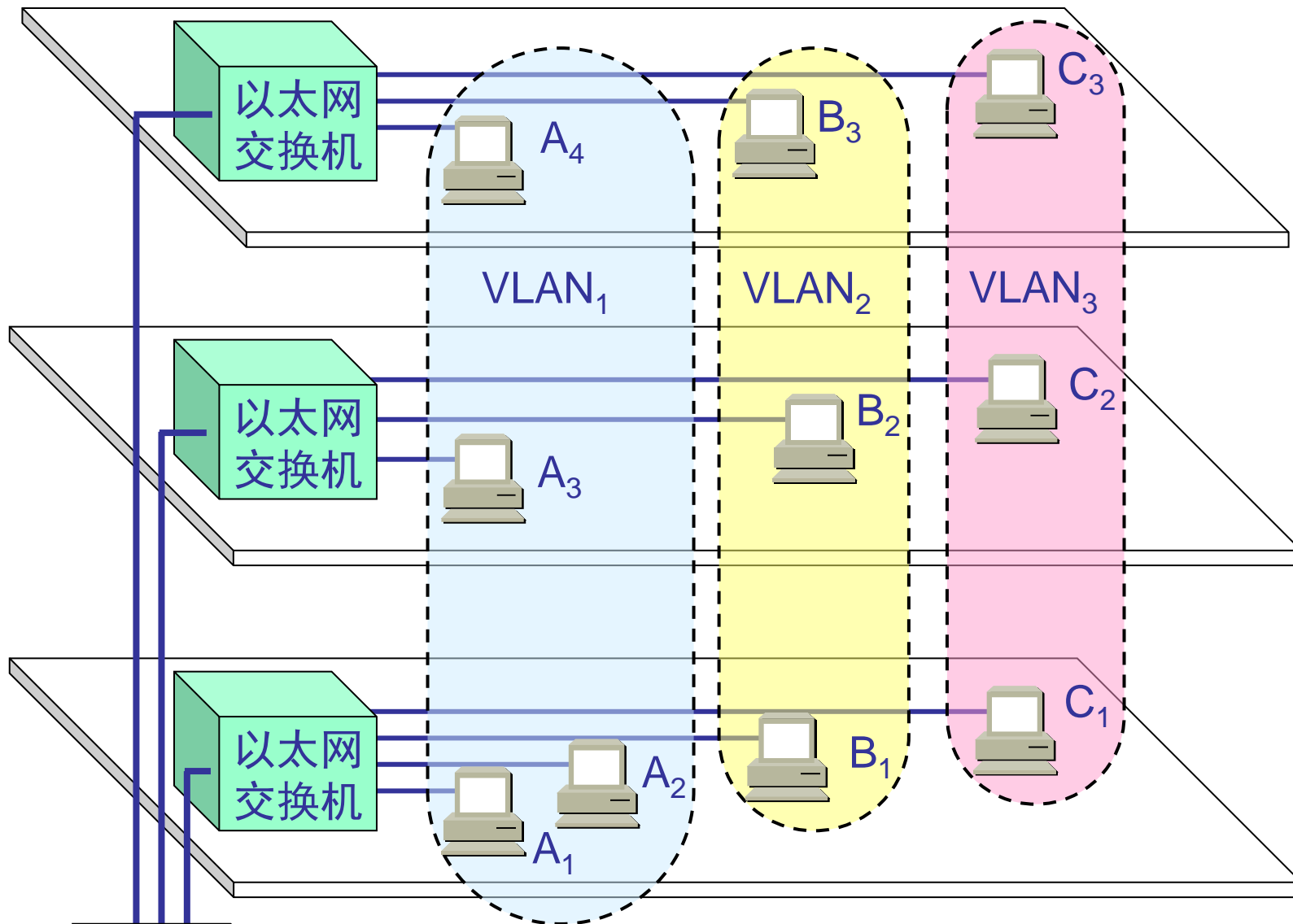
利用以太网交换机可以很方便地实现虚拟局域网

- **虚拟局域网** VLAN 是由一些局域网网段构成的与物理位置无关的逻辑组。
 - 这些网段具有某些共同的需求。
 - 每一个 VLAN 的帧都有一个明确的标识符，指明发送这个帧的工作站是属于哪一个 VLAN。
- 虚拟局域网其实只是局域网给用户提供的服务，而并不是一种新型局域网。

