

2、若生成多项式为X³+1,信息位多项式X⁸+X⁴+1,则CRC冗余多项式是什么? 传输 帧多项式是什么? (要求写出详细的计算过程)

一种. 由题意知
①每個7个比特 副 k=7 ②且待传送数据 M=/0/000/(重复受到的
③设在M层面再添加3位冗余码一起发送,即 1=3
田子生成多项式为 X3+1. 凤 陈数 P=/00/
⑤ 被除數是 2"* M= /olooo 1000
0 1414190 22 171 1010001000

	0//0/0
模2运算 1001) 10100	00/000
1001	A Company of the Comp
0110	
读 果是:	The state of the s
高D=10110/p 110	0
商Q=1011010 100 条数R=010 10	The state of the s
赤效K=U10 1 C	1 1 1 1 Later Later
1.0	10/000/010
50 Jan - 114 J	1 00
KINTER CARREL OF HUMBERS A	0000
	1,000
August Att Colonia for The	7001
P THE YEAR S	0010
BERTHAR AND LONG	0 0 0 0
P(条数,作)	17CS & 010

网CRC冗条多民方为X 、传输恢多设立是 X9+ X7+X3+X



3、 若生成多项式P(X)=X⁵+X⁴+X+1, 若接收方收到码字为1010110001101间传输中 是否有错?

~ _	
解: 码字在传输中有错, 由题之知, P=1100)	1.
由最远知, P=11001	- T-7 5 1 N - 12 4
	T
见	
110007	2 7年 建工业企业企业
110011	Bright Free O State
110000	
110011	La La La Data Table
110011	
110011	L. L. BUSSART &
01	
由于条数不为 0. 国地长	受收方收到的 码子在传输中有错



4. 设计一个对16比特信息串的单比特纠错海明码需多少冗余校验位?

$$K=16 \ 2^r-1\geq K+r \ r\geq 5$$

需5位冗余校验位。



5. 海明码计算题目:设所发送的比特序列为1001011,求其单比特纠错海明码。(要求写出详细的计算过程)

新	3. 术核验位的值_
1. 确定检验位位数	将每个信息、此特的位置写成二进制的形式有
由 2° > K+r+1, 且 K=7	<u> </u>
风 r=4	H5.0101 R=H3+H5+H7+H9+H1=0
1 1991	H6, 0110 R. H. A.
2. 确定检验位的分布	77: 0111 - K3=+5 + H6 + H2 = 0
越验位 Ri 放在梅刚码位号2 ¹¹ 的位置上	K4 = H9 & H10 & H11 = 1
此题平为 日,日2,日4,日8	H10: 1010
1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	HII: 1011

海峒	(-),	His	1-19	H8	H	H	145	LI.	115	1.1	TIL
	<u>I</u> 7	I.	Is	R4	14	1,	7,	P.	Т.	D.	R.
1	1	0	0	-1		0	1	D	1	1	0

即其单比特例错海明码为6001101010



题目 7. 以太网交换机有何特点? 它和集线器有何区别?

以太网交换机的特点有:

- 1. 每个接口都直接与一个单台主机或另一个以太网交换机相连,并且一般都工作在全双工方式。
- 2. 以太网交换机具有并行性,能同时连通多对接口,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。
- 3. 相互通信的主机都是独占传输媒体,无碰撞地传输数据。
- 4. 以太网交换机的接口有存储器,能在输出端口繁忙时把到来的帧进行缓存。
- 5. 以太网交换机是一种即插即用设备,其内部的帧交换表(又称为地址表)是通过自学习 算法自动地逐渐建立起来
- 6. 以太网交换机使用了专用的交换结构芯片,用硬件转发,其转发速率要比使用软件转发的网桥快很多。

交换机和集线器的区别:

区别	集线器	交换机
工作层次	物理层	数据链路层
端口数量	4/12 端口	多端口,通常在24~48端口数之间
传输模式	半双工	半双工/全双工
速率	10Mbps	10/100 Mbps, 1 Gbps, 10 Gbps
数据传输形式	电信号	帧和包
过滤	无	有
冲突域	只有一个冲突域	不同的端口都有自己的冲突域

8. 网桥的工作原理和特点是什么?主要有哪几大类网桥?各自的特点如何?网桥与转发器以及以太网交换机有何异同?



