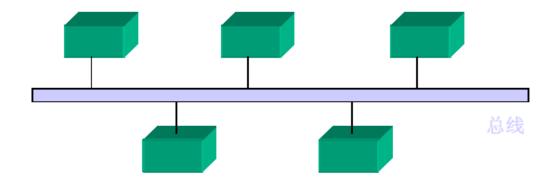
第四章介质访问控制子层

CSMA协议

载波侦听多路访问协议

- □ CSMA: Carrier Sense Multiple Access
- □ 特点: "先听后发"
 - ▶改进ALOHA协议的侦听/发送策略
- □分类
 - ▶非持续式
 - ▶持续式
 - •1-持续CSMA
 - •P-持续CSMA



非持续式

- □ 特点:
- ▲ ①经侦听,如果介质空闲,开始发送。
 - ▼ ②如果介质忙,则等待一个随机分布的时间,然后重复步骤①。
 - □ 等待一个随机时间可以减少再次碰撞冲突的可能性。但缺点是 等待时间内介质上没有数据传送,这段时间是浪费的。

持续式(指1-持续式)

- □ 特点:
- ▲ ▼ ①经侦听,如介质空闲,则发送。
 - >②如介质忙、持续侦听,一旦空闲立即发送。
- ▼>③如果发生冲突,等待一个随机分布的时间再重复步骤①。
 - □ 持续式的延迟时间要少于非持续式。
 - □ 主要问题是:如果两个以上的站等待发送,一旦介质空闲就
 - 一定会发生冲突。

p-持续式

□ 特点:

- ▶①经侦听,如介质空闲,那么以p的概率发送,以(1-p)的概率延迟一个时间单元发送。
- ▶②如介质忙,持续侦听,一旦空闲重复①。
- >③如果发送已推迟一个时间单元,再重复步骤①。
- □ 可见, 1-持续式是p-持续式的特例。

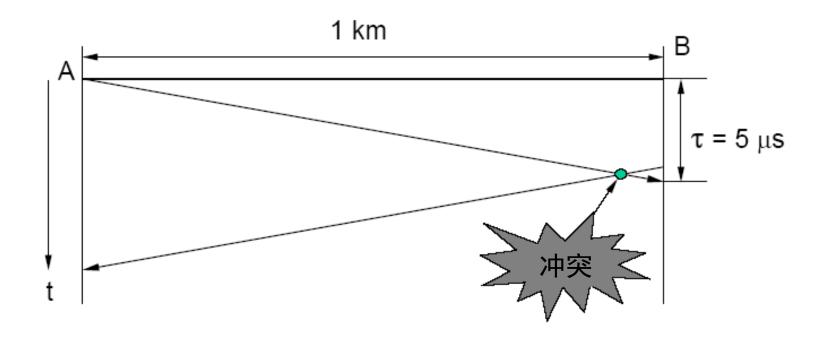
CSMA工作方式如侦听到介质上无报文则可发送,发送后会发生

冲突吗?



- □ 原因: (1) 同时再传送; (2) 传播延迟时间
- □ 信号在介质上的传播速度只有在自由空间的65%左右,一般近似为: 200m/μs
- □ 由于传播延迟时间的存在,某个站发出报文后仍会遇到冲突

