

一、封装成帧。

封装成帧就是在一段数据的前后部分添加首部和尾部，这样就构成了一个帧。接收端在收到物理层上交的比特流后，就能根据首部和尾部的标记，从收到的比特流中识别帧的开始和结束。



首部和尾部包含许多的控制信息，他们的重要作用：**帧定界**（确定帧的界限）。

帧同步：

接收方应当能从接收到的二进制比特流中区分出帧的起始和终止。

帧的数据部分有最大值，称为最大传送单元 (MTU)

组帧的四种方法：

1. 字符计数法。
2. 字符(串)填充法。
3. 零比特填充法。
4. 违规编码法。

三、透明传输。

无论所传数据是什么样的比特组合，都应当能在链路上传送

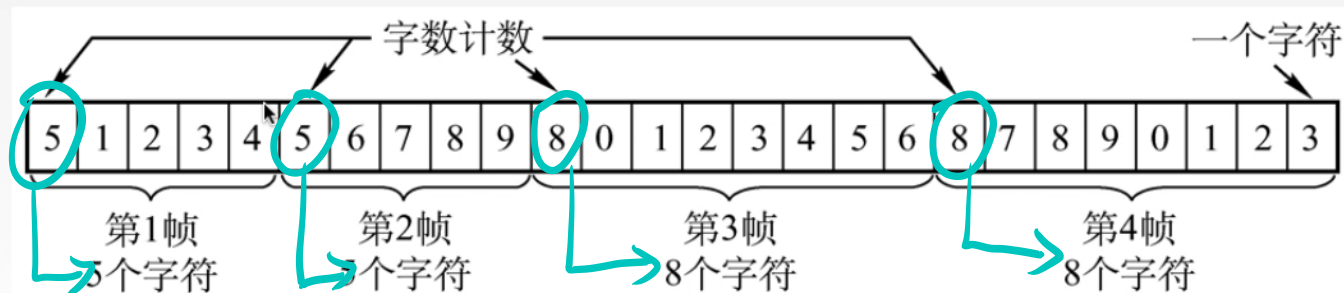
数据链路层看不见有什么妨碍数据传输的东西

当所传数据中的比特组合恰巧与某一个控制信息完全一样时，就必须采取适当的措施，使收方不会将这样的数据误认为是某种控制信息。这样才能保证数据链路层的传输是透明的。

三、组帧的四种方法。

1. 字符计数法。

帧首部使用一个计数字段（第一个字节，八位）来标明帧内字符数。



缺点：如果计数字段错误，可能引起后面大规模错误的发生。

2. 字符填充法。

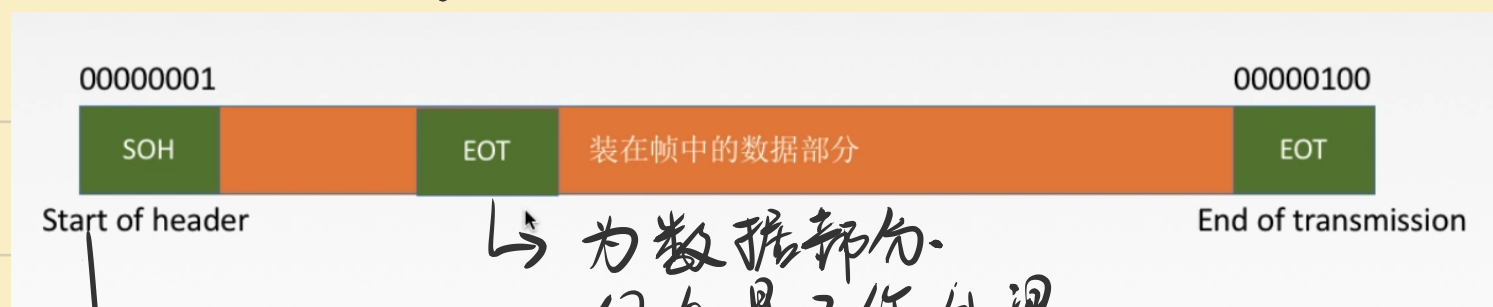


例 设 00000001 为 SOH, 00000100 为 EOI.

