0011011 第四章介质访问控制子层

ALOHA协议

多路访问协议

- □ 随机访问协议(Random Access)
 - ▶特点:站点争用信道,可能出现站点之间的冲突
 - 典型的随机访问协议
 - ALOHA协议
 - CSMA协议
 - · CSMA/CD协议(以太网采用此协议)
- □ 受控访问协议(Controlled Access)
 - ▶特点:站点被分配占用信道,无冲突

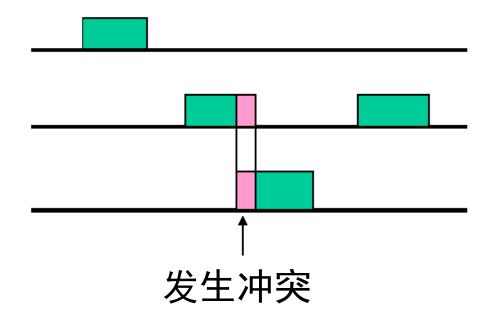
ALOHA协议

- □ 夏威夷大学Norman Abramson及他的同事设计
- □两个版本
 - ▶纯ALOHA协议
 - >分隙ALOHA协议

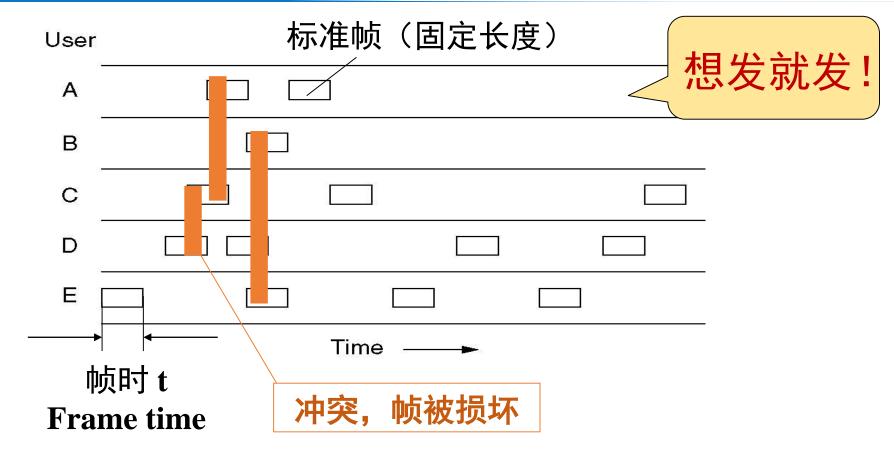


纯ALOHA (Pure ALOHA)工作原理

- □ 任何一个站都可以在帧生成后立即发送(可能冲突),并通过信号的反馈,检测信道,以确定发送是否成功。
- □ 如发送失败,则经随机延时后再发送。



纯ALOHA (Pure ALOHA)工作原理



- □ 每个站点可在任意时间发送数据(不关心信道是否已被占用);
- □ 两个以上站点都在发送数据时就会发生冲突。

性能分析

□ 吞吐率(Throughout) S

- ▶ 在发送时间T内发送成功的平均帧数。 显然, 0<S<1
- ightharpoonup S = 1时分组一个接一个地发送出去,帧之间没有空隙。一般用S接近于1的程度来衡量信道的利用率。

性能分析

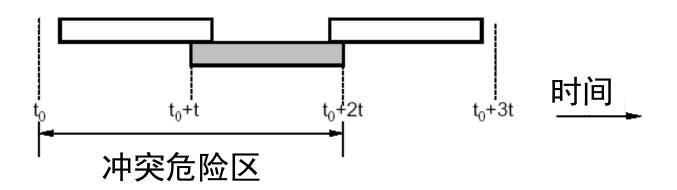
- □ 运载负载(Carried load) G, 又称网络负载
 - ▶时间T内所有通信站总共发送的帧平均值(包括原发和重发的分组)。
 - ▶显然, $G \ge S$, 只有在不发生冲突时G才等于S。当重负载 (G>>1) 时,冲突频繁。

P₀: P₀是一帧发送成功(即未发生冲突)的概率。就是发送成功的分组在已发送分组的总数中所占的比例。

$$S = G \times P_0$$

如何计算P₀? 危险冲突期

- □ 时间长度: 2t
 - ▶生成帧均值: 2G
 - ightharpoonup不遭冲突概率: $P_0 = e^{-2G}$



纯ALOHA协议的性能

□ 将 P_0 = e^{-2G} 代入 $S = GP_0$ 得:

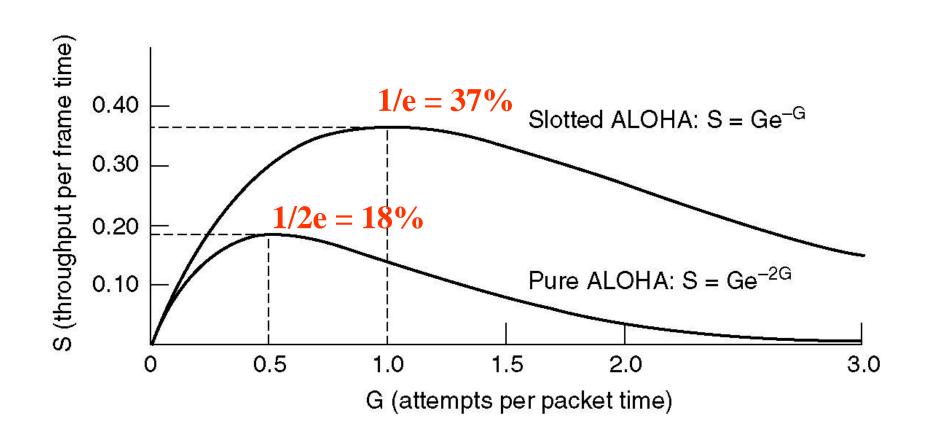
$$S = Ge^{-2G}$$

□ 求吞吐率S的极大值:

$$S' = e^{-2G} - 2Ge^{-2G} = 0$$

- □ 当G = 0.5 时, $S \cong 0.184$
- □ 即纯ALOHA信道的利用率最高为18.4%

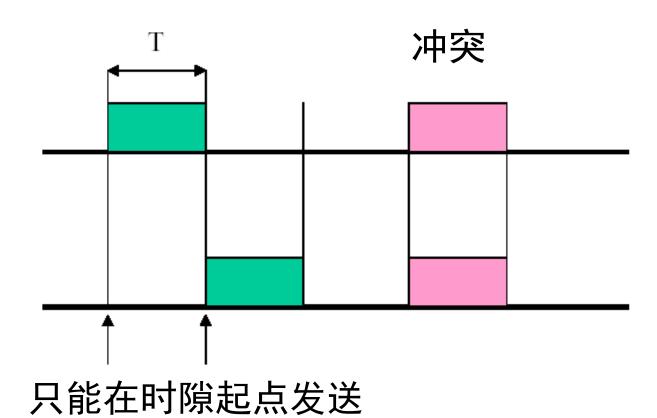
ALOHA吞吐率和G之间的关系



分隙ALOHA (Slotted ALOHA)工作原理

- □ 分隙ALOHA是把时间分成时隙(时间片)
- □ 时隙的长度对应一帧的传输时间。
- □ 新帧的产生是随机的,但分隙ALOHA不允许随机发送,凡帧 的发送必须在时隙的起点。
- □ 冲突只发生在时隙的起点,冲突发生时只浪费一个时隙。一旦某个站占用时隙并发送成功,则在该时隙内不会出现冲突。

分隙ALOHA图示



分隙ALOHA的性能分析

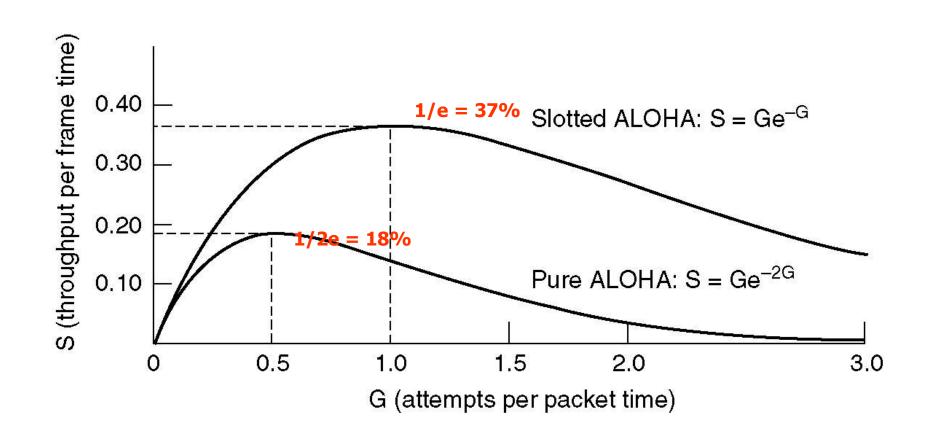
$$Arr P[0] = e^{-G}$$

$$P_0 = P[0] = e^{-G}$$

$$>$$
S = Ge^{-G}

- \Box 在G=1 时得到最大吞吐率:
- \square $S_{\text{max}} = 1/e \leq 0.368$
- □ 该值是纯ALOHA S值的两倍

ALOHA吞吐率和G之间的关系



小结

- □ 纯ALOHA中,一旦产生新帧,就立即发送, 全然不顾是否有用户正在发送,所以发生冲 突的可能伴随着发送的整个过程。
 - ▶冲突危险期: 2t, 信道利用率18.4%
- □ 分隙ALOHA中,规定发送行为必须在时隙 的开始,一旦在发送开始时没有冲突,则该 帧将成功发送。
 - ▶冲突危险期: t, 信道利用率36.8%

思考题

- □ 纯ALOHA协议的工作原理是什么?
- □ 纯ALOHA协议的冲突危险期是多少?
- □ 纯ALOHA协议的信道利用率怎样?
- □ 分隙ALOHA协议的工作原理是什么?
- □ 分隙ALOHA协议的冲突危险期是多少?
- □ 分隙ALOHA协议的信道利用率怎样?

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!