现代通信原理

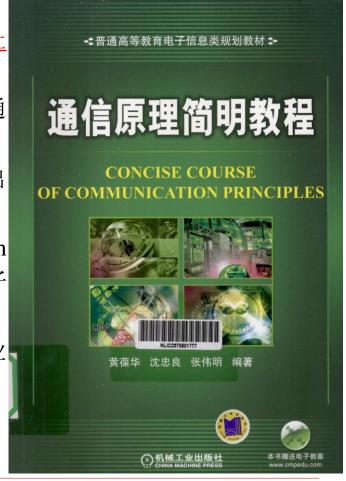
Modern Communication Principles

时巧 qiaoshi@swjtu.edu.cn

信息科学与技术学院

参考书籍

- 1. 黄葆华等,通信原理简明教程,机械工业出版社,2012
- 2.周炯槃, 庞沁华, 续大我, 吴伟陵, 杨鸿文, 通信原理(第4版), 北京邮电大学出版社, 2015。
- 3.李晓峰 , 周宇, 周亮, 通信原理, 清华大学出版社(第二版)
- 4.Bernard Sklar, Digital Communication Fundamentals and Applications, 2nd edition,电子工业出版社。
- 5. 樊昌信,曹丽娜,通信原理(第6版),国防工业 出版社,2006。
- 6.课程资料: http://dean.swjtu.edu.cn/



课程评分

考核方式	考核详细说明	所占比例	
平时成绩	课后作业、随堂测验、考勤	15%	
课程设计	报告、答辩	15%	
期中考试		10%	
期末考试		60%	
总计		100%	

交作业方式:第二次上课前交上一次作业(不补交)

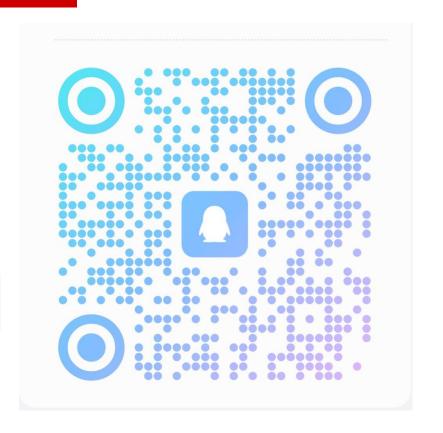
联系方式

班级QQ群: 809102787

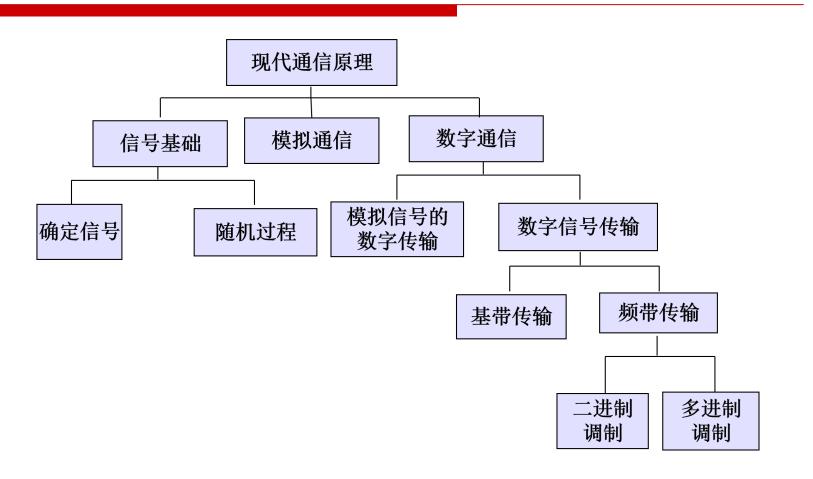
教学班号: 轨道-03班

群名称:

2024现代通信原理C (轨道3班)



课程主要内容











2024/2/27

第1章 通信系统概述







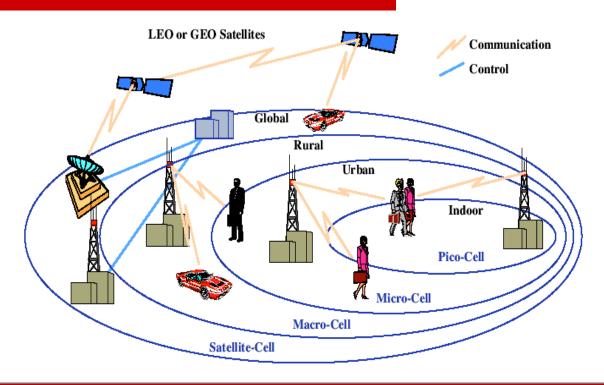
1G时代(80年代) 语音



2G时代(90年代) 语音、短信



3G/4G时代 语音、短信、微信、微博...



