Chapter 15

连接局域网、主干网和虚拟局域网

15-1 CONNECTING DEVICES

根据在网络中工作的层可将连接设备分为 5 类

Topics discussed in this section:

- Passive Hubs (无源集线器)
- Active Hubs (有源集线器)
- Bridges (桥)、 Two-Layer Switches (二层交换)
- Routers (路由器)、Three-Layer Switches (三层交换)
- Gateways (网关)

Figure 15.1 五类连接设备

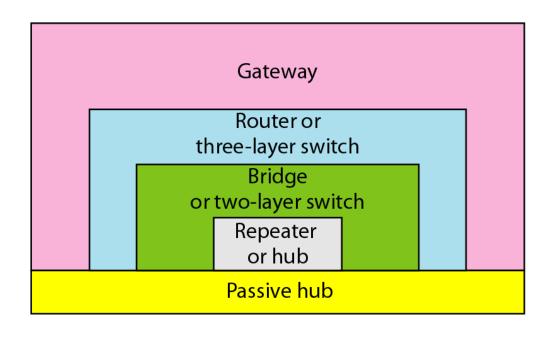
Application

Transport

Network

Data link

Physical



Application
Transport
Network
Data link
Physical

无源集线器

- 无源集线器只是个连接器,连接来自不同分支的线路。
- 在星型拓扑中,无源集线器只是一个来自不同站点的信号冲突点,集线器是冲突点。
- 无源集线器在物理层以下。

中继器

- 中继器是仅工作在物理层的设备;
- 中继器能够扩展局域网的物理长度;
- 中继器不能连接采用不同协议的两个局域网,它连接的是同一局域网的两个分段;
- 中继器转发每一帧,没有过滤能力;
- 中继器可重新生成原始的位模式,是再生器而不是放大器;
- 常用于星型结构中,可多级连接(级联)。

中继器 Repeater

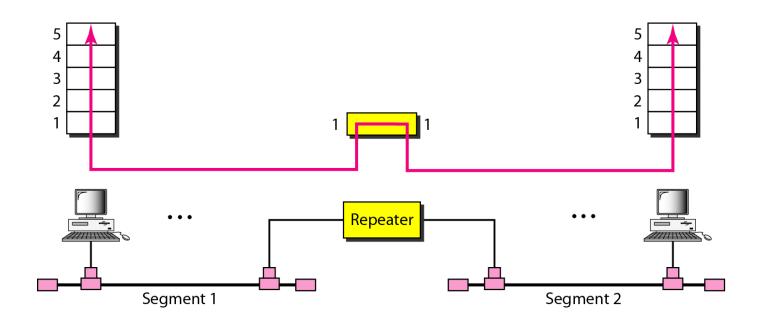
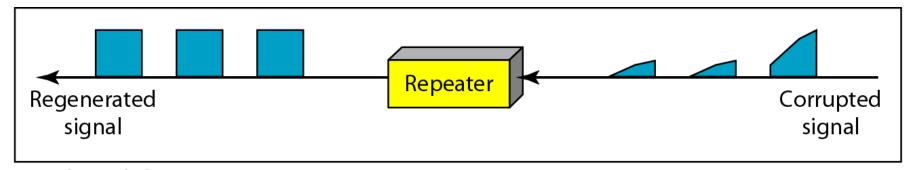
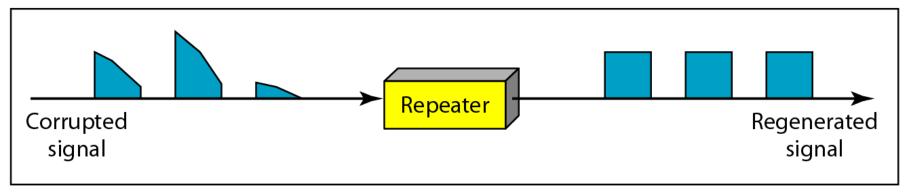


Figure 15.2 中继器

Figure 15.3 中继器的功能



a. Right-to-left transmission.

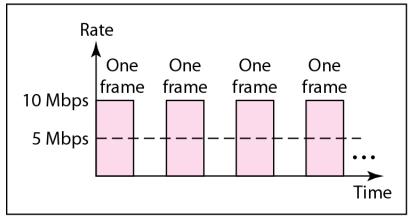


b. Left-to-right transmission.

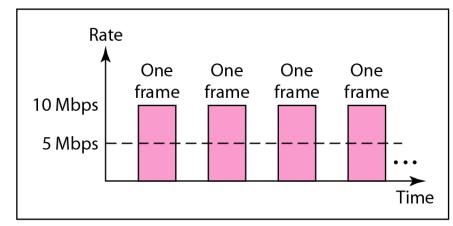
有源集线器

- 集线器和网线一样工作在物理层,功能和网线一样只是将数字信号发送到其它端口,并不能识别哪些数字信号是帧前同步码、帧定界符及网络层首部等;
- 集线器组建的以太网中计算机共享带宽,计算机数量越多, 平均带宽就越低;
- 集线器组建的以太网中,无论数据帧的 MAC 地址是否是自己的,都能够捕获,因此以太网具有与生俱来的安全隐患。

带宽共享

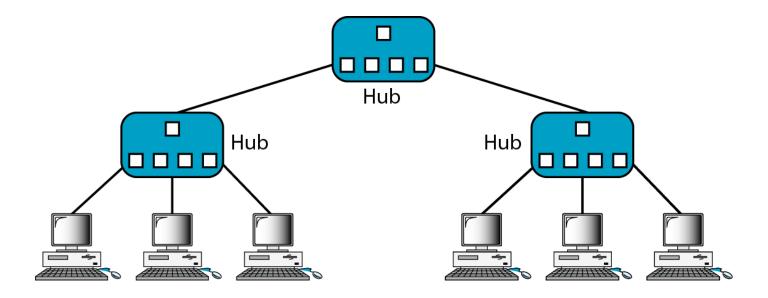


a. First station



b. Second station

Figure 15.4 有源集线器的级联



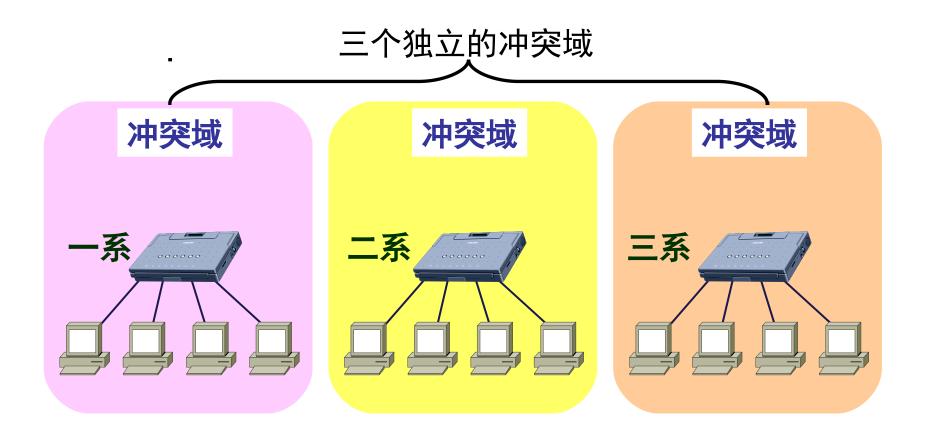
有源集线器级联的优缺点

- 有源集线器是一个多端口的中继器;
- 常用于星型拓扑,克服了10Base-T标准的100m距离限制,因此扩展了以太网覆盖的范围并增加了以太网中计算机的数量;
- 级联后以太网的计算机处于一个冲突域中,增大了冲突的概率,每台计算机分到的带宽也降低了;
- 相连的集线器每个接口带宽要一样。如果速率不一致,则工作在较低的数据速率,因为集线器接口不能缓存帧。

