《计算机网络原理》第十节课官方笔记

新浪微博: 尚德机构今明老师

目录

- 一、本章知识点
- 二、 配套练习题

【知识点 2】随机访问 MAC 协议



随机访问 MAC 协议:就是所有用户都可以根据自己的意愿随机地向信道上发送信息。如果没有其他用户,则发送成功;如果有两个或两个以上用户都发送信息,则产生冲突或碰撞,导致用户发送信息失败,每个用户随机退让一段时间后,再次尝试,直至成功。

【知识点 1】ALOHA 协议:最早的,最基本的无线数据通信协议。

【纯 ALOHA】

- 1、工作原理:任何一个站点有数据发送时就可以直接发送至信道。发送数据后对信道进行侦听,如果收到应答信号,说明发送成功;否则说明发生冲突,等待一个随机时间重新发送,直到成功为止。
- 2、性能: 网络负载不能大于 0.5

【时隙 ALOHA】

- 1、工作原理: 把信道时间划分为离散的时隙, 每个时隙为发送一帧所需的时间, 每个通信站点只能在每个时隙开始的时刻发送帧。如果在一个时隙内发送帧出现冲突, 下一个时隙以概率 p 重发该帧, 直到帧发送成功。p 不能为 1, 否则会出现死锁。
- 2、性能:相比纯 ALOHA 性能有所提升,但是网络负载不能超过 1。

【载波监听多路访问协议(Carrier Sense Multiple Access, CSMA)(先听后说)】

基本原理:通过硬件装置,即载波监听装置,使通信站发送数据之前,监听信道上其他站点是否在发送数据,如果在发送,则暂时不发送。根据监听策略不同:非坚持 CSMA; 1-坚持 CSMA; P-坚持 CSMA

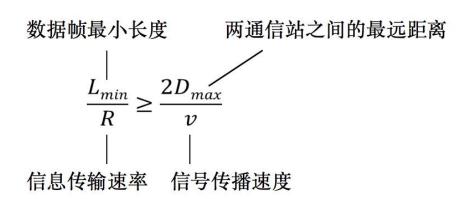
【带冲突检测的载波监听多路访问协议(Carrier Sense Multiple Access/Collision Detection, CSMA/CD)(先听后说,边听边说)】

一、基本原理:通信站使用 CSMA 协议进行数据发送;在发送期间如果能检测到碰撞,立即终止发送,并发出一个冲突强化信号,使所有通信站点都知道冲突的发生;发出冲突强化信号后,等待一个随机时间,再重复上述过程。

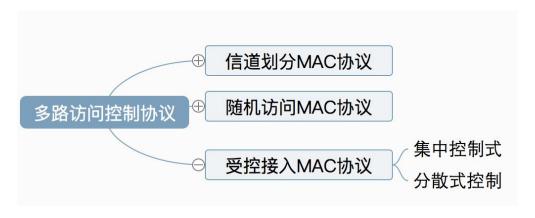
二、CSMA/CD 的工作状态分为: 传输周期、竞争周期、空闲周期。

信道有3种状态:传输状态、竞争状态、空闲状态。

三、在使用 CSMA/CD 协议实现多路访问控制时,需要满足下列约束关系:



【知识点 3】受控接入 MAC 协议



受控接入:各个用户不能随意的接入信道而必须服从一定的控制,分为集中式控制和分散式控制。

【集中式控制】系统有一个主机负责调度其他通信站接入信道,从而避免冲突。

【分散式控制】方法就是令牌技术。令牌是一种特殊的帧, 代表了通信站使用信道的许可。在信道空闲时一直在信道上 传输。一个通信站想要发送数据就必须首先获得令牌。

- 一、今牌环的操作过程:
- 1、网络空闲时,只有一个令牌在环路上绕行。
- 2、当一个站点要发送数据时,必须等待并获得一个令牌,将令牌的标志位置为"1",随后便可发送数据。
- 3、环路中的每个站点边转发数据,边检查数据帧中的目的地址,若为本站点的地址,便读取其中所携带的数据。
- 4、数据帧绕环一周返回时,发送站将其从环路上撤销,即"自生自灭"。
- 5、发送站点完成数据发送后,重新产生一个令牌传至下一个站点,以使其他站点获得发送数据帧的许可权。