如果遇到 SOH 那么代表帧开始.

EOI 代表帧结束.

问题: 数据部分可能存在与 SOH, EOI 相同的比特流.



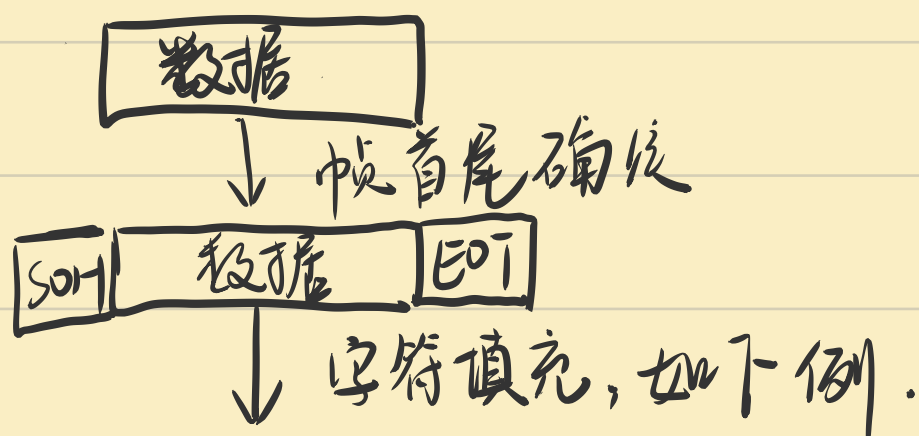
开始.

为数据部分, 但如果不作处理, 会被当作结束符导致帧提前结束.

解决方法: 使用转义字符 ESC

遇到 ESC 则不管后面是什么

一律当作数据处理.



接收时查看数据部分. 如果EOT、SOH、ESC前存在ESC. 则把前面这个ESC去掉.



3. 零比特填充法

将左右边界均设为 0111 1110.

先将数据部分填充: 如果有连续 5 个 1, 则在第 5 个 1 后面填 0.

然后加上左右边界. 发送.

接收时去掉首尾标志. 后. 逆操作以删除每 5 个 1 后的一个 0.

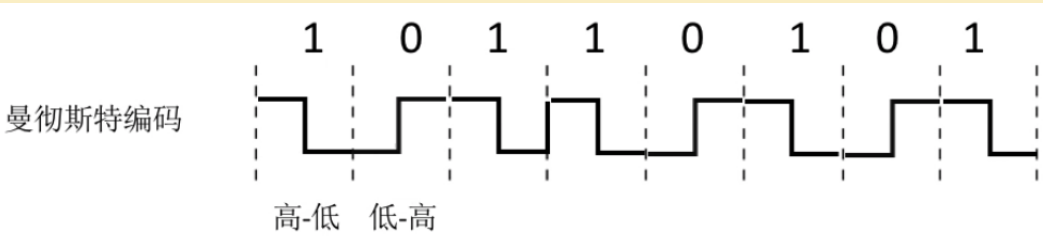


5 “1” 1 “0”

- 操作:
- 1. 在发送端, 扫描整个信息字段, 只要连续 5 个 1, 就立即填入 1 个 0.
 - 2. 在接收端收到一个帧时, 先找到标志字段确定边界, 再用硬件对比特流进行扫描. 发现连续 5 个 1 时, 就把后面的 0 删除.

原始数据
0110111111110111110010
0110111111011101111100010 填充
0110111111011101111100010 删除
0110111111110111110010

4. 违规编码法



可以用“高-高”, “低-低”来定界帧的起始和终止.

由于字节计数法中Count字段的脆弱性(其值若有差错将导致灾难性后果)及字符填充实现上的复杂性和不兼容性, 目前较普遍使用的帧同步法是比特填充和违规编码法.