



常树旺

QQ: 19184681

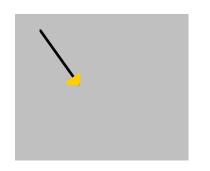
QQ群: 493534745 (通信原理_2022秋_常)



道信原理



Principles of communication



课程背景

课程位置

教

材

主要内容

课程特点

学习方法

参考书目

考核方法

山东大学机电与信息工程学院



课程背景



我们已经进入了一个<mark>信息化</mark>的时代,人们借助信息科学和计算机技术的理论和手段来解决科学、工程、经济等方面的众多问题。

通信是必然的交流、合作的手段,没有通信就没有发展。

专业设置的需要。

主要目的是学习如何有效而可靠地传输信息。





先修课

高等数学 线性代数 概率论 信号与系统 电路分析基础



后续课程

计算机网络 移动通信

• • • • •

本课程为通信、电子类学生重要的专业基础课, 是研究生入学考试的主要课程之一。

教材



通信原理(第7版)

樊昌信、曹丽娜编著,国防工业出版社

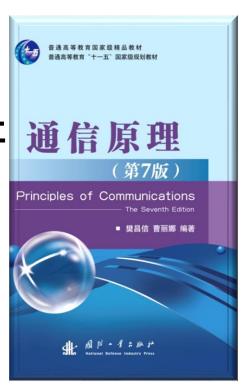
讲课内容:

1--13章 (8*、12*)

学时安排:

理论64学时(周一1-2;周二5-6)

实验16学时 (第9-16周周二7-10)



主要内容



本课程研究的问题可概括为:

- 信息如何传输(发送和接收)?
- 如何保证信息高质量(有效&可靠)传输?
- 信道、噪声对信息传输的影响如何?

通过本课程的学习,应具备以下基本技能:

- *熟练掌握通信系统模型
- * 熟练分析通信系统
- * 掌握(数字通信)系统中的信源编码、信道 编码、同步、复用等技术





- 与"信号与系统"联系比较紧密,但比其更具体
- 应用数学知识(特别是概率论)较多,用数学工具分析物理概念

学习方法



- 牢记通信模型,注重系统把握
- 注重不同形式的对比
- 学习是个过程,温故而知新可概括为:四三二一
 - 四联(实际、横向、纵向、未来)
 - 三心(耐心、用心、细心)
 - 二意(意志坚强、意气风发)
 - 一态(态度)

参考书目



[1] Fundamentals of Communication Systems 通信系统原理(第2版)

John G.Proakis等著,郭宇春、张立军等译,机械工业出版社,2015.12

- [2] Communication Systems (Fourth Edition)
 - Simon Haykin著,电子工业出版社,2012.03
- [3] 现代通信系统(MATLAB版)(第3版)

John G.Proakis等著,刘树棠等译,电子工业出版社

[4]深入浅出通信原理

陈爱军,清华大学出版社,2018.2

• • • • •

参考书目



COMMUNICATION

FUNDAMENTALS

derenn





https://www.icourse163.org/ (中国大学MOOC)





过程性考核: 40%

实验、作业、雨课堂等

终结性考核: 60%

期末、闭卷笔试

学习的3种境界



- 昨夜西风凋碧树。独上高楼,望尽天涯路。
 - ----在为学的路上要时刻铭记着: 有志者, 事竟成!
- 衣带渐宽终不悔,为伊消得人憔悴。
 - ----学习的过程犹如断石雕刻,锲而舍之,朽木不折, 锲而不舍,金石可镂。
- 众里寻他千百度,蓦然回首,那人却在灯火阑 珊处。
 - ----看到了别人所看不到的,得到了别人所得不到的。