【第五章 第四节】局域网

数据链路层的帧,需要携带发送帧结点的数据链路层地址,以及接收结点的数据链路层地址,标识帧的发送方与接收方。

【知识点 1】数据链路层寻址与 ARP

【MAC 地址】又称物理地址、局域网地址,两块网络适配器具有不同的 MAC 地址,用来标识局域网的结点或网络接口。MAC 地址具有唯一性,每个接口对应一个 MAC 地址。链路层的交换机(第二层交换机)的接口没有相关联的链路层地址。

- 1、以太网和 IEEE 802. 11 无线局域网,使用的 MAC 地址长度为 6 字节。共有(2⁴)个可能的 MAC 地址。
- 6 字节的 MAC 地址通常采用十六进制表示法,每个字节表示一个十六进制数,用-或:连接起来。例如:00-2A-E1-76-8C-39
- 2、MAC 地址空间的分配由电气和电子工程师协会
- (Institute of Electrical and Electronics Engineers, IEEE) 统一管理。负责分配 MAC 地址的前 24 位的 MAC 地址块,厂商自己分配后 24 位。
- 3、MAC 广播地址: FF-FF-FF-FF-FF
- 【地址解析协议(ARP)】根据本网内目的主机的或默认网关的 IP 地址获取其 MAC 地址。
- 1、ARP 查询分组是通过一个广播帧发送的,而 ARP 响应分组是通过一个标准的单播帧发送的
- 2、ARP 是即插即用的,也就是说,一个 ARP 表是自动建立的,它不需要系统管理员来配置。

【知识点 2】以太网

基带局域网规范,是当今现有局域网采用的最通用的通信协 议标准。

- 一、以太网成功的原因:
- 1、以太网是第一个广泛部署的高速局域网
- 2、令牌环网、FDDI、ATM 比以太网更加复杂、昂贵
- 3、以太网在数据速率方面比 FDDI、ATM 毫不逊色

- 4、以太网硬件价格极其便宜, 网络造价成本低
- 二、以太网帧结构

6字节	6字节	2字节	461500字节	4字节
目的地址	源地址	类型	数据	CRC

- 1、目的地址和源地址: MAC 地址;
- 2、类型: 标识上层协议。0x0800: IP 数据报;
- 3、数据: 封装的上层协议的分组;
- 4、CRC:校验采用循环荣誉冗余校验。
- 三、以太网帧技术
- 1、100Base-T:替代同轴电缆以太网产品,采用非屏蔽的双绞线(UTP)作为以太网传输介质。传输速率: 10Mbit/s
- 2、快速以太网:在传统以太网上发展起来,数据传输速率达到 100Mbit/s。
- 3、千兆位以太网: 1000Mbit/s。
- 4、万兆位以太网: 10Gbit/s。

二、配套习题

- 1、(B))是最早、最基本的无线数据通信协议。 选择题
- A:FDMA 协议
- B: ALOHA 协议
- C: 载波监听多路访问协议
- D: CSMA 协议

2、	在以下随	机访问协议中,	可以理解为	"先听后说,	边听边说"的
是	(D) 。			
A : A	LOHA				
B:C	SMA				
C:C	SMA/CD				
D:A	LOHA/CD				
3,	在数据链	路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内	內容都放在(c)
3、 子层		路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内]容都放在(c)
	<u>=</u> .	路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内]容都放在(c)
子层	룬。 AN	路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内	P容都放在(c)
子层 A:L	≅。 AN LC	路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内	P容都放在(c)
子层 A:L B:L	≅。 AN LC AC	路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内	P容都放在(c)
子原 A:L B:L C:M	≅。 AN LC AC	路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内	P容都放在(c)
子原 A:L B:L C:M	≅。 AN LC AC	路层的子层中,	与介质访问	控制有关的内	P容都放在(c)