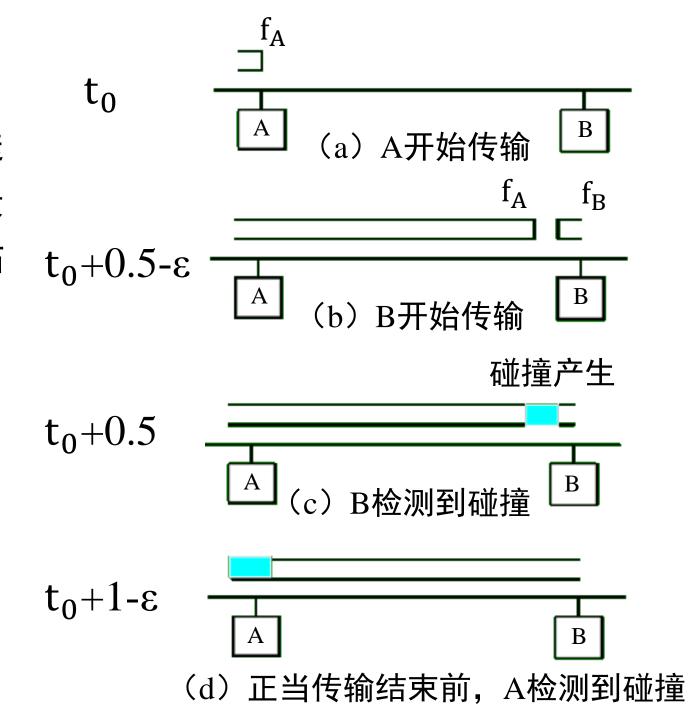
传播延迟对载波侦听的影响



冲突窗口

发生冲突时间的上限,即发送 站发出帧后能检测到碰撞的最 长时间,数值上等于最远两站 传播时间的两倍,即2τ

帧在媒体上往返传输时间=1 帧在媒体上单向传播时延=0.5



冲突窗口时间的计算

□ 设: 信号在物理信道上的传播速度v 一般近似为:

 $v = 200 \text{m} / \mu \text{s}$,网卡延时 t_{PHY} ,则可得:

t = S/v, Slot time = $2t + 2t_{PHY}$,

□ 如果考虑网段上有N个中继器,每个中继器延迟时间为 t_{中继器},则可得下式:

Slot time = $2*(t + t_{PHY} + N \times t_{+///2})$

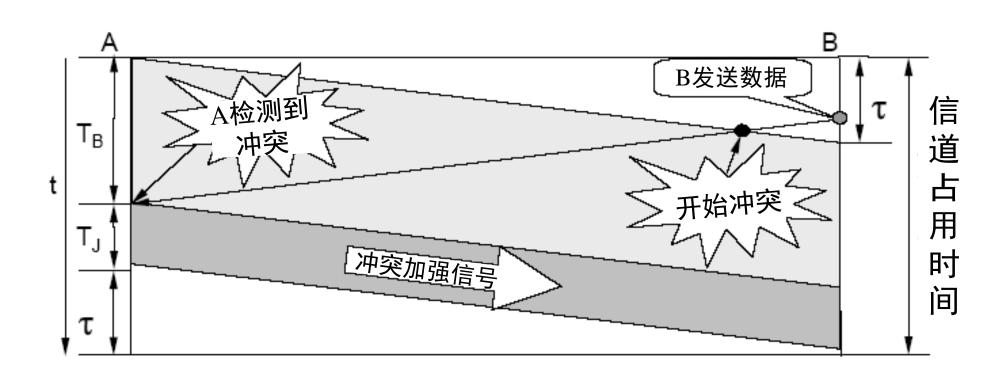
CSMA/CD (1-持续)

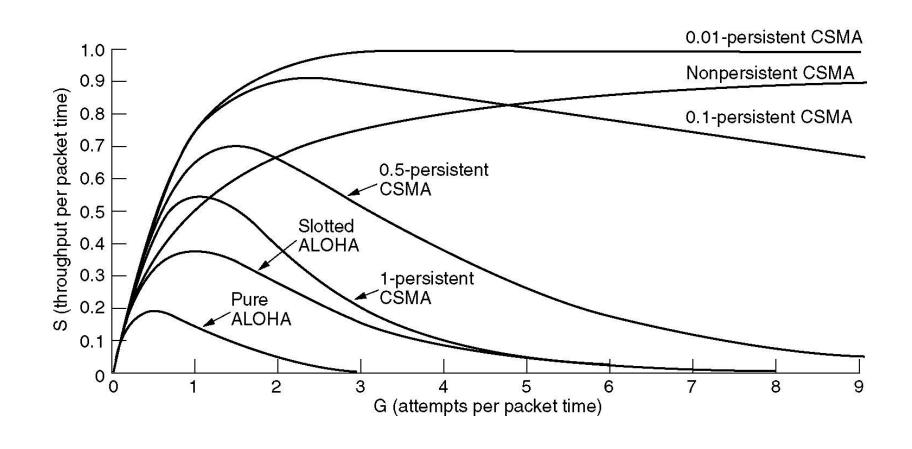
- CSMA with Collision Detection
- □ "先听后发、边发边听"
- □ 特点:
 - >①经侦听,如介质空闲,则发送。
 - >②如介质忙,持续侦听,一旦空闲立即发送。
 - >③如果发生冲突,等待一个随机分布的时间再重复步骤①。