通信原理

第1章 绪论



知识

- AM调制
- ●DSB调制
- ●SSB调制
- ●VSB调制
- ●幅度调制一般模型

能力

- 能根据具体需求选择合适的信号调制方式
- ●能使用不同模型对信号进 行调制
- •学以致用解答相关问题
- ●动手实践、工程意识

- ●约束、规则意识、法制意识
- 善善于发现问题,辩证思考
- ●创新意识和工程素养
- •通过模拟调制应用,增强爱国情操

素养



1.1.1 通信的发展







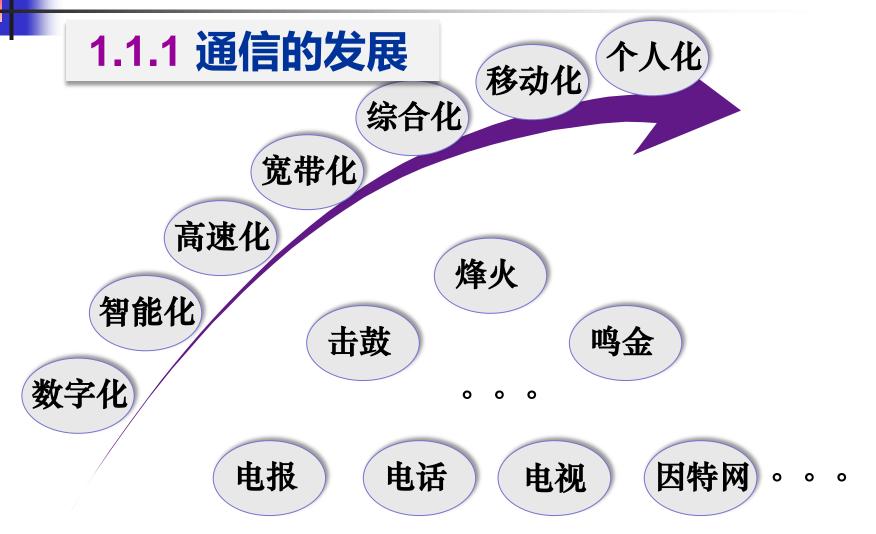


1.1.1 通信的发展



通信技术的发展对你有何启示启发?

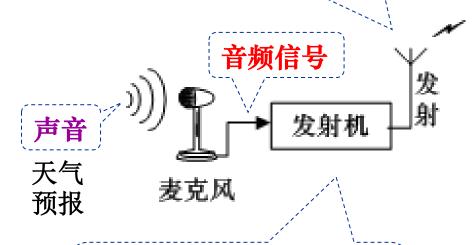




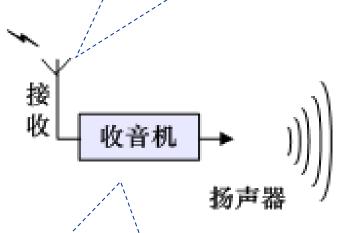




发射天线将AM信号感应成可以辐射到大气中的电磁波(无线电波)



将音频信号放大、调制, 产生AM信号,并耦合到 发射天线 接收天线将电磁波转换为 AM信号(含有噪声)



将AM信号解调还原为音频 信号,再经音频功放后,驱 动扬声器,还原为声音。



消息

: 通信系统传输 的对象。形式多种:

- >连续消息:
 - 语音、温度、图像
- >离散消息:

数据、文字、符号…

信号

· 消息的电表示 形式/传输载体。

- ▶模拟信号:
 - 信号参量取值连续
- >数字信号:

信号参量取值离散

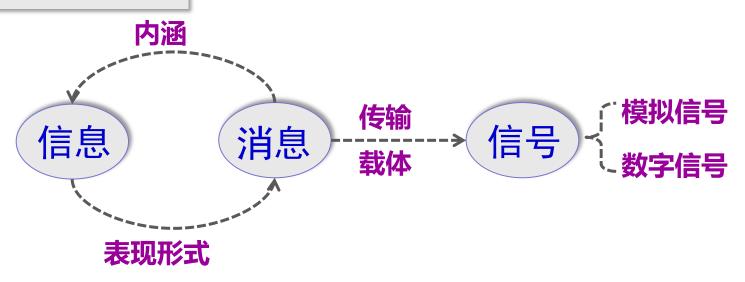
信息

消息中蕴含的有效内容。





■ 三者关系

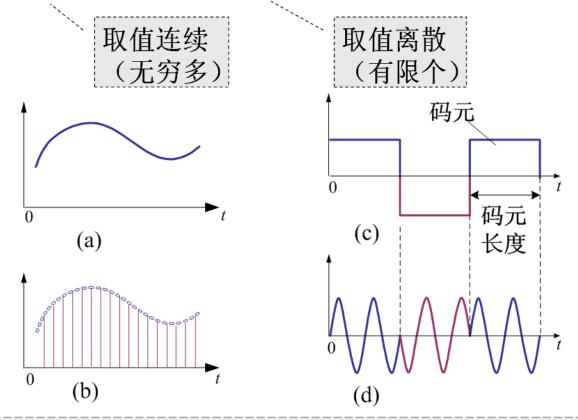


- Q&A
- ① 如何区分模拟与数字信号?
- ② 如何将 消息转换为电信号?





