第6章数据级车路层 Date: No. 15
一、坟意是
1. 1 1 1
2. 自动请求重发ARQ 前向纠错FEC
奇偶核验码 循环冗余核验码
3. 4
4. 011111001
6. 4
6. MAC LLC
一月 1. 广播 共新通的竞争问题
B. CSMA/CD CSMA/CA
7 星形 广播
了回 10. 基于端口的划分方法, 基于MAC+也+比的划分。
数 79 基于网络层的划分,基于IP组播的划分
通司二、这种型
1-5: CBCDB 6-10 BBCCAD 11-15 ACBAA
三. 19 33 是3.
11)不同意。假设数据链路层阶字节流是一直连续不断的那
看 4年用一个字节的标志是可以分清不同怜之间的界阳的,但是
丁如果一个校结束3倍递以flag 多节结束, 2后15小四元新帧传输,则接
里收方无法石角以下一个到来的字节是一个年后的中发开始,还是赶路上的"桑壳
采用开始和结束都添加字节的办法,可简化数据等连路附近的设计。
14) CRC在传输期间被计算,一旦把最后一个比特发送出来,
CRC就被计值出来了,并可添加到输出流尾部。如果 CRC在头
CRC就被计算出来了,并可添加到输出流尾部。如果CRC在头
部,则传输前为了计算CRC,必须将该收扫描一次。这样每个字节要处理2次;1次进行校验和计算,1次进行传输,
新字节要处理 2次;1次进行校验和计算,1次进行传输。
(建工作加到主加点、不会理。
0.0 0.1 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10 10

(5)发送窗口用来对发送方进行流量控制规则如下10发送 窗口内的数据帧是允许发送的帧,而不考虑是否收到 石角认,发送窗口外所有数据·版都是不允许发送的中央, @每发送完一个数据帧允许发送的帧一,但发送窗口不移位了 日如果允许发送的数据顺都发完了,还没收到任何确认. 则不能再发送,进入等待状态 @每收到接收方对一个数据恢 的确认,发送窗口就向前滑的一个帧的位置。//接收窗口目 是为了控制哪些数据吃可以接收哪些不能接收。我则 如下:0只有当收到的数据恢序号与接收窗口序号一致 时才接收它。否则去弃它《每收到一个序号正确的版, 接收窗口就向方滑的一个帧的位置,并向发送方量反馈 对该帧的确认

19) 特起: 0允许多对站它同时通信,每个站点独占传输信道和带宽。 ②灵活的接口连草。在交换式以太网中, 断动之独享作成和

带宽,用户可以按需配置端口速率。

③具有高度的网络可扩充性和延展性。支持大网络可以■ 构建一个大规模的网络,如大型企业网,校园网,城城网。 @易于管理,便干调整网络负载的5种,有效利用带宽。

图与现有网络兼容, 能够安战无缝连接

(12) O以太网中的MAC协议需要解决共享信道的竞争问题。 要进行冲突检测,站点必须能够在发送数据的同时 接收冲突信号。这一般会增加对带亮的需求。无线网络 存在隐藏站和墨露站的问题, 使得无达进行冲突检测及 正常发送。站点问距离可能很远,信号的意成也可能送 成子游的站点无法感受冲突。所以无线局域网中不能 直接使用以太网中的MAC协议。