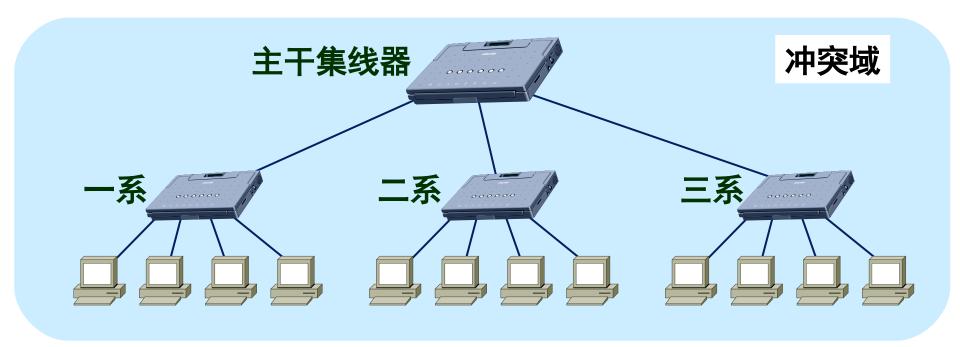
单播与广播、广播域与冲突域

- <mark>单播</mark> (Unicast): 在一个发送者和一个接收者之间通过网络进行的通信。
- 广播 (Broadcast): 主机之间 "一对所有"的通信模式,网络对其中每一台主机发出的信号都进行无条件复制并转发,所有主机都可以接收到所有信息(不管是否需要)。数据网络中的广播被限制在二层交换机的局域网范围内,禁止广播数据穿过路由器,防止广播数据影响大面积的主机。
- 广播域:彼此能够接收广播帧的所有设备的集合被称为一个广播域。
- 冲突域:在同一个网络上两个比特同时进行传输会产生冲突,这样的区域称为冲突域。所有的共享介质环境都是冲突域。

冲突域

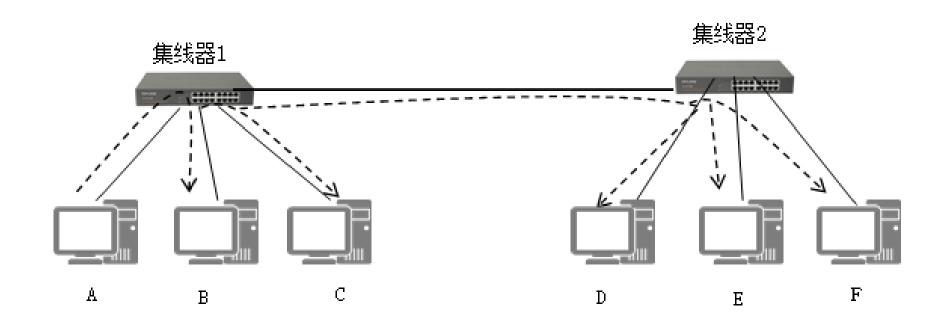


一个更大的冲突域



同一个广播域

多个集线器

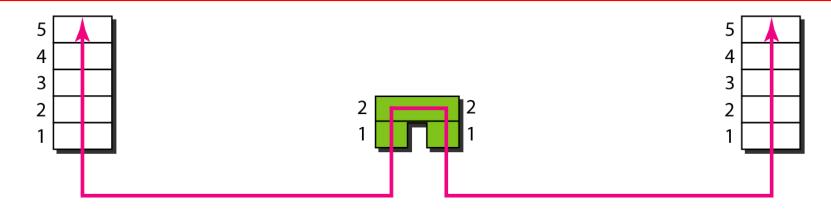


A 向 B 发送帧,数字信号会通过集线器之间的网线发送到集线器 2 ,导致 D 和 E 不能通信。计算机数量增加后网络利用率大大降低

网桥

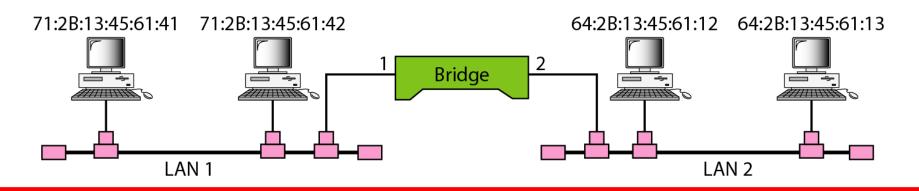
- 网桥工作在物理层和数据链路层。
- 作为物理层设备时,重新生成收到的信号。
- 作为数据链路层设备时,可以检查帧所包含的 MAC 地址。
- 具有一个用作过滤决策的表,有过滤作用,检 查帧的目的地址。

Figure 15.5 网桥连接两个局域网



Address	Port
71:2B:13:45:61:41	1
71:2B:13:45:61:42	1
64:2B:13:45:61:12	2
64:2B:13:45:61:13	2

Bridge Table



网桥组网的特点

- 网桥基于 MAC 地址转发帧, 转发之前运行 CSMA/ CD 算法, 工作在数据链路层;
- 一个接口是一个冲突域,冲突域的数量增加,但冲突的概率降低;
- 实现帧的存储转发,增加了时延;
- 网桥的不同接口可以是不同的带宽。

透明网桥(Transparent Bridge)

- 网桥不改变帧中的 MAC 地址;
- 透明网桥是指站点完全意识不到桥的存在;
- 802.1d 规范了透明网桥的标准:
 - 帧必须能从一个站点转发到另外一个站点;
 - 学习帧中的地址,自动建立转发表;
 - 避免形成循环(Loop)问题。

Figure 15.6 学习型网桥和学习过程

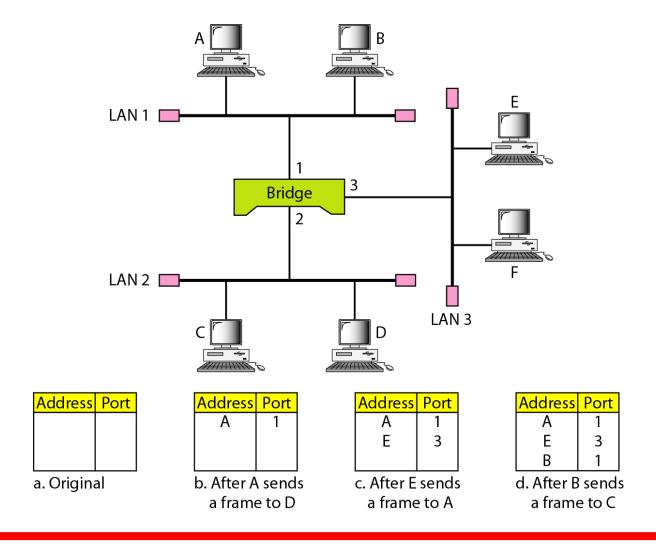
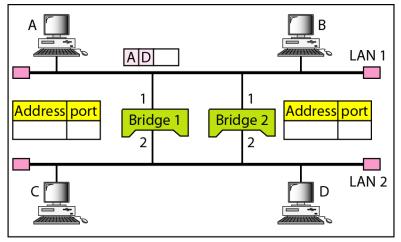
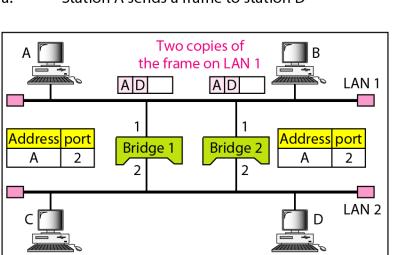


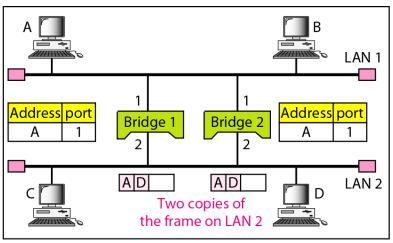
Figure 15.7 环路问题



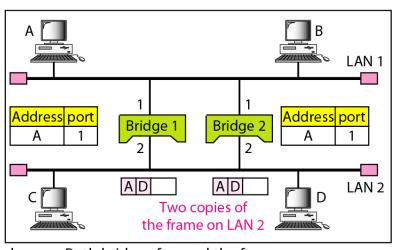
a. Station A sends a frame to station D



c. Both bridges forward the frame



b. Both bridges forward the frame

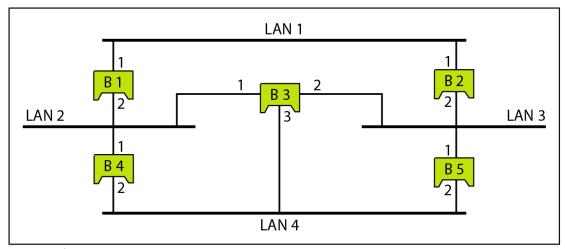


d. Both bridges forward the frame

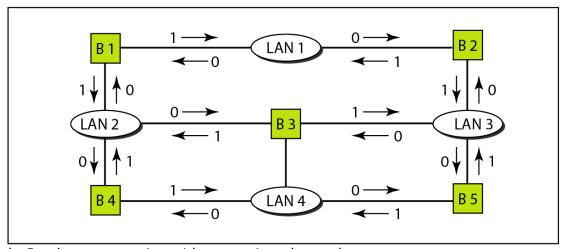
生成树 (Spanning Tree)