CSMA/CD

- □ 所有工作站在发送的同时也接收自己的信号,监测发送的情况,一旦收到的信号与发出的不一致,就说明发生了冲突。
- □ 发送站感知冲突后立即停止帧的发送,并且发一个简短的堵塞信号(称强化冲突信号, Jamming signal),通知网上各站已经发生冲突,本站及网上所有站都等待一段随机分布的时间,然后再按CSMA/CD方式重发该帧。

CSMA/CD的原理图示





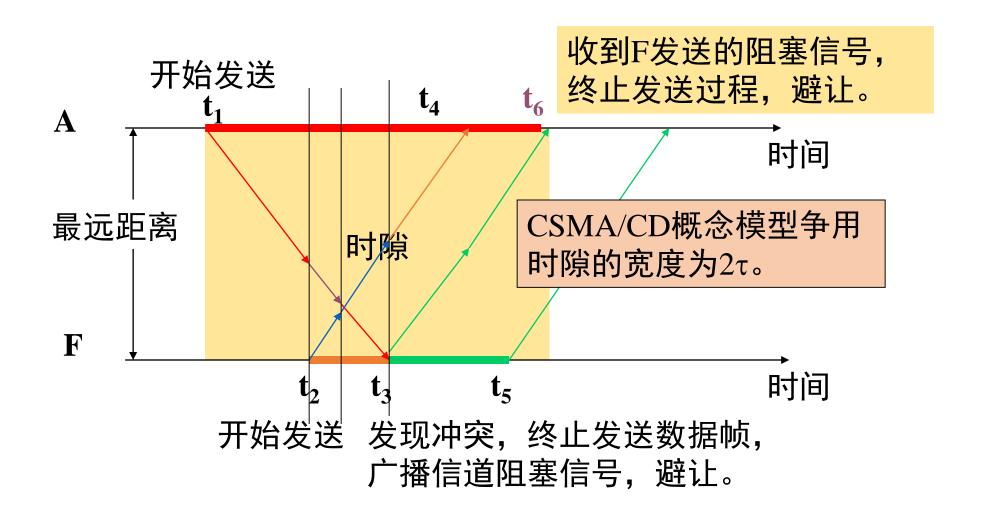
冲突检测和处理

- □ 冲突检测方法
 - ightarrow比较发送信号(A→B)与回复信号(A←B)的能量或脉冲 宽度变化
 - 》最大冲突检测时间(冲突窗口):两个最远距离站点间的传输时间为τ,则网络的最大冲突检测时间为2τ。

冲突检测和处理

- □ 冲突检测的要求
 - ▶要求1: 时隙宽度 = 最大冲突检测时间
 - 保证在一个时隙内能够检测到最远距离的冲突
 - ▶要求2: 发送有效帧的时间≥最大冲突检测时间
 - 防止因在发生冲突时已完成短帧发送而造成的异常
 - 情况
- □ 冲突后,发送帧重传的策略

冲突检测时间与时隙的关系



小结

- □ CSMA的基本原理: 先听后发
- □ CSMA/CD的基本原理: 先听后发, 边发边听
 - 半双工以太网中使用
- □ 冲突窗口
 - 冲突危险期
 - 数值上等同于: 信号在最远两个工作站的传输延迟的2倍

思考题

- □ CSMA系列协议的本质是什么?
- □ CSMA/CD的基本工作原理是什么?
- □ 什么是冲突危险期?
- □ 先听后发仍然会发生冲突,原因是什么?
- □ 冲突检测的原理是什么?

1001011101111000001

001101100011111010100

20100110100010ZO

谢姚看

TITOTOOTOOOTITOOOT

1011110001110

致谢

本课程课件中的部分素材来自于: (1)清华大学出版社出 版的翻译教材《计算机网络》(原著作者: Andrew S. Tanenbaum, David J. Wetherall); (2) 思科网络技术学院教程; (3) 网络 上搜到的其他资料。在此,对清华大学出版社、思科网络技术学 院、人民邮电出版社、以及其它提供本课程引用资料的个人表示 衷心的感谢!

对于本课程引用的素材,仅用于课程学习,如有任何问题,请与我们联系!