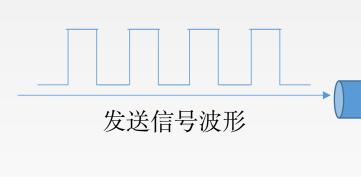
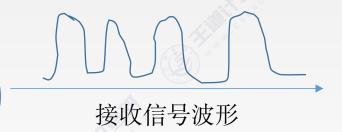


失真

有失真但可识别



现实中的信道 (带宽受限、有噪声、干扰)



失真大无法识别

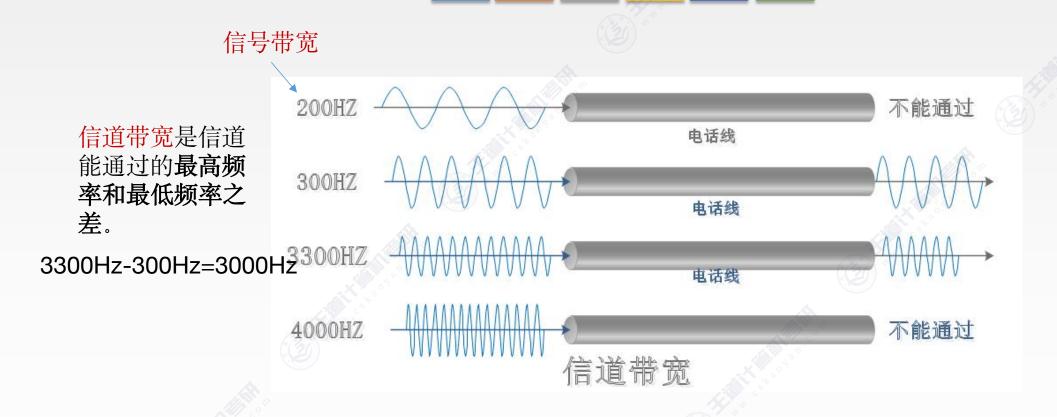


现实中的信道 (带宽受限、有噪声、干扰)

接收信号波形

影响失真程度的因素: 1.码元传输速率 2.信号传输距离 3.噪声干扰 4.传输媒体质量

失真的一种现象——码间串扰



码间串批:接收端收到的信号波形失去了码元之间清晰界限的现象。



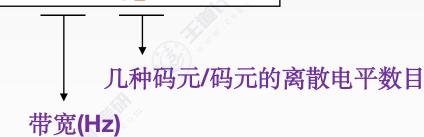
奈氏准则 (奈奎斯特定理)

奈氏准则: 在理想低通 (无噪声, 带宽受限) 条件下, 为了避免码间串扰, 极限码元传输速率为 2W Baud, W是信道带宽, 单位是Hz。

为了混淆大家,再求一步极限数据率吧~

只有在这两个公式 这带宽才用**Hz**!!

传输速率慢: 理想低通信道下的极限数据传输率=2Wlog₂V (b/s)



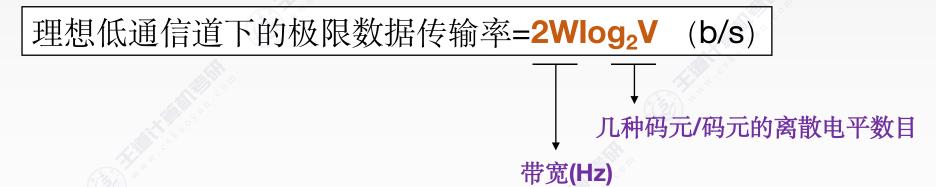
- 1.在任何信道中,<mark>码元传输的速率是有上限</mark>的。若传输速率超过此上限,就会出现严重的码间串扰问题,使接收端对码元的完全正确识别成为不可能。
- 2.信道的频带越宽 (即能通过的信号高频分量越多), 就可以用更高的速率进行码元的有效传输。
- 3. 奈氏准则给出了码元传输速率的限制,但并没有对信息传输速率给出限制。
- 4.由于码元的传输速率受奈氏准则的制约,所以要提高数据的传输速率,就必须设法使每个码元能携带更多个比特的信息量,这就需要采用多元制的调制方法。

奈氏准则 (奈奎斯特定理) 一练

奈氏准则: 在理想低通 (无噪声, 带宽受限) 条件下, 为了避免码间串扰, 极限码元传输速率为 2W Baud, W是信道带宽, 单位是Hz。

为了混淆大家, 再求一步极限数据率吧~

只有在这两个公式 这带宽才用**Hz**!!