- 生成树是一个没有循环路径的图,用于建立 到达其它 LAN 的唯一路径;
- 基于某种度量(最小跳数、最小延迟、最短 队列、最大带宽)选择最小代价;
- 假设从网桥到 LAN 跳数为 1 ,从 LAN 到网 桥跳数为 0 。

Figure 15.8 连接的 LAN 系统及图示



a. Actual system

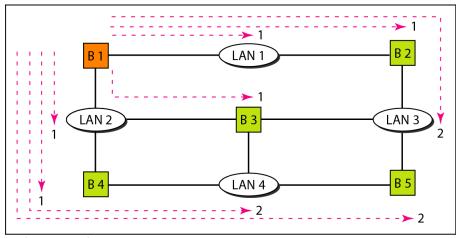


b. Graph representation with cost assigned to each arc

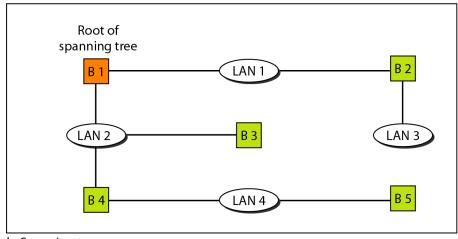
生成树算法

- 每个网桥广播其 ID , 选择最小 ID 的网桥作为 根网桥;
- 找出从根网桥到其它网桥或 LAN 的最短路径 ;
- 最短路径组合生成最短的树;
- 标记转发端口和阻塞端口。

Figure 15.9 最短路径和生成树

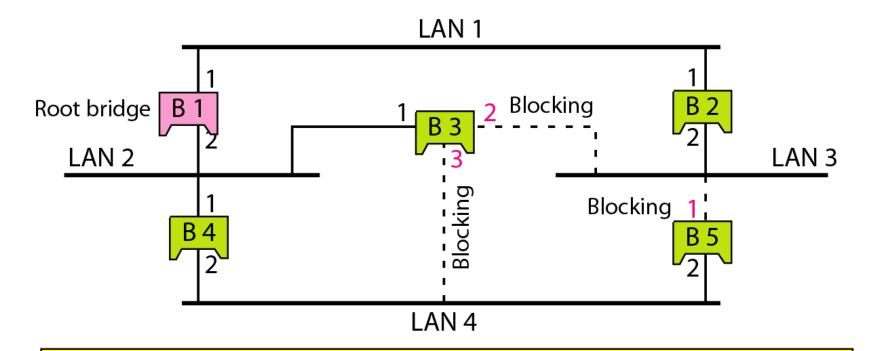


a. Shortest paths



b. Spanning tree

Figure 15.10 使用生成树算法后的转发端口和阻塞端口



Ports 2 and 3 of bridge B3 are blocking ports (no frame is sent out of these ports). Port 1 of bridge B5 is also a blocking port (no frame is sent out of this port).

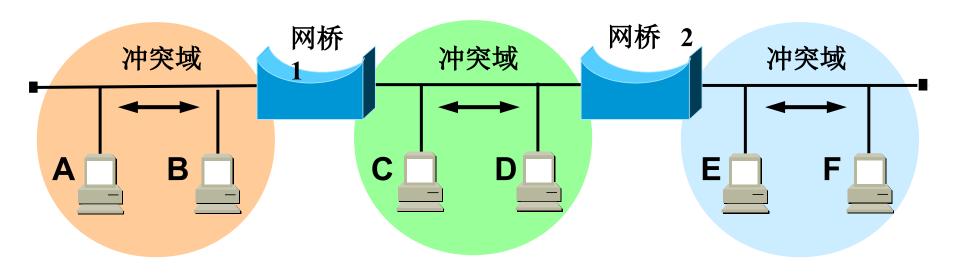
源路由网桥

- 防止环路的另外一种方法;
- 透明网桥的职责(过滤帧、转发和阻塞)由源 站点来执行;
- 由源方指定帧必须经过的网桥。发送数据帧之前,源站点和目的站点通过交换特定帧来得到网桥地址;
- ■用于令牌环网。

用网桥连接不同的局域网

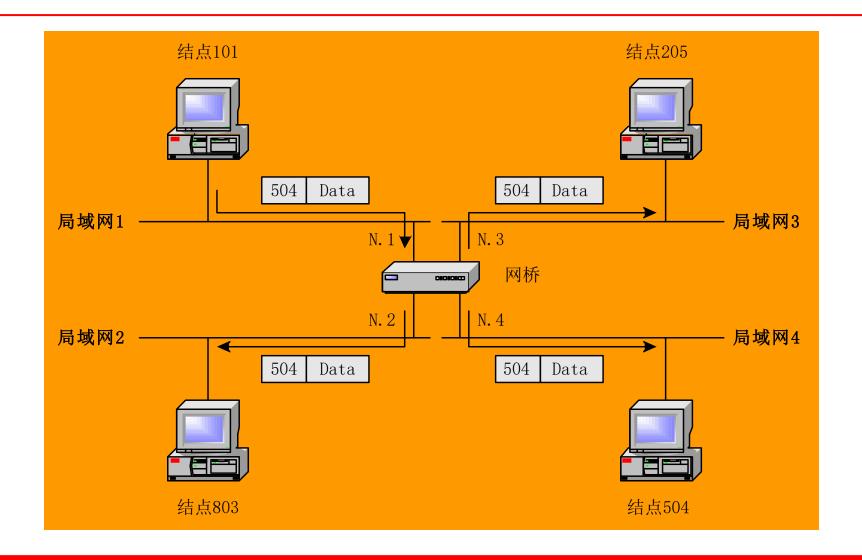
- 帧格式
- 最大数据长度
- ■数据速率
- 位顺序(先发送高位还是先发送低位)
- 安全
- 多媒体支持

用网桥连接不同的局域网



网桥将不同端口连接的网络分隔成独立的冲突域,但是网 桥在收到一个广播数据帧时,会向所有端口转发这个广播 帧,即所有端口处于同一个广播域中。

网桥与广播风暴

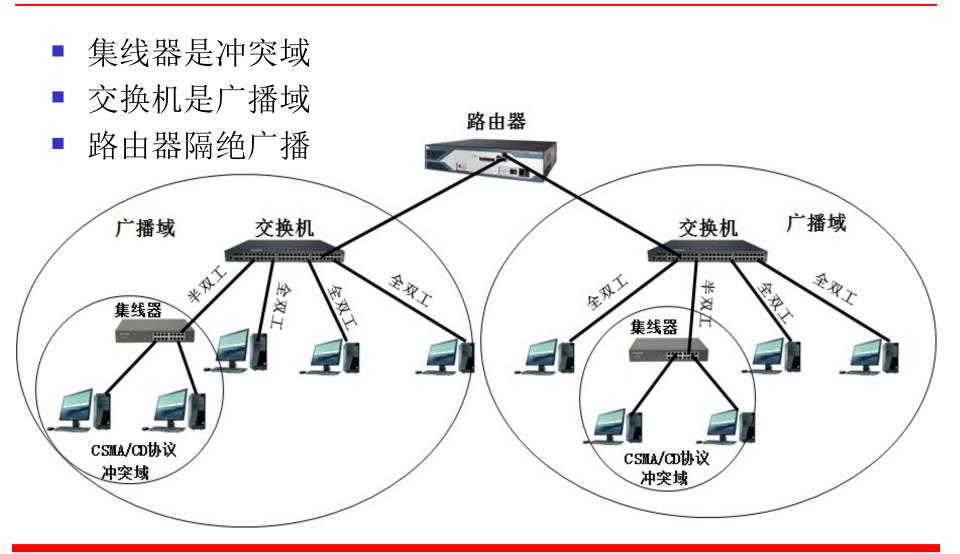


交换机——多端口网桥

随着技术的发展,网桥接口日益增多,发展成现在的交换机。使用交换机组网与集线器组网相比具有以下特点:

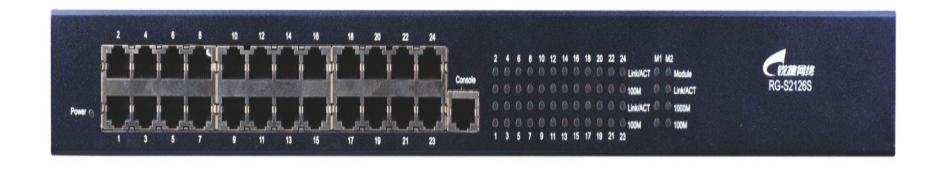
- ■端口独享带宽:集线器是共享带宽;
- ■安全: 交换机根据 MAC 地址只转发到目标端口;
- ■全双工通信;
- ■全双工不再使用 CSMA/CD 协议;
- ■接口可工作在不同速率:交换机使用存储转发技术;
- ■转发广播帧:转发到除了发送端口以外的所有端口。

交换机的冲突域和广播域



二层交换(Two-layer Switch)

- 交换机包括二层交换机和三层交换机。
- 二层交换机是一个多端口并且有更好性能的网桥,可以像 网桥一样,基于收到帧的 MAC 地址做出过滤决策。
- 二层交换机工作过程比网桥更加复杂,它有缓存区来保存 帧并进行处理。



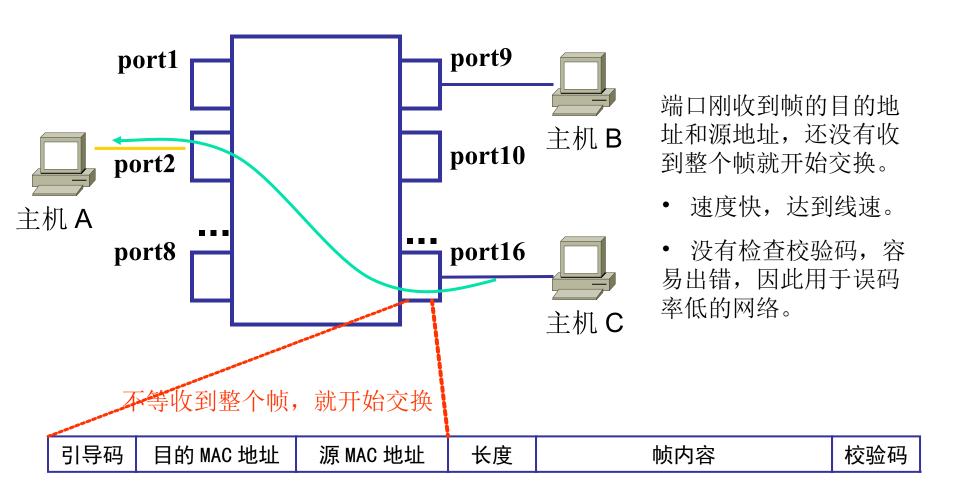
二层交换机的优点

- 从总线型局域网或集线器局域网转变为交换局域 网,连接设备在软件或硬件上不需做任何修改。 例如原来是以太局域网,连接设备继续使用以太 网媒体接入控制协议来接入局域网。
- 每个连接设备都具有相当于原来整个局域网容量的专用容量,只要二层交换机有足够容量为所有连接设备服务。
- 二层交换机扩容简单。

二层交换机的类型

- 存储转发式(Store-and-forward)
 - 从输入线路上接收帧
 - 缓存
 - 通过路由选择将其发到适当的输出线路上
 - 发送方和接收方之间存在延迟
 - 增进了网络的整体一致性
- 直通式 (Cut-through)
 - 利用了目的地址总是出现在 MAC 帧的最前面的特点
 - 交换机识别出目的地址后就将帧转发到适当的输出线路
 - 能够达到很高的吞吐量
 - 可能传播损坏帧(交换机在重传之前无法做 CRC 检查)

直通模式



三层交换机

- 三层交换机具有路由功能,与传统路由器的路由功能总体上一致,但是它们还是存在着相当大的本质区别的。
- ■主要功能不同。三层交换机同时具备了数据交换和路由转发两种功能 ,但其主要功能还是数据交换;而路由器仅具有路由转发这一种主要功 能。
- ■主要适用的环境不一样。三层交换机的路由功能通常比较简单,在局域网中的主要用途还是提供快速数据交换功能。路由器则更多体现在不同类型网络之间的互联上,如局域网与广域网之间的连接、不同协议的网络之间的连接等,可进行最佳路由选择、负荷分担、链路备份及和其他网络进行路由信息的交换等。
- ■性能体现不一样。路由器一般由基于 CPU 的软件路由引擎执行数据包交换,而三层交换机通过硬件执行数据包交换。从整体性能上三层交换机的性能远优于路由器,适用于数据交换频繁的局域网中;路由器虽然路由功能非常强大,但它的数据包转发效率远低于三层交换机,更适合于数据交换不是很频繁的不同类型网络的互联,如局域网与互联网的互联。

路由器(Router)

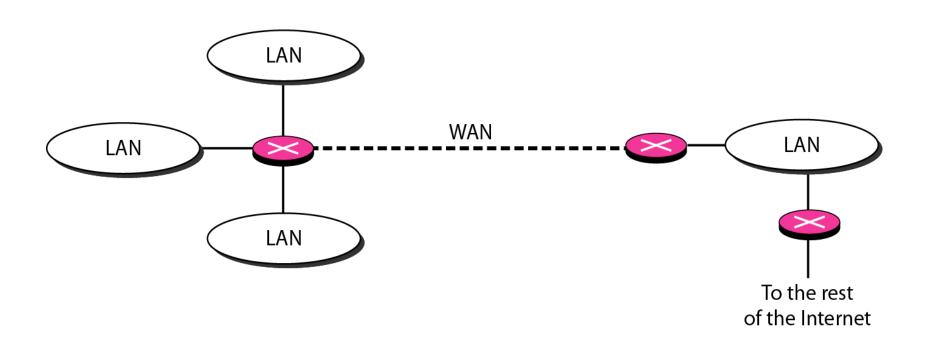
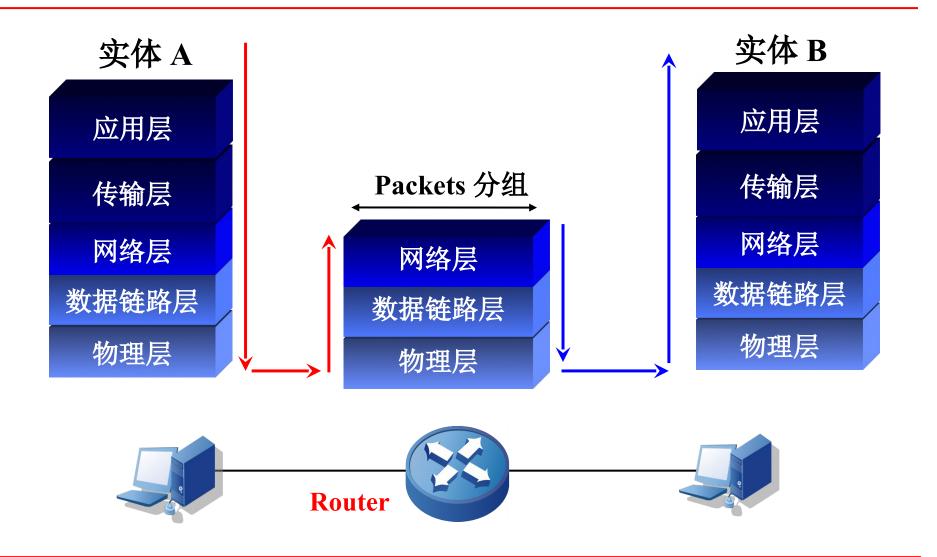
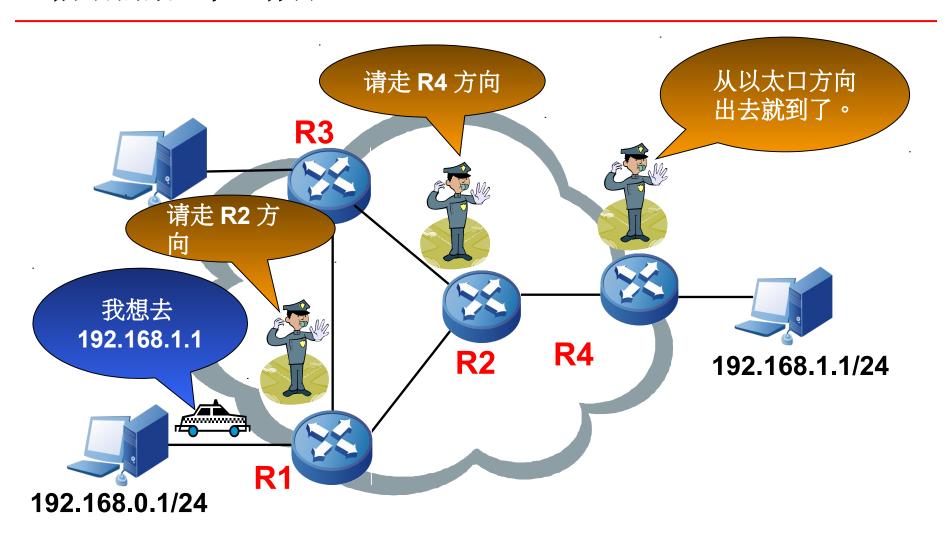