① 模拟信号 和 数字信号:

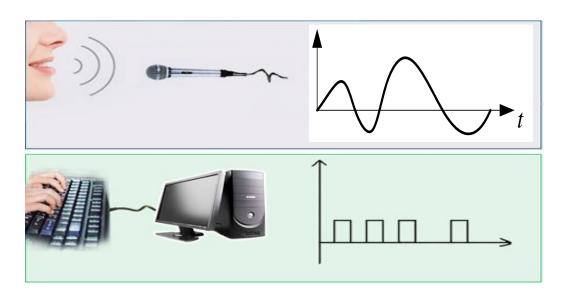


区分原则: 看携载消息的信号参量取值。





②消息~电信号的转换:



- > 话筒(声音传感器)把声音转变成音频信号;
- > 数字终端把符号转变成数字信号;
- > 摄像机把图像转变成视频信号;
- > 热敏电阻(温度传感器)把温度转变成电信号。





基于以上对消息、信息和信号的理解:

通信

就是利用电信号传输消息中所包含的信息。

完成通信过程所需的电子设备和信道的

总体—— communication system

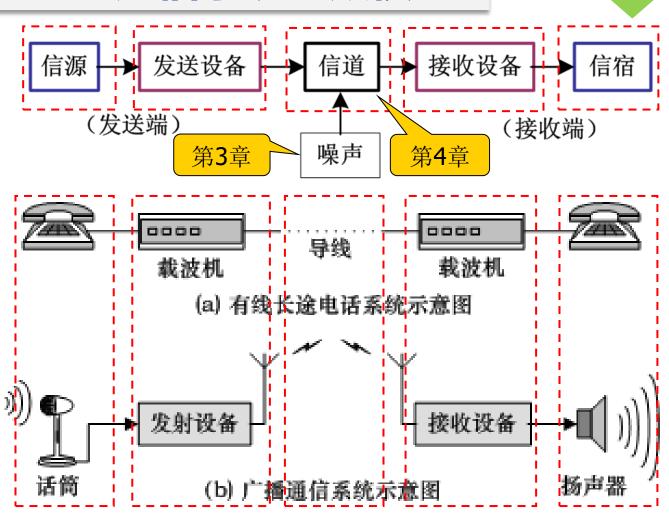
通信系统

1.2 通信系统模型



1.2.1 通信系统一般模型

建模



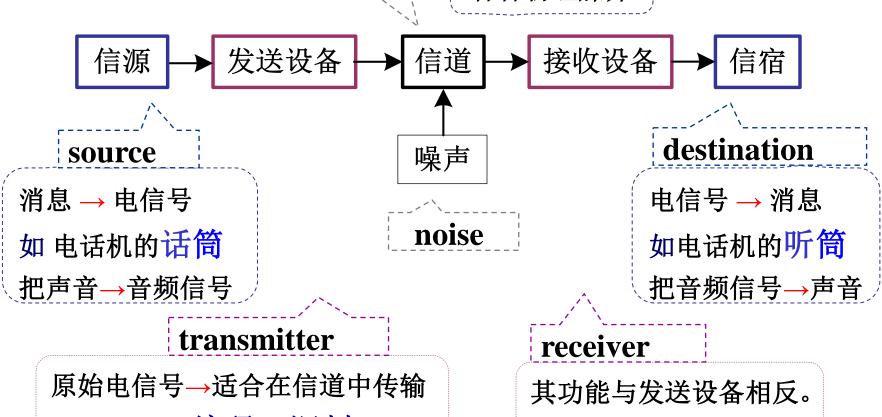


1.2.1 通信系统一般模



channel

能传输信号的 各种物理媒介



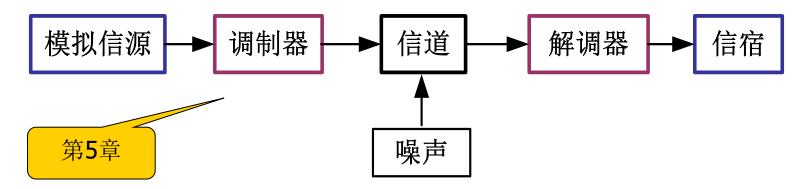
的信号。如 编码、调制

如译码、解调



1.2.2 模拟通信系统模型





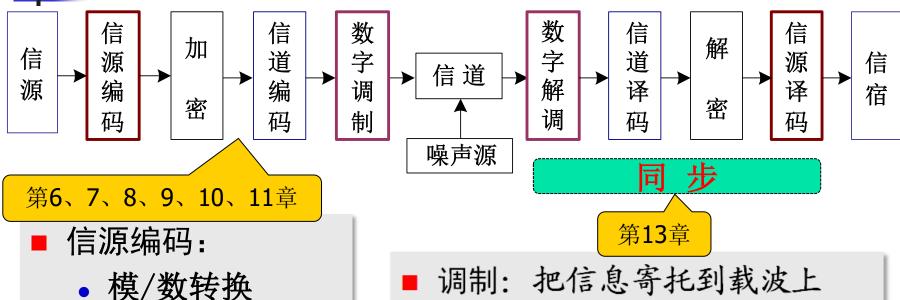
■ 两对重要变换:

- 模拟消息 ⇔ 原始电信号 (基带)
- 基带信号 ⇔ 已 调 信号 (带通)



1.2.3 数字通信系统模型