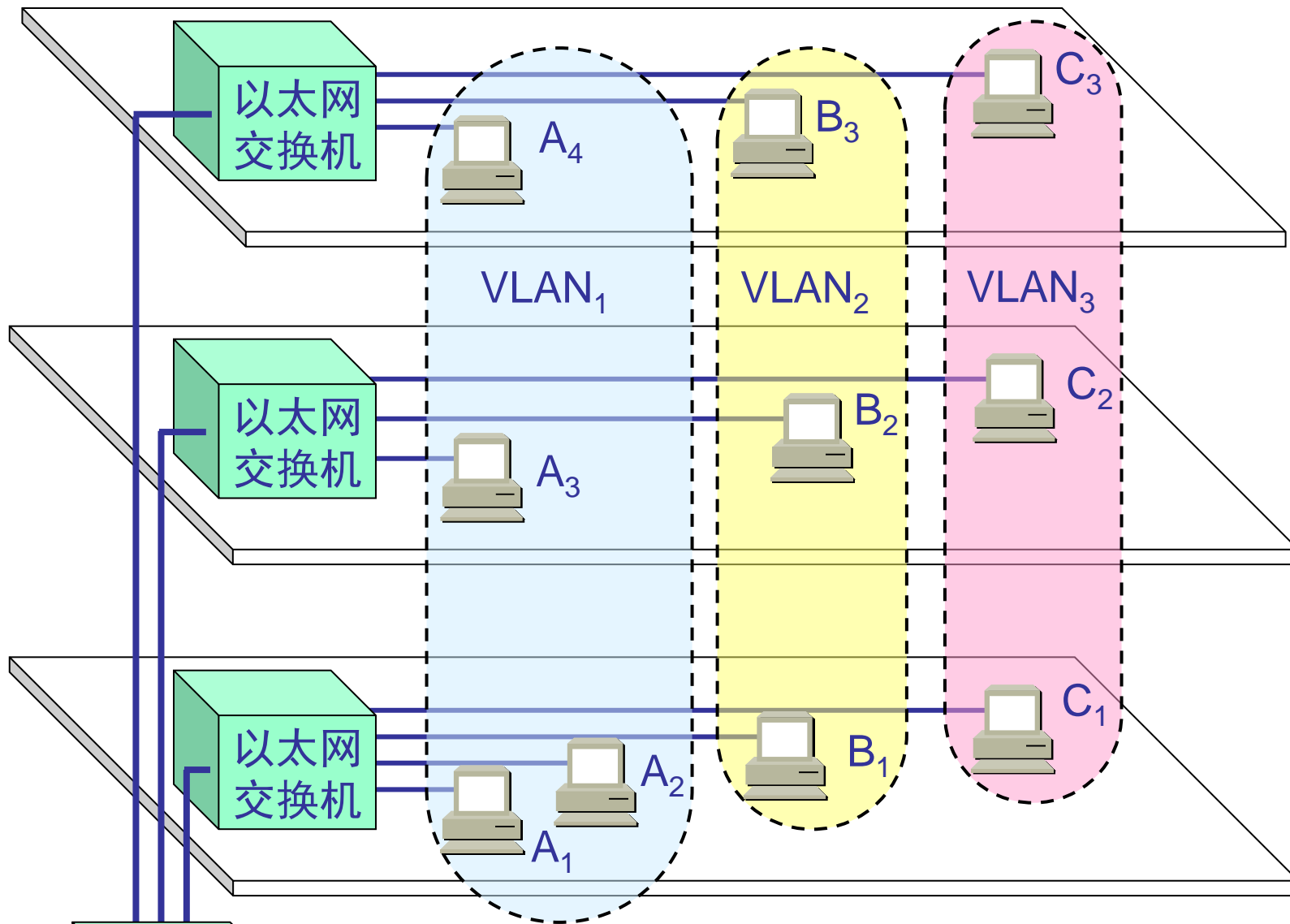




当 B₁ 向 VLAN₂ 工作组内成员发送数据时，
工作站 B₂ 和 B₃ 将会收到广播的信息。