Figure 15.11 路由器连接 LAN 和 WAN

路由器的数据处理



路由器的基本工作原理



路由(Routing)是指导 IP 报文发送的路径信息。

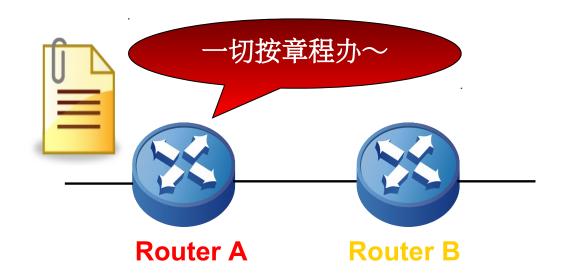
路由表(routing table)

- 用于保存各种传输路径的相关数据(路由信息)供数据 转发(路由选择)时使用。
- 路由表中包含了下列关键项:
- 目的地址(Destination):标识IP数据报的目的地址或目的网络
- 网络掩码(Mask):与目的地址一起标识目的主机或路由器所在 网段的地址
- 输出接口(Interface): 说明 IP 数据报从路由器哪个接口转发
- 下一跳 IP 地址(Next hop): 说明 IP 数据报所经由的下一个路由器的接口地址

路由的来源

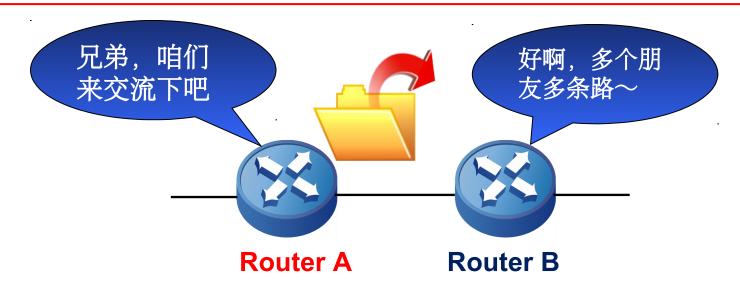
- 链路层协议发现的直连路由 开销小,配置简单,无需人工维护。只能发现本接口 所属网段的路由。
- 手工配置静态路由 无开销,配置简单,需人工维护,适合简单拓扑结构 的网络。
- 动态路由协议发现的动态路由 开销大,配置复杂,无需人工维护,适合复杂拓扑结构的网络。

静态路由



- 静态路由:是网络管理员在路由器中设置的固定的路由表,除非人为干预,否则不会发生变化,一般用于网络规模不大、拓扑结构固定的网络中。
- ●优点: 简单、高效、可靠,优先级最高;
- ●缺点:配置繁琐,而且无法适应网络环境的变化,配置 繁琐。

动态路由



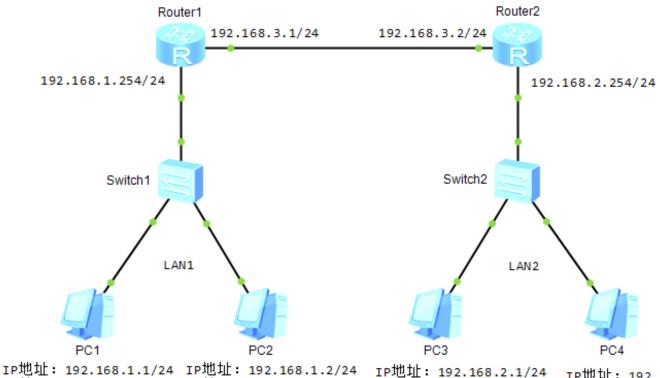
- 动态路由:网络中的路由器之间运行动态路由协议,相互通信、传递路由信息,利用收到的路由信息更新路由表。一般适用于大型、拓扑经常变动的网络中。
- ●优点:配置简单,能实时地适应网络结构的变化。如果发生了网络变化,就会引起网络中所有路由器重新计算路由。
- ●缺点: 各种动态路由协议会不同程度地占用网络带宽和 CPU 资源。

网关(Gateway)

- 在网络层以上实现网络互连,是复杂的网络互连设备, 仅用于两个高层协议不同的网络互连,可用于广域网和 局域网。
- 充当转换任务的计算机系统或设备,使用于不同的通信 协议、数据格式或语言,甚至体系结构完全不同的两种 系统之间,是一个翻译器。
- 与网桥只是简单地传达信息不同,网关对收到的信息要 重新打包,以适应目的系统的需求。
- 由于历史的原因,许多有关 TCP/IP 的文献曾把网络层使用的路由器称为网关,如今很多局域网采用都是路由来接入网络,因此通常指的网关就是路由器的 IP。

网关(Gateway)

如果 LAN1 中的主机发现数据包的目的主机不在本地网络中,就把数 据包转发给它自己的网关,再由网关转发给 LAN2 的网关, LAN2 的 网关再转发给其网络中的某个主机。



网关: 192.168.1.254

网关: 192.168.1.254

网关: 192.168.2.254

IP地址: 192.168.2.2/64 网关: 192.168.2.254

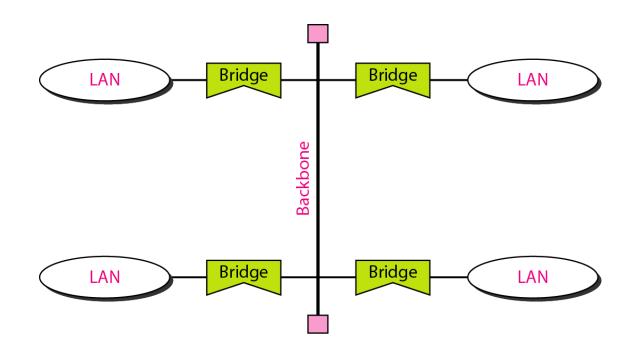
15-2 主干网 BACKBONE NETWORKS

- 主干网允许连接多个局域网
- 站点不直接连接到主干上
- 站点是局域网的一部分,有主干连接这些局域网

Topics discussed in this section:

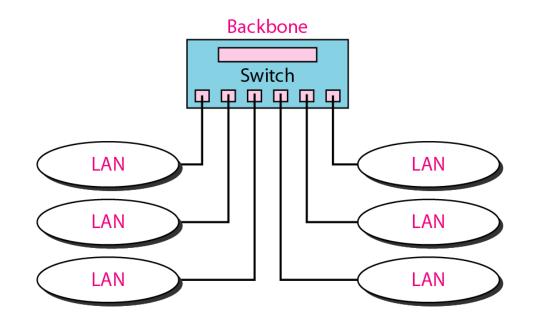
Bus Backbone 总线型主干网 Star Backbone 星型主干网 Connecting Remote LANs 连接远程 LAN