- 信道编码:
 - 增强抗干扰能力

提高有效性

编码 译码 调制 解调 同步

解调: 从已调信号中卸载信息



1.2.4 数字通信的特点



优点

- 抗干扰能力强,且噪声不积累;
- 传输差错可控;
- 便于处理、变换、存储;
- 便于将来自不同信源的信号综合传输;
- 易于集成; 易于加密。

缺点

- 可能需要较大的传输带宽;
- 对同步要求高。



通信系统模型对你有何启示启发?

1.3 通信系统分类与通信方式



1.3.1 通信系统分类

详见表1-1、1-2

按信道信号	按传输媒质	按传输方式	按通信业务	按工作波段
特征分类	分类	分类	分类	分类
模拟通信 数字通信	有线通信 无线通信	基带传输带通传输	包括 多 多 多	长波、中波、 短波、微波、 红外以及激 光通信等

- 按复用方式划分: 频分、时分、码分复用、波分、空分
- 同一个通信系统可以分属于不同分类
 - AM广播系统——中短波通信、模拟通信、 带通传输系统(调制系统)

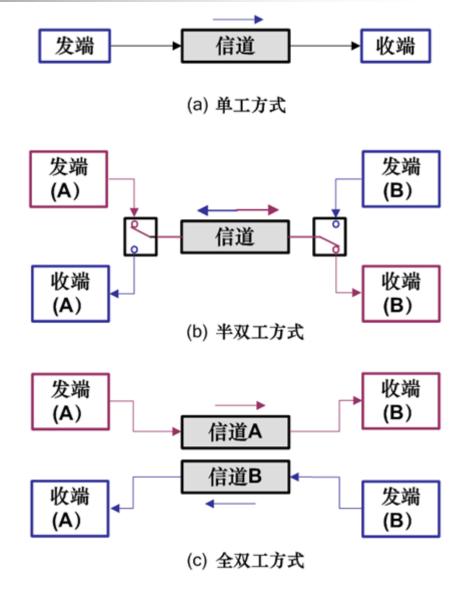


1.3.2 通信方式



■ 按传输方向和时间分:

- 单工通信:(单向)
- **半双工通信:** (双向、不同时)
- **全双工通信**: (双向、同时)



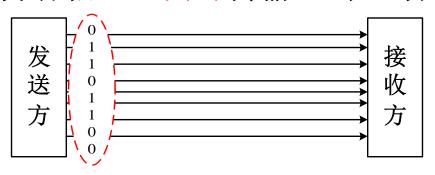


1.3.2 通信方式



■ 按数字码元传输时序分:

• 并行传输: 在并行信道上同时传输 n 个比特信息。



优点:节省传输时间,速度快;

缺点: 需要 n 条通信线路,成本高;

应用:设备之间的近距离通信:

◎计算机和打印机之间数据的传输。

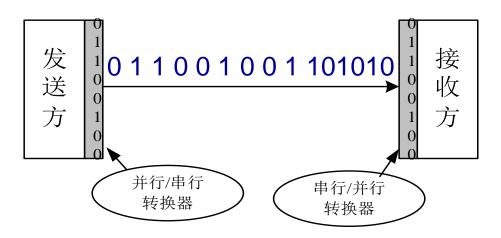
• 串行传输:



1.3.2 通信方式



串行传输:数字码元序列按时间顺序一个接一个地 在一条信道中传输。



优点: 只需一条通信信道, 线路费用低

缺点:速度慢,需要外加同步措施

应用: 远距离数字传输

1.4 信息及其度量



■ 信息是消息的内涵;

引言

- 通信的目的在于传输消息中所包含的信息;
- 消息中不确定的内容才构成信息;
- 信息量就是对这种不确定性的定量描述。
- 信息具有以下特性:

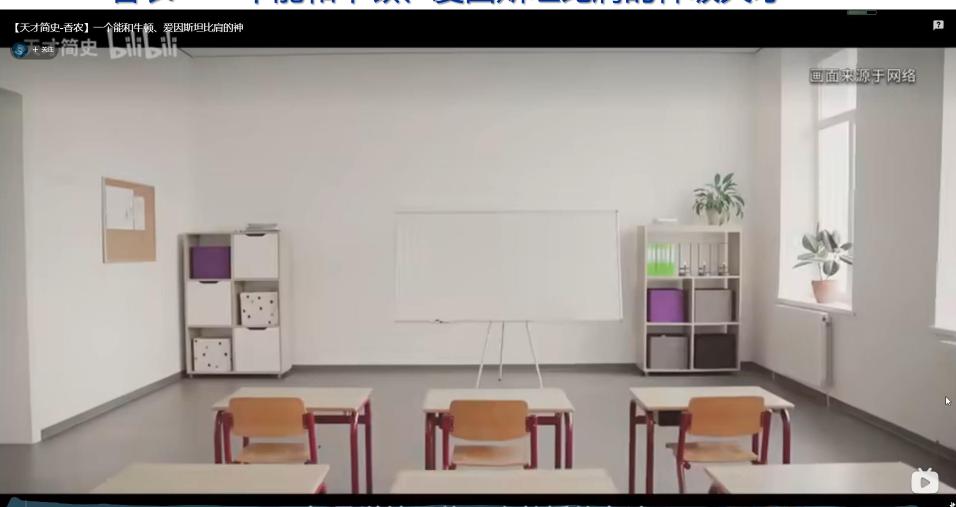


在当今信息社会中,信息是最宝贵的资源之一。





香农—一个能和牛顿、爱因斯坦比肩的神级天才



1.4 信息及其度量



如何度量消息中所含的信息量?

?

原则:

• 度量方法与消

信息量 I 可用概率 P 来度量:

• 与消息的重

$$I = f[P(x)]$$

举例:

- "美国世贸大楼被炸(9.11事件)"(时效性)
- "明天下雨"

根据概率论知识:事件的不确定性 可用事件出现的<mark>概率</mark>来描述。

可见:

- 》消息中所含信息量和不可预测性或不确定性有关。
- > 消息所表达的事件越不可能发生,信息量就越大。

(1) 离散消息 x 的信息量



$$P \rightarrow 1$$
, $I \rightarrow 0$

$$P \rightarrow 0$$
, $I \rightarrow \infty$

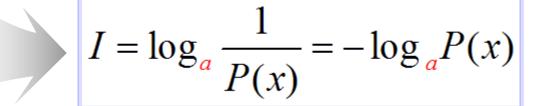
$$P(\mathbf{x}) < P(\mathbf{y}),$$

$$I(\mathbf{x}) > I(\mathbf{y})$$

相加性

$$I = \log_2 \frac{1}{P(x)}$$

为什么取对数 ?