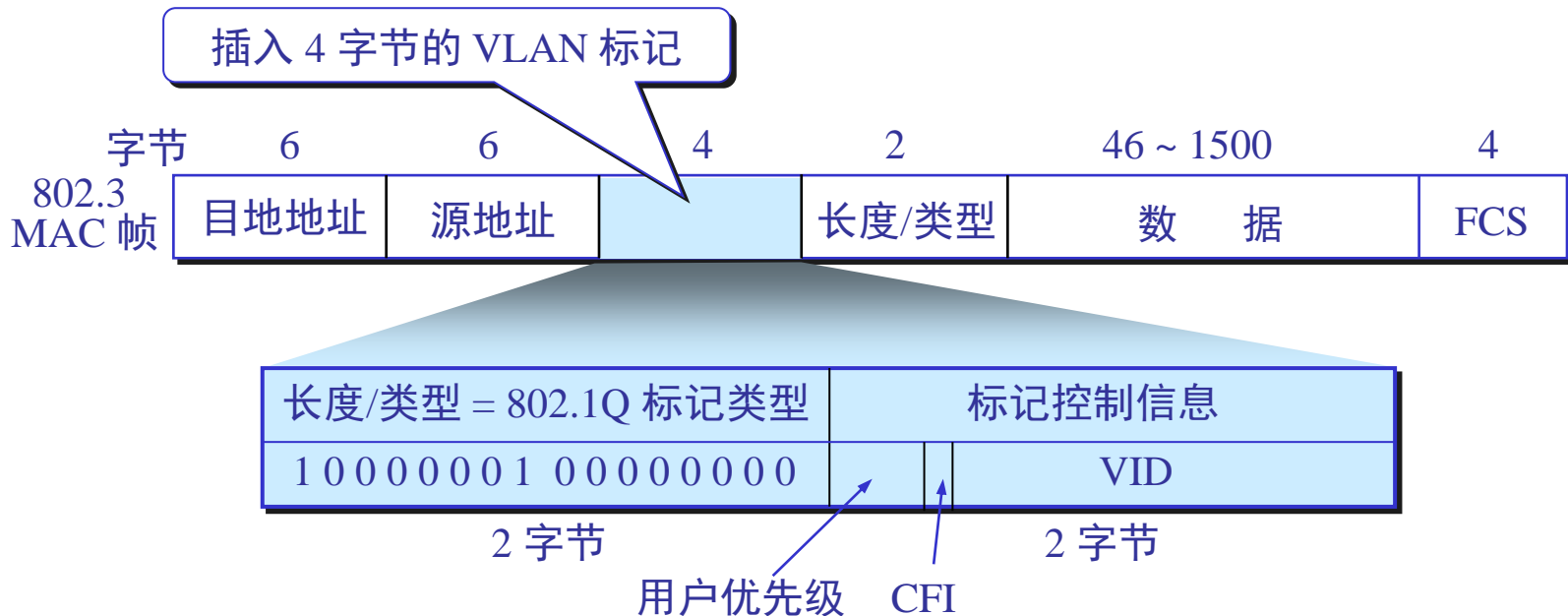
B₁ 发送数据时，工作站 A₁, A₂ 和 C₁ 都不会收到 B₁ 发出的广播信息。