Figure 15.12 总线型主干网



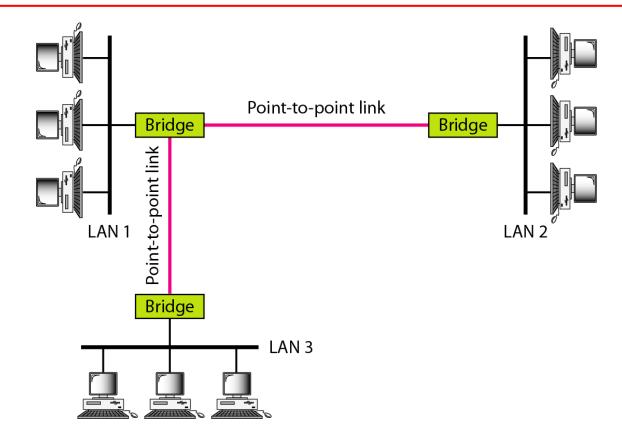
- 如果一个站要向同一LAN中的另一个站点发送帧,相应的网 桥将阻塞该帧,到达不了主干;
- 如果一个站点要向另外一个 LAN 中的站点发送帧,网桥将传输该帧到主干网,由适当的网桥接收并发送到目的 LAN。

Figure 15.13 星型主干网



- 在星型主干网中,拓扑结构是星型。
- 主干网仅是一台交换机。

Figure 15.14 网桥连接远程 LAN



在远程网桥连接的远程主干网中,点对点链路被认为是一个局域网。

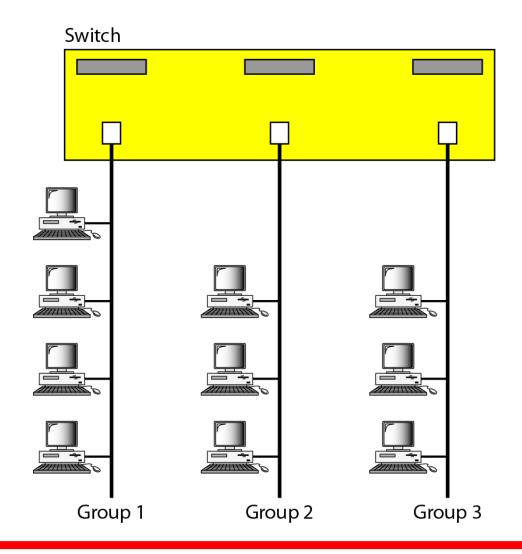
15-3 虚拟局域网 VIRTUAL LAN

通过软件而不是物理线路来配置一个局域网,称为虚拟局域网(VLAN)。

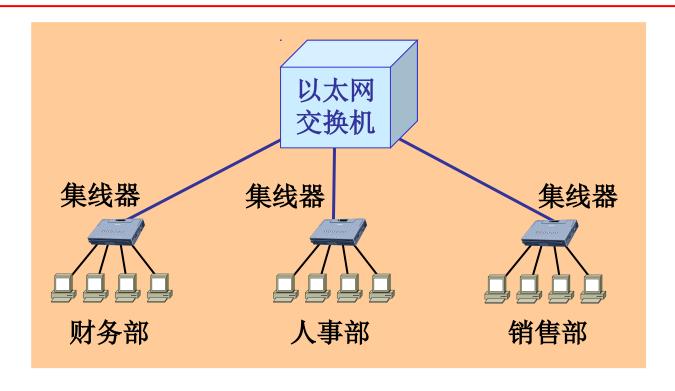
Topics discussed in this section:

Membership 成员
Configuration 配置
Communication between Switches 交换机间的通信
IEEE Standard IEEE 标准
Advantages 优点

Figure 15.15 连接三个 LAN 的交换机



3个冲突域和1个广播域

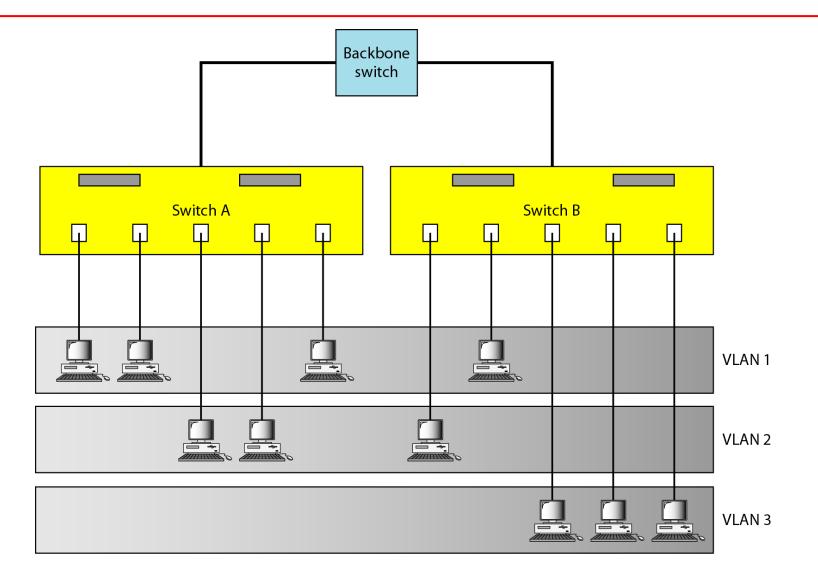


- 以太网交换机将连接在不同端口的主机分隔成独立的冲突域,但这些网络仍然处在一个共同的广播域中。
- VLAN 以局域网交换技术为基础,通过交换机内部的软件功能,实现将网络中的主机按照功能、应用或部门等因素构成虚拟的工作组或逻辑网段,这些逻辑网段分别拥有独立的冲突域和广播域。

Figure 15.16 使用 VLAN 的交换机

Switch with VLAN software VLAN 1 VLAN 2 VLAN 3

Figure 15.17 主干网中使用 VLAN 的交换机



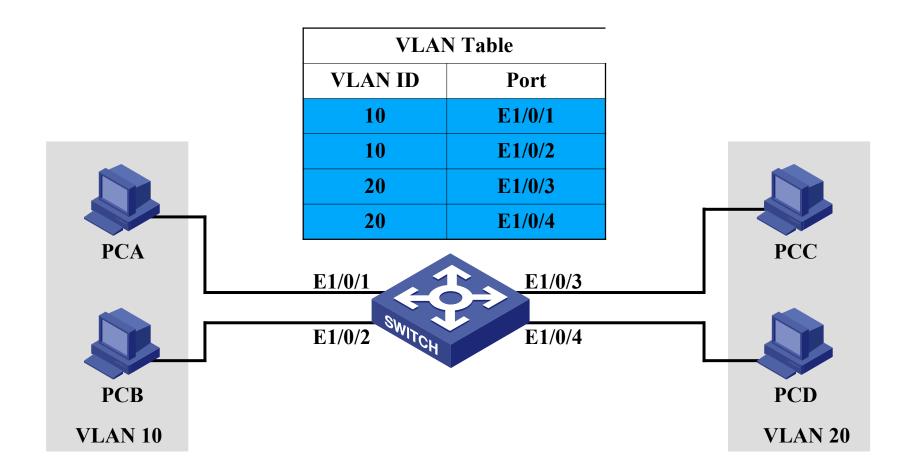
VLAN 的特点

- 将 LAN 划分成逻辑的而不是物理的网段;
- 一个 LAN 可以划分成多个 VLAN ,每个 VLAN 是 一个工作组;
- 允许连接在不同交换机上的站点组成一个 VLAN;
- VLAN 将属于一个或多个物理 LAN 的站点分组到 一个广播域中;
- 同一 VLAN 中的站点通信时就像它们属于一个物理 网段一样。