例

[1-2]



二进制信源(0,1)

四进制信源(0,1,2,3)

试求: 等概独立发送符号时, 每个符号的信息量。

解:

$$P(0) = P(1) = \frac{1}{2}$$

$$P(0) = P(1) = P(2) = P(3) = \frac{1}{4}$$

$$I_0 = I_1 = \log_2 \frac{1}{P(x)}$$

= $\log_2 2 = 1 \text{ b}$

$$I_0 = I_1 = I_2 = I_3$$

= $\log_2 4 = 2 \text{ b}$



评注

概率相同,每个符号蕴含的信息量也相同:

- ▶ 二进制的每个码元含1 (b)
- ▶ 四进制的每个码元含 2 (b)

每个四进制符号可用 2 个二进制符号表示

 \rightarrow 推广: M进制的每个码元含 $\log_2 M$ (b)





信源中每个符号所含信息量的统计平均值。

则统计独立的M个符号的离散信源的平均信息量为

$$H = \sum_{i=1}^{M} p(x_i) \log_2 \frac{1}{p(x_i)}$$
 (b/符号)

H与热力学中的熵形式一样,故称为信源的熵。





【1-3】 四进制信源(0, 1, 2, 3), P(0)=3/8, P(1)= P(2)= 1/4, P(3)=1/8, 试求信源的平均信息量。

解

$$H = \sum_{i=1}^{M} p(x_i) \log_2 \frac{1}{p(x_i)}$$

$$I_i = \log_2 \frac{1}{P(x_i)}$$

$$H = P(0)I_0 + P(1)I_1 + P(2)I_2 + P(3)I_3 = 1.906$$
 (b/符号)

评注

比较例【1-3】与【1-2】可知:

等概时,熵最大: $H_{\text{max}} = \log_2 M$



【1-4】 某离散信源的概率场同【例1-3】,由它发送

-条消息: 201020130213001203210100321010023102

002010312032100120210. 求这条消息的总信息量。

利用信息相加性概念来计算: 解:

$$I_{\text{A}} = 23I_0 + 14I_1 + 13I_2 + 7I_3 = 108 \text{ (b)}$$

利用熵的概念来计算: H = 1.906 (b/符号)

$$I_{\rm H} = 57 \times H = 57 \times 1.906 = 108.64$$
 (b)

一条由 m 个符号构成的消息,其总信息

量为:
$$I_{\dot{\otimes}} = m \times H$$





归纳:

$$I = \log_2 \frac{1}{P(x)} = -\log_2 P(x)$$
 (b)

$$H = \sum_{i=1}^{M} p(x_i) \log_2 \frac{1}{p(x_i)}$$
 (b/符号)

- 二进制的每个码元含 1 bit
- 等概时,熵最大: H_{max}=log₂M
- 借助熵的概念: $I_{\mathbb{A}} = \mathbf{m} H$



(3) 连续消息的平均信息量



可用概率密度函数来描述。

可证明,连续消息的平均信息量(相对熵)为

$$H(x) = -\int_{-\infty}^{\infty} f(x) \log_a f(x) dx$$

式中,f(x) 一连续消息出现的概率密度。

联系与区别:

- 1) 离散事件(消息)的信息量I
- 2) 离散信源的平均信息量(熵) H
- 3)连续消息的平均信息量H(x)



设有四个符号,其中前三个符号的出现概率分别为1/4,1/8,1/8,且各符号的出现是相互独立的。则该符号集的平均信息量为:

- A 1.75 bit
- B 2 bit
- **6** 1.75 bit/符号
- □ 以上都不对

1.5 通信系统性能指标



有效性

性能指标

可靠性

矛盾、关联、互换

模拟通信

- 传输带宽/频带利用率
- 输出信噪比

数字通信

- 传输速率/频带利用率
- 差错概率

1.5.1 数字通信系统的有效性指标



- (1) 码元传输速率 R_B (传码率、波特率)
 - ◆ 定义: 每秒传送的码元个数。
 - ◆ 单位: 波特 (Baud)
 - ◆ 计算: 若一个码元的时间长度为T。秒,则

与讲制数 有关吗?

$$R_B = \frac{1}{T_s}$$

 $R_B = \frac{1}{T}$ 与信源统计 特性有关吗?