网桥的工作原理:网桥从端口接收网段上传送的各种帧;每当收到一个帧时,先暂存在缓存中。若此帧未出错,且欲发送的目的站的MAC地址属于另外一个网段,则通过查找"转发表",将收到的帧送往对应的端口转发。若此帧出错,则丢弃该帧。同一个网段内的帧,不会被网桥转发,不会增加网络负担。

网桥的特点:网桥用于在数据链路层上,实现在数据链路层以上使用相同协议的局域网的互连。它负责完成物理层和数据链路层协议的转换。 网桥具有路由选择功能,可提高网络的整体效率。

固定路由网桥	透明网桥	源路由网桥
不能适应动态改变的网络互	能适应动态改变的网络环	能适应动态改变的网络环
连环境,路由表的维护困	境;确定路由的负担在网	境;确定路由的负担在站
难。	桥	点

网桥与转发器不同,(1)网桥工作在数据链路层,而转发器工作在物理层;(2)网桥不像转发器转发所有的帧,而是只转发未出现差错,且目的站属于另一网络的帧或广播帧;(3)转发器转发一帧时不用检测传输媒体,而网桥在转发一帧前必须执行 CSMA/CD 算法;(4)网桥和转发器都有扩展局域网的作用,但网桥还能提高局域网的效率并连接不同MAC 子层和不同速率局域网的作用。

以太网交换机通常有十几个端口,而网桥一般只有2-4个端口;它们都工作在数据链路层;网桥的端口一般连接到局域网,而以太网的每个接口都直接与主机相连,交换机允许多对计算机间能同时通信,而网桥允许每个网段上的计算机同时通信。所以实质上以太网交换机是一个多端口的网桥,连到交换机上的每台计算机就像连到网桥的一个局域网段上。网桥采用存储转发方式进行转发,而以太网交换机还可采用直通方式转发。以太网交换机采用了专用的交换机构芯片,转发速度比网桥快。



9. 【3-09】一个PPP帧的数据部分(用十六进制写出)是7D 5E FE 27 7D 5D 7D 5D 65 7D 5E。试问真正的数据是什么(用十六进制写出)?

信息字段中出现的每一个Ox7E字节转变成为2字节序列(Ox7D,Ox5E)

信息字段中出现一个0x7D的字节(即出现了和转义字符一样的比特组合),则把0x7D转变成为2字节序列(0x7D,0x5D)

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。例如,出现0x03(在控制字符中是"传输结束"ETX)就要把它转变为2字节序列(0x7D,0x23)

7D 5E FE 27 7D 5D 7D 5D 65 **7D 5E**

7E FE 27 **7D 5D 7D 5D** 65 7E

7E FE 27 7D 7D 65 7E



3-10 PPP 协议使用同步传输技术传递比特率 011011111111100。试问 好过零比特填充后变成怎样的比特率? 若接收端收到的 PPP 恢的 数据部分是0001110111110111110110, 问删除,发送端加入的零比特 后变成怎样的比特率?

解. PPP协议使用同步传输技术时,其为比特填充,即在 5个连续 1的 后面插入 0

网络过比特填充发变成: Ollollllollllooo

12) 删除发送端加入的零的特定 到:000111011111111110



【3-20】假定1km长的CSMA/CD网络的数据率为1Gbit/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。

单程的传播时间 $t_s=1km/(200000km/s)=5\times 10^{-6}=5\mu s$

往返的传播时间 $t_d=5\mu s*2=10\mu s$

最短帧长 $f = 10\mu s \times 1Gbit/s = 10 \times 10^{-6} \times 10^{9}bit = 10000bit = 1250byte$



【3-22】假定在使用CSMA/CD协议的10Mbit/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?如果是100Mbit/s的以太网呢?

对于10Mbit/s以太网,争用期为51.2 μ s,退后100个争用期,需等待 51.2μ s \times $100=5120\mu$ s

对于100Mbit/s以太网,争用期为5.12 μs ,退后100个争用期,需等待 $5.12\mu s imes 100 = 512\mu s$



3-33 在图 3-31 中,以太网交换机有 6 个接口,分别接到 5 台主机和一个路由器。

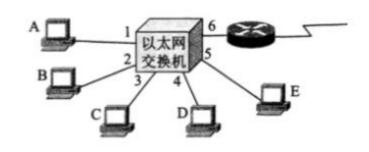


图 3-31 习题 3-33 的图

在下面表中的"动作"一栏中,表示先后发送了 4 个帧。假定在开始时,以太网交换机的交换表是空的。试把该表中其他的栏目都填写完。

动作	交换表的状态	向哪些端口转发帧	说明
A 发送帧给 D	马入 (MAC A , 1)	1.3.4.5.6	沒有混合化、适为(MACA, 1) 在有8000位,对降31的000円数数
D 发送帧给 A	写入 (MAC D, 4)	1	沒有理论は、译为(MCD,+) 有是行动性,对目的1桶0對家
E 发送帧给 A	写入 (MACE, 5)		沒有谁吃好,还为(MKF,5) 有多种吃好,对用点,法,吃好
A 发送帧给 E	更新 (MACA, 1)	S	有理论社, 正称 (MCL. 1) 有8的地址, 对8的5确0 针版