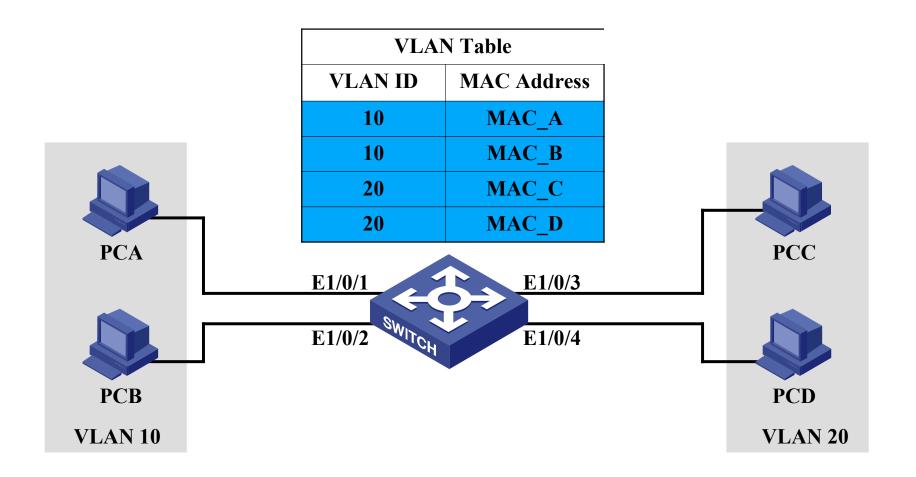
VLAN 的划分方式

- 基于端口: 使用交换机的端口号
- 基于 MAC 地址: 使用 48 位 MAC 地址
- 基于第三层协议: 如使用 IP 地址
- 基于组播组: 使用多播 IP 地址

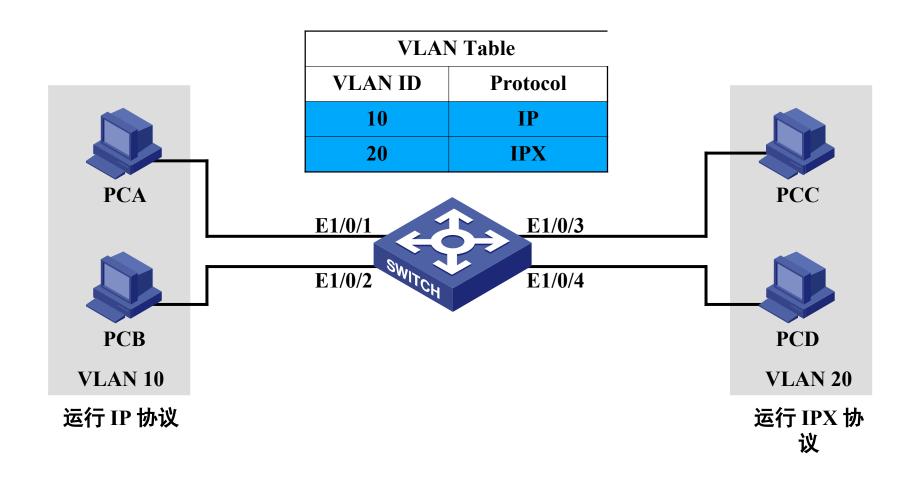
基于端口的 VLAN



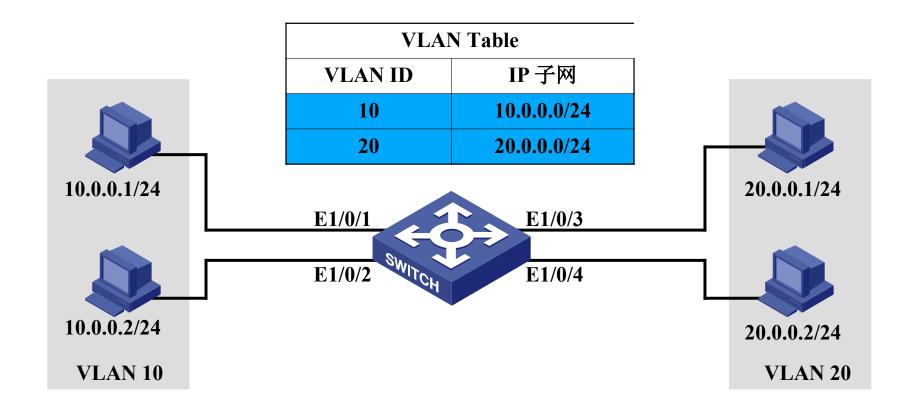
基于 MAC 地址的 VLAN



基于协议的 VLAN



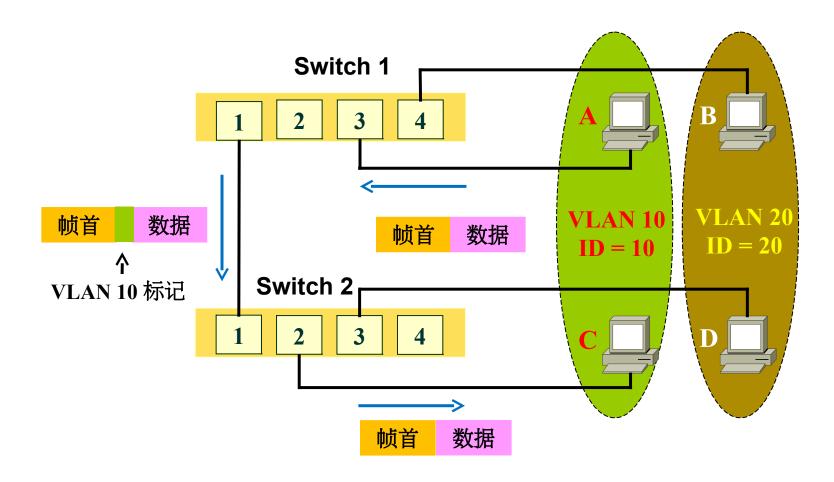
基于子网的 VLAN



默认 VLAN

- ■默认 VLAN 是交换机初始就有的 VLAN,通常 ID 为 1,所有接口都处于这个 VLAN下,这就是设备连接到交换机以后就能互相通信的原因。
- VLAN ID 最多总共有 2¹² = 4096 个 (0 4095) , 其中 VLAN 0 和 VLAN 4095 为保留, 只在特定的情况下使用。

端口划分 VLAN 数据帧转发过程



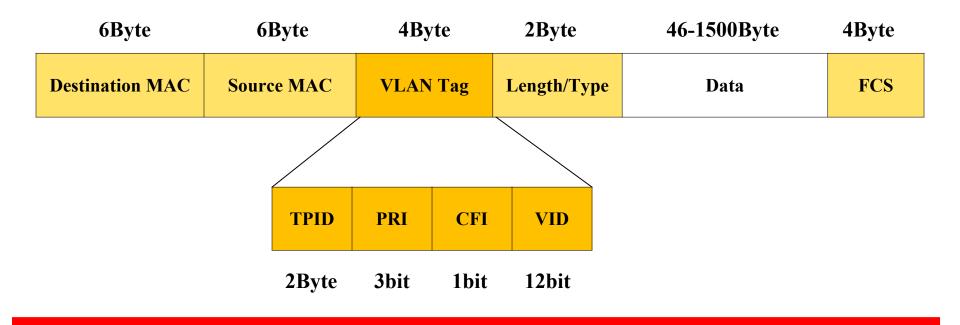
有标记帧和无标记帧

在一个 VLAN 交换网络中,以太网帧主要有以下两种形式:

- ●有标记帧(Tagged):加入了4字节 VLAN 标签的帧。
- ●无标记帧(Untagged):原始的、未加入4字节 VLAN 标签的帧。 以太网链路包括接入链路和干道链路:
- ●接入链路(Access Link)用于连接交换机和用户终端(用户主机、服务器、傻瓜交换机等),只可以承载 1 个 VLAN 的数据帧。在接入链路上传输的帧都是 Untagged 帧。
- ●干道链路(Trunk Link)用于交换机间互连或连接交换机与路由器,可以承载多个不同 VLAN 的数据帧。在干道链路上传输的数据帧都是 Tagged 帧。

IEEE 802.1Q 协议和帧格式

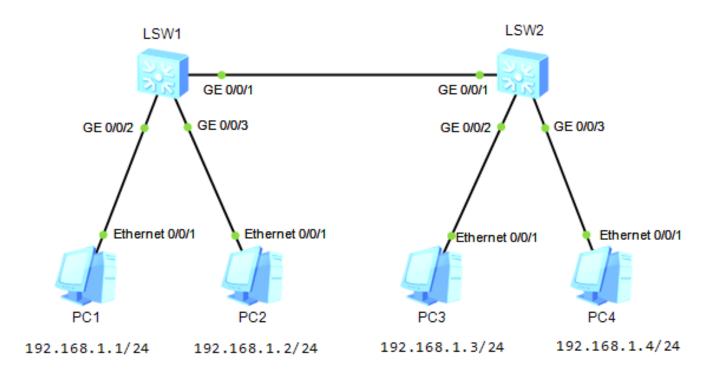
6Byte	6Byte	2Byte	46-1500Byte	4Byte
Destination MAC	Source MAC	Length/Type	Data	FCS