虚拟局域网限制了接收广播信息的工作站数，使得网络不会因传播过多的广播信息（即“广播风暴”）而引起性能恶化。

虚拟局域网使用的以太网帧格式

- 虚拟局域网协议允许在以太网的帧格式中插入一个 4 字节的标识符，称为 VLAN 标记(tag)，用来指明发送该帧的工作站属于哪一个虚拟局域网。



3.6 高速以太网

3.6.1 100BASE-T 以太网

- 速率达到或超过 100 Mb/s 的以太网称为**高速以太网**。
- 在双绞线上传送 100 Mb/s 基带信号的星型拓扑以太网，仍使用 IEEE 802.3 的 CSMA/CD 协议。100BASE-T 以太网又称为**快速以太网**(Fast Ethernet)。



100BASE-T 以太网的特点

- 可在全双工方式下工作而无冲突发生。因此，不使用 CSMA/CD 协议。
- MAC 帧格式仍然是 802.3 标准规定的。
- 保持最短帧长不变，但将一个网段的最大电缆长度减小到 100 m。
- 帧间时间间隔从原来的 $9.6\ \mu\text{s}$ 改为现在的 $0.96\ \mu\text{s}$ 。



三种不同的物理层标准

- 100BASE-TX
 - 使用 2 对 UTP 5 类线或屏蔽双绞线 STP。
- 100BASE-FX
 - 使用 2 对光纤。
- 100BASE-T4
 - 使用 4 对 UTP 3 类线或 5 类线。



3.6.2 吉比特以太网

- 允许在 1 Gb/s 下全双工和半双工两种方式工作。
- 使用 802.3 协议规定的帧格式。
- 在半双工方式下使用 CSMA/CD 协议（全双工方式不需要使用 CSMA/CD 协议）。
- 与 10BASE-T 和 100BASE-T 技术向后兼容。



吉比特以太网的物理层

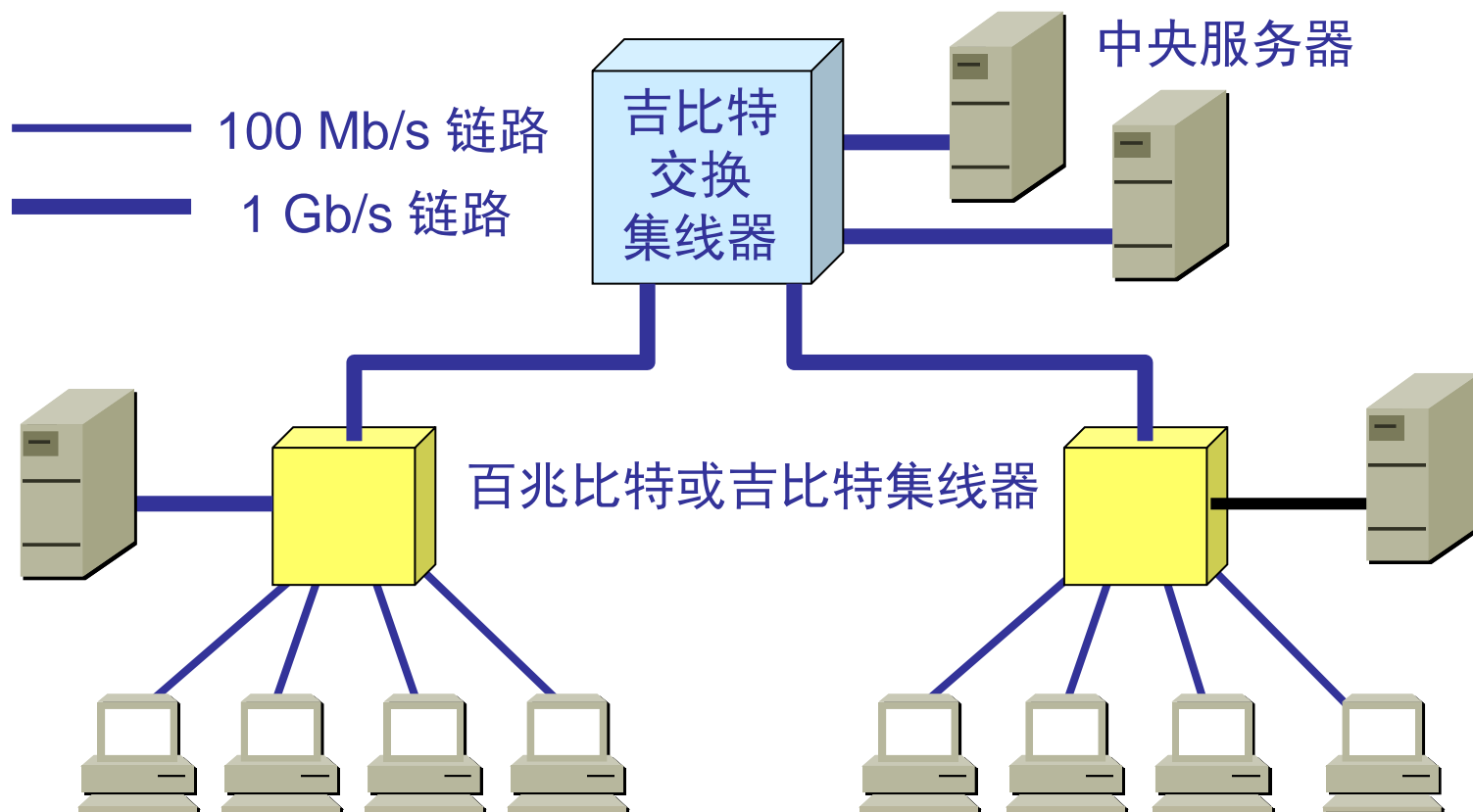
- 1000BASE-X 基于光纤通道的物理层：
 - 1000BASE-SX SX表示短波长
 - 1000BASE-LX LX表示长波长
 - 1000BASE-CX CX表示铜线
- 1000BASE-T
 - 使用 4对 5 类线 UTP



