第三章 数据链路层 3.1数据链路层的功能

数据链路层在物理层提供服务的基础上<mark>向网络层提供服务</mark>,其主要作用,<mark>加强物理层传输原始比特流的功能</mark>,将物理层提供的可能出错的物理连接**改造为逻辑上无差错的数据链路**。使之对网络层表现为一条无差错的链路。

基本术语

- (1) 结点: 主机, 路由器
- (2) 链路: 网络中两个结点之间的**物理通道**,链路的传输介质主要有双绞线、光纤和微波。分为有线链路和无线链路。
- (3) 数据链路:网络中两个结点之间的<mark>逻辑通道</mark>,把实现控制传输协议的硬件和软件加到链路上就构成了数据链路。
 - (4) 帧:链路层的协议数据单元,封装网络层数据报

3.1.1 为网络层提供服务

对网络层而言,<mark>数据链路层的基本任务</mark>是<mark>将源机器中来自网络层的数</mark> 据传输到目标机器的网络层。

数据链路层通常可为网络层提供如下服务:

- 无确认的无连接服务
- 有确认的无连接服务
- 有确认的面向连接服务
- (1) <mark>无确认的无连接服务</mark>:源机器发送数据帧时<mark>不需先建立链路</mark> **连接**,**目的机器收到数据帧时不需发回确认**。对丢失的帧,数据 **链路层不负责重发而交给上层处理**。适合于<mark>实时通信</mark>或**误码率较低的**通信信道。如以太网。
- (2) **有确认的无连接服务**:源机器发送数据帧时**不需先建立链路 连接**,但**目的机器收到数据帧时必须发回确认**。源机器在所规定的时间内未收到确认信号时,就**重传**丢失的帧,提高传输的可靠性。

该服务适合<mark>误码率较高</mark>的通信信道,如无线通信。

(3) **有确认的面向连接服务**: 帧传输过程分为三个阶段: **建立数** 据链路、传输帧、释放数据链路。目的机器<mark>对收到的每一帧都要给</mark> 出确认, 源机器收到确认后才能发送下一帧, 因而该服务的可靠性最高。

该服务适用于通信要求(可靠性,实时性)较高的场合。

注:有连接就一定要有确认,即不存在无确认的面向连接的服务。

3.1.2 链路管理

数据链路层<mark>连接的建立,维持</mark>和<mark>释放</mark>过程称为<mark>链路管理</mark>。 链路管理要<mark>用于面向连接的服务</mark>。

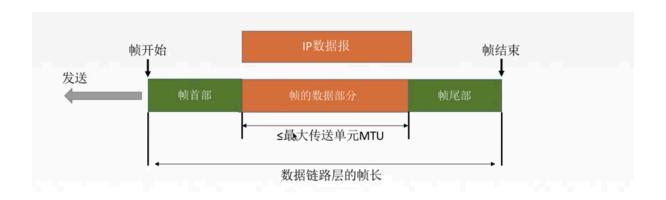
链路管理的流程:

- (1)链路两端的结点要进行通信,<mark>必须首先确认对方已处于就绪状态,并交换一些必要的信息以对帧序号初始化。</mark>
 - (2) 然后才能建立连接。
 - (3) 在传输过程中则要能维持连接。
 - (4) 在传输完毕后要释放该连接。

在<mark>多个站点共享同一物理信道</mark>的情况下(例如在局域网中)<mark>如何在要</mark> 求通信的站点间分配和管理信道也属于数据链路层管理的范畴。

3.1.3 帧定界、帧同步与透明传输

两个工作站之间传输信息时,必须<mark>将网络层的分组封装成帧</mark>,以<mark>帧的格式</mark>进行传送。将一段<mark>数据的前后</mark>分别添加<mark>首部</mark>和<mark>尾部</mark>,就构成了<mark>帧</mark>。 首部和尾部的重要作用:<mark>确定帧的定界</mark>。即<mark>帧定界</mark>。



最大传送单元MTU:即帧的数据部分最大可传送的数据的位数。

帧同步:指的是<mark>接收方应能从接收到的二进制比特流中区分出帧的起</mark> 始和终止。

如:在HDLC通信规程中,用标识位<mark>F(01111110)</mark>来标识<mark>帧的开始</mark>和结束。通信过程中,<mark>监测到帧标识位F即认为是帧的开始</mark>,然后一旦 检测到帧标识位F即表示帧的结束。

HDLC标准帧格式如下图所示:

F	A	C	I	FCS	F
01111110	8 位	8位	N位(可变)	16 位.	01111110

若在数据中<mark>恰好出现与帧定界符相同的比特组合</mark>(会误认为<mark>"传输结束"而丢弃后面的数据</mark>),那么就要采取有效的措施解决这个问题,即<mark>透</mark>明传输。

透明传输就是<mark>不管所传数据是什么样的比特组合</mark>,<mark>都应当能在链路上</mark> 传送。

3.1.3 流量控制

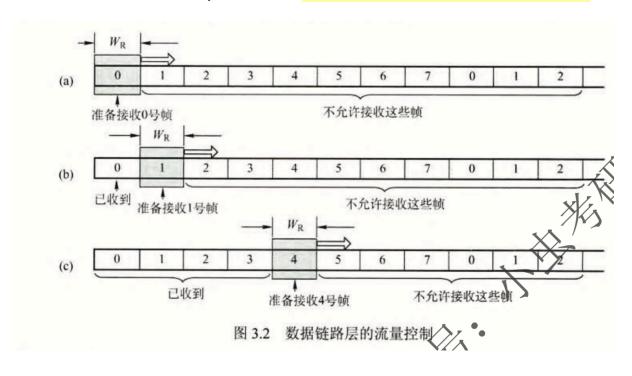
由于收发双方各自的工作速率和缓存空间的差异,可能出现发送方的发发送能力大于接受方接受能力的现象,如若此时不适当限制发送方的发送速率(即链路上的信息流量),<mark>前面来不及接收的帧将会被后面不断</mark>

发送来的帧的"淹没",造成帧的丢失而出错,因此,<mark>流量控制实际上就</mark> 是限制发送方的数据流量,使其发送速率不超过接收方的接受能力。

这个过程<mark>需要一些规则</mark>使<mark>得发送方知道在什么情况下可以接着发送下一帧</mark>,<mark>而在什么情况下必须暂停发送,以等待收到某种反馈信息后继续发送</mark>。

流量控制并不是数据链路层特有的功能, 许多高层协议中也提供此功能, 只不过控制的对象不同而已。

对于数据链路层来说,控制的是相邻两结点之间数据链路上的流量。



3.1.5 差错控制

由于信道噪声等各种原因,帧在传输过程中可能会出现错误。

差错控制定义: <mark>用以控制发送方确认接收方是否正确收到由其发送的</mark>数据的方法。通常,这些错误可分为<mark>位错和帧错</mark>。

位错:指帧中<mark>某些位出现了差错</mark>。通常采用<mark>循环冗余校验(CRC)</mark>方式发现位错,通过自动重传请求(ARQ)方式来重传出错的帧。

ARQ方法具体做法:让发送方将要发送的数据帧附加一定的CRC 冗余检错码一并发送,接收方则根据检错码对数据帧进行错误检测,若 发现错误则丢弃,发送方超时重传该数据帧。这种方法称为ARQ法。

ARQ法只需返回很少的控制信息就可有效地确认所发数据帧是否被正确接收。

帧错:指帧的丢失、重复或失序等错误。

在数据链路层引入<mark>定时器</mark>和<mark>编号机制</mark>,能<mark>保证每一帧最终都能有且仅</mark> <mark>有一次正确地交付给目的结点</mark>。