IEEE 802.1Q 协议和帧格式

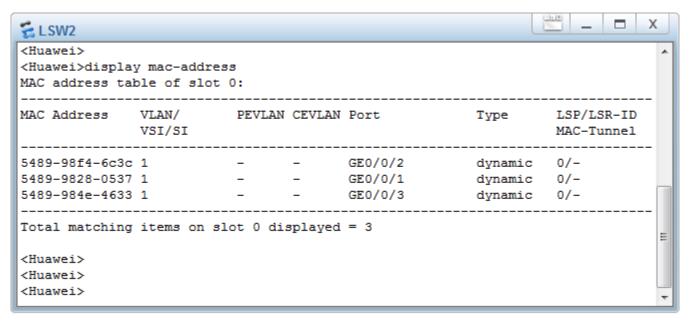
- TPID: Tag Protocol Identifier (标签协议标识符),表示数据帧的 类型。取值为 0x8100表示该帧是 IEEE 802.1Q 的 VLAN 数据帧。
- PRI: Priority,表示数据帧的 802.1p 优先级。取值范围为 0-7,值 越大优先级越高,交换机拥塞时优先发送优先级高的数据帧。
- CFI: Canonical Format Indicator (标准格式指示位),表示 MAC
 地址在不同的传输介质中是否以标准格式封装,用于兼容以太网和
 令牌环网。1表示以非标准格式封装,在以太网中,CFI为0。
- VID: VLAN ID, 数据帧所属的 VLAN 的编号, VLAN ID 取值范围为 0-4095。因为 0 和 4095 为协议保留值,所以 VLAN ID 的有效范围是 1-4094。
- PRI 、 CFI 和 VID 统称为标签控制信息(Tag Control Information)

实验 1 创建 MAC 地址表



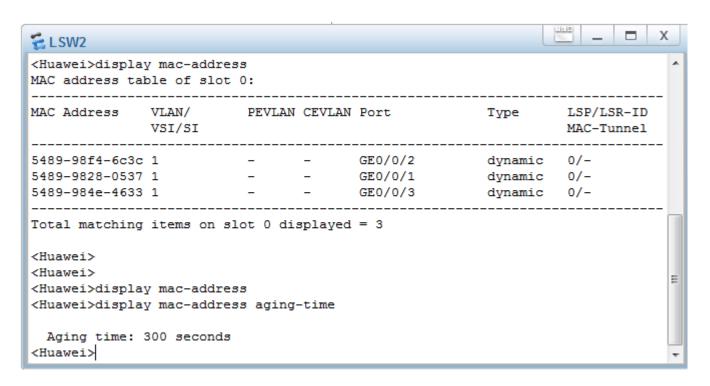
查看 MAC 地址表

用 PC1 分别 ping 另外 3 台 PC, 然后查看 LSW2 的 MAC 地址表。

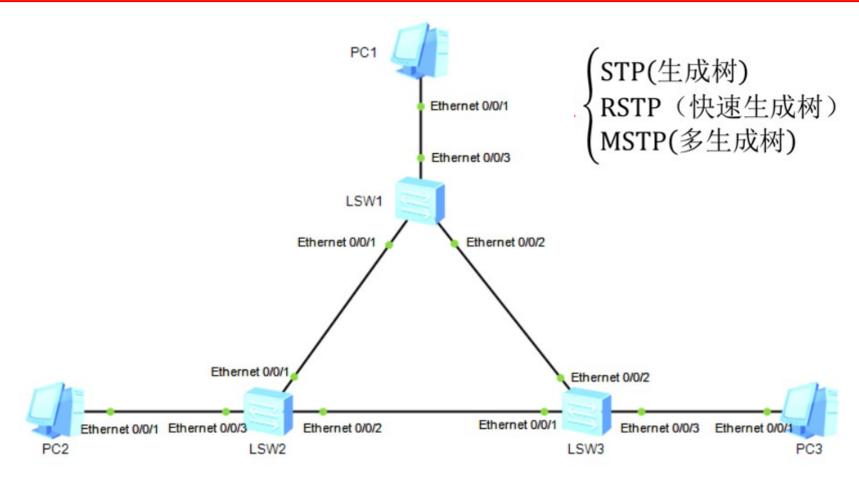


查看 MAC 地址表的老化时间

查看 LSW2 的 MAC 地址表老化时间,经过 300 秒后 MAC 地址表被删除。这种机制有利于正确反映当前 MAC 地址与端口的映射关系,并减少查找时间。

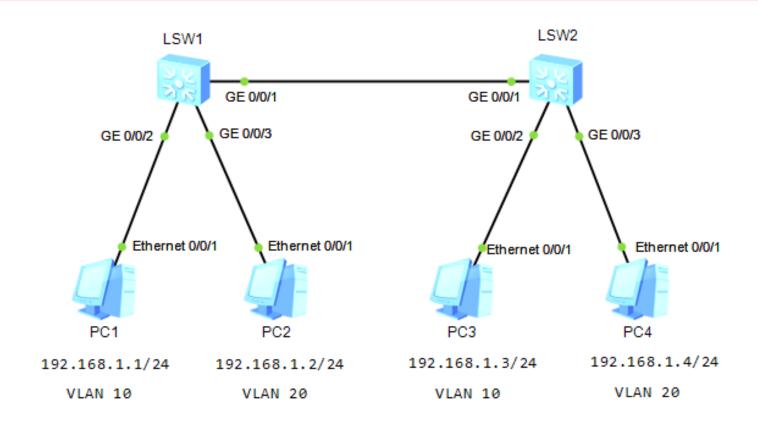


实验 2 生成树实验



用 dis stp brief 查看并抓包

实验 3 VLAN 实验



- ◆ 未创建 VLAN 时, 4 台 PC 彼此间可以通信。
- ◆ 创建 VLAN 后,只有属于同一 VLAN 的 PC 才能通信。

配置二层交换机

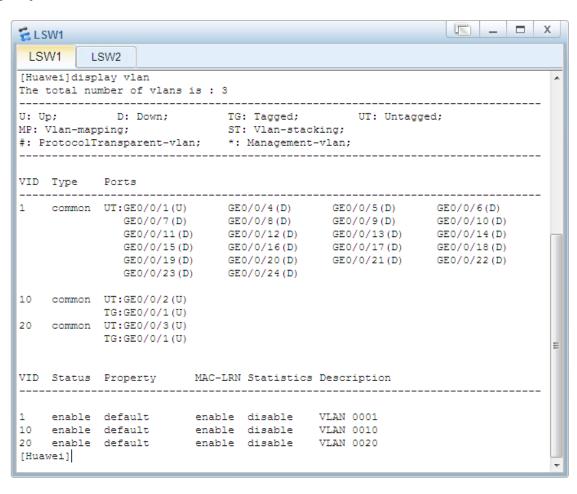
两台交换机进行相同配置:

```
<Huawei>system-view
[Huawei]undo info-center enable
[Huawei]vlan batch 10 20
[Huawei]int g0/0/1
[Huawei-GigabitEthernet0/0/1]port link-type trunk
[Huawei-GigabitEthernet0/0/1]port trunk allow-pass vlan 10 20
[Huawei-GigabitEthernet0/0/1]quit
[Huawei]int g0/0/2
[Huawei-GigabitEthernet0/0/2]port link-type access
[Huawei-GigabitEthernet0/0/2]port default vlan 10
[Huawei-GigabitEthernet0/0/2]quit
[Huawei]int g0/0/3
[Huawei-GigabitEthernet0/0/3]port link-type access
[Huawei-GigabitEthernet0/0/3]port default vlan 20
[Huawei-GigabitEthernet0/0/3]quit
[Huawei]
```

查看 VLAN

使用命令 display vlan 查看已创建的 VLAN , 并抓包查看 VLAN 帧

0



实验 4 交换机实现 VLAN 间通信