全双工方式

- 当吉比特以太网工作在全双工方式时（即通信双方可同时进行发送和接收数据），不使用载波延伸和分组突发。

吉比特以太网的配置举例





3.6.3 10 吉比特以太网

- 10 吉比特以太网与 10 Mb/s, 100 Mb/s 和 1 Gb/s 以太网的帧格式完全相同。
- 10 吉比特以太网还保留了 802.3 标准规定的以太网最小和最大帧长, 便于升级。
- 10 吉比特以太网不再使用铜线而只使用光纤作为传输媒体。
- 10 吉比特以太网只工作在全双工方式, 因此没有争用问题, 也不使用 CSMA/CD 协议。



10吉比特以太网的物理层

- 局域网物理层 LAN PHY。局域网物理层的数据率是 10.000 Gb/s。
- 可选的广域网物理层 WAN PHY。广域网物理层具有另一种数据率，这是为了和所谓的“Gb/s”的 SONET/SDH（即OC-192/STM-64）相连接。
 - 为了使 10 吉比特以太网的帧能够插入到 OC-192/STM-64 帧的有效载荷中，就要使用可选的广域网物理层，其数据率为 9.95328 Gb/s。



端到端的以太网传输

- 10 吉比特以太网的出现，以太网的工作范围已经从局域网（校园网、企业网）扩大到城域网和广域网，从而实现了端到端的以太网传输。
- 这种工作方式的好处是：
 - 成熟的技术
 - 互操作性很好
 - 在广域网中使用以太网时价格便宜。
 - 统一的帧格式简化了操作和管理。



以太网从 10 Mb/s 到 10 Gb/s 的演进

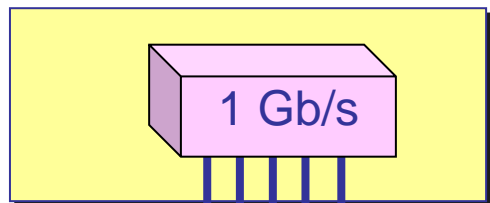
- 以太网从 10 Mb/s 到 10 Gb/s 的演进证明了以太网是：
- 可扩展的（从 10 Mb/s 到 10 Gb/s）。
- 灵活的（多种传输媒体、全/半双工、共享/交换）。
- 易于安装。
- 稳健性好。