例如: 1秒内传输1000个码元,则 $R_R = 1000$ Baud



1.5.1 数字通信系统的有效性指标



(2) 信息传输速率 Rb (传信率,比特率)

◆ 定义:每秒传递的比特数(信息量)。

◆ 单位: 比特/秒(bit/s)简记为 b/s 或 bps

R_b 与 R_B 的关系—— H为纽带





$$R_b = R_B \cdot H$$

$$R_b = R_B \cdot H$$

$$R_b = R_B \cdot \log_2 M$$

$$M = 2$$
 时 $R = R$

1.5.1 数字通信系统的有效性指标



(3) 频带利用率——把B与传输速率联系起来

□ 定义为单位带宽内的传输速率,即

$$\eta = \frac{R_B}{B}$$
 (Baud/Hz)

$$\eta_b = \frac{R_b}{B} \quad \text{(b/s·Hz-1)}$$

$$\eta_b = \eta \cdot \log_2 M$$

Q&A

。A系统: 2000 b/s,占用 2000 Hz的带宽;

B系统: 1500 b/s, 占用 1000 Hz的带宽。

- 已知二进制信号在3分钟内共传送了72000码元, (1) 问其码元速率和信息速率各位多少? (2) 如果码元宽度不变, 但改为八进制数字信信号, 其码元速率和信息速率又为多少?
 - 400, 400 bps, 400, 400/3 bps
 - B 24000 Baud, 24000 bps, 24000 Baud, 800 bps
 - 400 Baud, 400 bps; 400 Baud, 1200 bps
 - D 以上都不对



1.5.2 数字通信系统的可靠性指标



(1) 误码率 *P*e

$$P_e = \frac{\text{错误码元数}}{\text{传输总码元数}} = \frac{N_e}{N}$$

(2) **误信率**(误比特率) P_b

$$P_b = \frac{$$
错误比特数 $= \frac{I_e}{I_b}$

二进制: $P_b = P_e$; M进制: $P_b < P_e$; why?





本章小结:

- 术语,模型,分类,通信方式
- 数字通信的优缺点
- 信息量: *I*_i , *H*, *I*_总
- R_B , R_b , η ; P_e , P_b

作业: 1-3、1-4、1-6、1-8

第1章 绪论小结



- 通信的目的、电信发明史
- 通信系统的模型
- 数字信号、模拟信号,基带信号、已调信号(带通信号、 频带信号)
- 数字通信特点
- 通信系统分类
- 单工、半双工、全双工通信,并行传输和串行传输
- 信息及其度量
- 通信系统的有效性和可靠性



附:部分练习



- 练1:一个由相互独立A、B、C、D组成的消息源,在传输时采用简单二进制编码,即A编为00,B编为01,C编为10,D编为11,每个脉冲宽度为5ms,试求:
- (1)4个字母等概出现时,传输的平均信息速率和码元速率。
- (2) 若A、B、C、D出现的概率分别为1/4、1/5、1/4、3/10, 传输的平均信息速率和码元速率。



附:部分练习



练2:已知A、B两个八进制数字传输系统,它们的码元传输速率一样,在接收端相同时间 T_0 min内,A共收到m个错误码元,B共收到m+3个错误比特,试比较两个系统哪个系统性能较好,为什么?

练3: 八进制数字传输系统的码元速率为3600B, 试问要保证信息传输速率不变时,系统改为二进制和 十六进制时码元速率各位多少?

练4: 已知某八进制数字传输系统的码元速率为 1200B,接收端在半小时内共接收了324bits错误信息,试求系统的误信率和误码率。

测试题



- 1.设有一个二进制离散信源(0,1),每个 符号独立发送。
- (1) 若 "0"和 "1"等概率出现, 求每个符号的信息 量和平均信息量(熵);
- (2) 若 "0"出现的概率为1/3, 重复(1)。
- 2.若某四进制数字传输系统的每个码元的持续时间为0.001s,连续工作1h后,接收端收到9个错码,且错误码元中仅发生1bit的错误。
- (1) 求该系统的码元速率和信息速率;
- (2) 求该系统的误码率和误信率。