

GBN协议的弊端 累积确认 批量重传

可不可以只重传出错的帧?

解决办法:设置单个确认,同时加大接收窗口,设置接收缓存,缓存乱序到达的帧。

王道考研/CSKAOYAN.COM



SR发送方必须响应的三件事

1.上层的调用

从上层收到数据后,SR发送方检查下一个可用于该帧的序号,如果序号位于发送窗口内,则发送数据帧;否则就像GBN一样,要么将数据**缓存**,要么**返回给上层**之后再传输。

2.收到了一个ACK

如果收到ACK,加入该帧序号在窗口内,则SR发送方将那个被确认的帧标记为已接收。如果该帧序号是窗口的下界(最左边第一个窗口对应的序号),则窗口向前移动到具有最小序号的未确认帧处。如果窗口移动了并且有序号在窗口内的未发送帧,则发送这些帧。

0 1 2 3 4 5 6 7 0 1 2 3 4 5 6 7 ACK 2

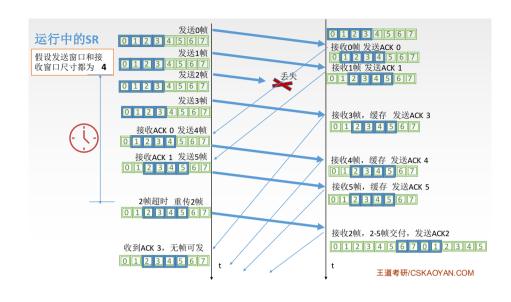
3.超时事件

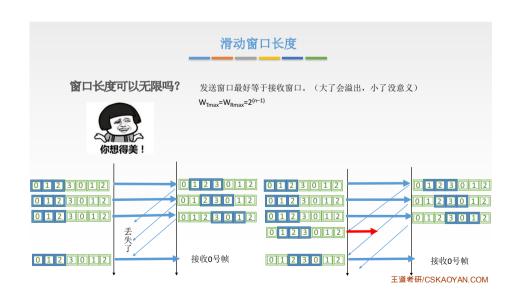
每个帧都有自己的定时器,一个超时事件发生后**只重传一个帧**。

研/CSKAOYAN.COM 王道考研/CSKAOYAN.COM



王道考研/CSKAOYAN.COM





1.对数据帧逐一确认,收一个确认一个 2.只重传出错帧 3.接收方有缓存 4.W_{T max}=W_{Rmax}=2ⁿ⁻¹

王道考研/CSKAOYAN.COM

数据链路层采用了选择重传(SR)协议,发送方已经发送了编号为0~3的帧。现已收到1号帧的确认,而0、2号帧依次超时,则发送方需要重传的帧数是()。 A.2 B.3 C.4 D.5 重新发送0、2号帧

王道考研/CSKAOYAN.COM