3.6.4 使用高速以太网 进行宽带接入

- 以太网已成功地把速率提高到 $1 \sim 10 \text{ Gb/s}$ ，所覆盖的地理范围也扩展到了城域网和广域网，因此现在人们正在尝试使用以太网进行宽带接入。
- 以太网接入的重要特点是它可提供双向的宽带通信，并且可根据用户对带宽的需求灵活地进行带宽升级。
- 采用以太网接入可实现端到端的以太网传输，中间不需要再进行帧格式的转换。这就提高了数据的传输效率和降低了传输的成本。

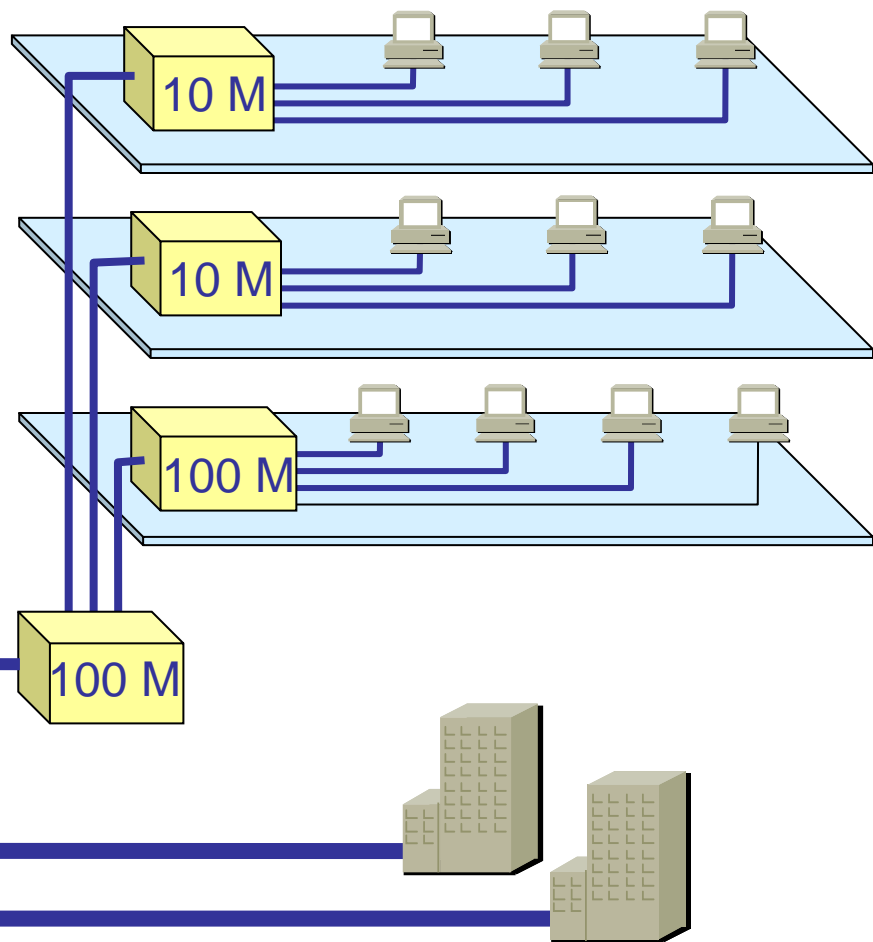
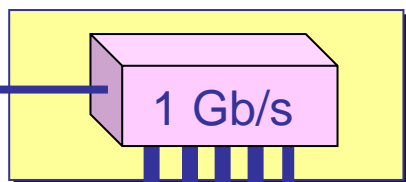
以太网接入举例：光纤到大楼 FTTB

高速汇接点 GigaPoP



吉比特以太网

光结点汇接点





小结

- 三个基本问题
- CRC
- PPP的帧格式
- CSMA/CD
- 退避算法
- MAC帧
- 网络设备



作业

- P105-1、2、3、4、6、7、10、13、14、15、16、18、19、20、30、32