例. 在无噪声的情况下,若某通信链路的带宽为3kHz,采用4个相位,每个相位具有4种振幅的QAM调制技术,则该通信链路的最大数据传输率是多少?

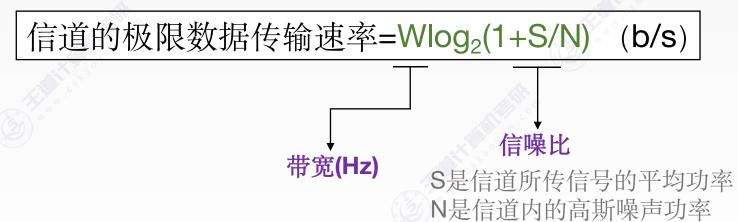
信号有4 x 4=16种变化 最大数据传输率=2 x 3k x4=24kb/s

香农定理

噪声存在于所有的电子设备和通信信道中。由于噪声随机产生,它的瞬时值有时会很大,因此噪声会使接收端对码元的判决产生错误。但是噪声的影响是相对的,若信号较强,那么噪声影响相对较小。因此,信噪比就很重要。信噪比=信号的平均功率/噪声的平均功率,常记为S/N,并用分贝(dB)作为度量单位,即:

信噪比 (dB) =10log₁₀(S/N)数值等价

香农定理: 在带宽受限且有噪声的信道中, 为了不产生误差, 信息的数据传输速率有上限值。



香农定理

香农定理: 在带宽受限且有噪声的信道中, 为了不产生误差, 信息的数据传输速率有上限值。



- 1.信道的**带宽**或信道中的**信噪比**越大,则信息的极限传输速率就**越高**。
- 2.对一定的传输带宽和一定的信噪比,信息传输速率的上限就确定了。
- 3.只要信息的传输速率低于信道的极限传输速率,就一定能找到某种方法来实现无差错的传输。
- 4.香农定理得出的为极限信息传输速率,实际信道能达到的传输速率要比它低不少。
- 5.从香农定理可以看出,若信道带宽W或信噪比S/N没有上限(不可能),那么信道的极限信息传输速率也就没有上限。

香农定理——练

香农定理: 在带宽受限且有噪声的信道中, 为了不产生误差, 信息的数据传输速率有上限值。



例. 电话系统的典型参数是信道带宽为 3000Hz, 信噪比为30dB, 则该系统最大数据传输速率是多少?

30dB=10log₁₀(S/N) 则S/N=1000

信道的极限数据传输速率=Wlog₂(1+S/N)=3000 x log₂(1+1000)≈30kb/s

"Nice"和"香浓"

奈氏准则 内忧

带宽受限无噪声条件下,为了避免码间串扰,码元传输速率的上限 2W Baud。

理想低通信道下的极限数据传输率=2Wlog₂V

要想提高数据率,就要提高带宽/采用更好的编码技术。

香农定理 外患

带宽受限有噪声条件下的信息传输速率。

信道的极限数据传输速率= $Wlog_2(1+S/N)$

要想提高数据率,就要提高带宽/信噪比。

题目:二进制信号在信噪比为127:1的4kHz信道上传输,最大的数据速率可达到多少?

Nice: $2 \times 4000 \times \log_2 2 = 8000b/$

香浓: 4000 × log₂(1+127)=28000b/s



△ 公众号: 王道在线



b站: 王道计算机教育



抖音:王道计算机考研