人类对新技术的追求是无止境的,对新的通信系统和通信技术的研究仍在不断进行。人类通信的目标是任何人在任何地点、任何时间,都能利用通信终端与在任何地方的人进行通信。

第1章 绪论

- 1.1 通信系统的组成
- 1.2 信息及其度量
- 1.3 通信系统的性能指标

1.1 通信系统的组成

- 通信意义:通信与传感技术、计算技术紧密结合,构成现代社会的"神经中枢"。通信技术已成为推动人类社会文明、进步与发展的巨大动力。
- 通信概念:信息的传递过程称为通信。本课程讲述以电信号为信息载体的通信方式,即电通信。
- "通信系统"与"电信系统":

通过电信号 (如:电流、电压、电磁波、光波等)来传播消息的系统叫电信系统。因此,现代的"通信系统"也常叫做"电信系统"。(莫尔斯电报系统是最古老的电信系统)

1.1.1 通信系统模型及各部分作用

1. 完成信息传递所需的通信设备和传输媒质组成通信系统。

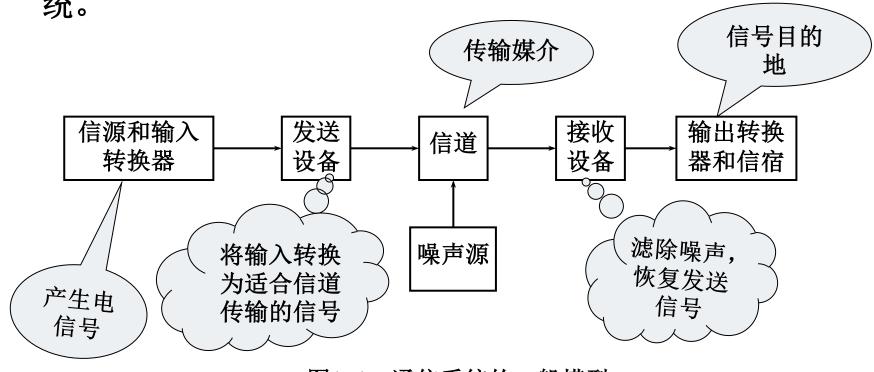


图1-1 通信系统的一般模型

1.1.1 通信系统模型及各部分作用

2. 通信系统分类

- 根据通信业务分: 电话通信系统、电报通信系统、图像 通信系统、广播电视系统等。
- 根据信道分: 有线通信系统、无线通信系统等
- 根据工作波段分:中长波通信系统、短波通信系统、超短通信系统、微波通信系统等。
- 根据信道传输信号分: 模拟通信系统和数字通信系统。

表1-1通信波段与常用传输媒质

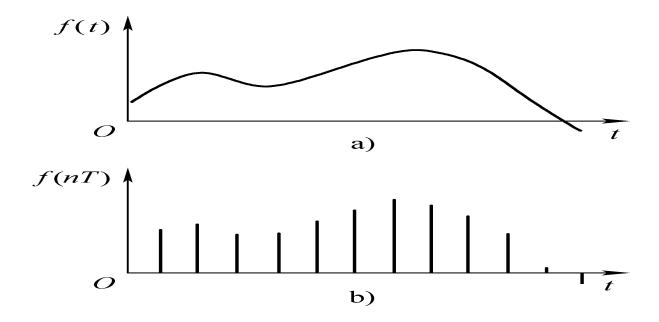
	频率范围	波长	符号	传输媒质	用途
	3Hz~30kHz	10 ⁴ ~10 ⁸ m	甚低频 VLF	有线线对 长波无线电	音频电话、岸与潜艇通信、 超远距离导航
	30~300kHz	$10^3 \sim 10^4 \text{m}$	低频 LF	有线线对 长波无线电	电力线通信、地下岩层通信、 远距离导航
	300kHz~3MHz	$10^2 \sim 10^3 \text{m}$	中频 M F	同轴电缆 中波无线电	调幅广播、业余无线电、船 用通信、中距离导航
	3~30MHz	10~10 ² m	高频 HF	同轴电缆 短波无线电	短波广播、移动无线电话、 军用无线电通信、业余无线 电
	30~300MHz	1~10m	甚高频 VHF	同轴电缆 米波无线电	调频广播、电视、雷达、军 用无线电通信
	300MHz~3GHz	0.1~1m	特局频 UHF	波导 分米波无线电	微波接力、卫星和空间通信、 雷达
	3~30GHz	1~10cm	超高频 SHF	波导 厘米波无线电	微波接力、卫星和空间通信、 雷达
	30~300GH	1~10mm	极高频 EHF	波导 毫米波无线电	微波接力、雷达、射电天文 学
	10 ⁵ ~10 ⁶ GHz	3x10 ⁻⁷ ~3x10 ⁻⁶ m	紫外、可见 光、红外	光纤 激光空间传播	光通信

2024/2/27

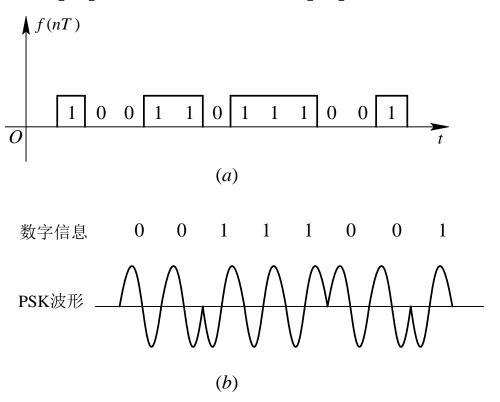
- 1. 模拟信号与数字信号
- 信息通常寄托在电信号的一个或几个参量上(幅度、 频率、相位等)。
- 若携带信息的电信号参量的取值是连续的,则电信号 携带的是连续信息,则这样的电信号称为模拟信号。
- 若携带信息的电信号参量的取值是离散的,则电信号 携带的是离散信息,则这样的电信号称为数字信号。
- 时间离散信号不一定是数字信号,时间连续信号也不一定是模拟信号。
- 重点是携带信息的电信号参量是连续的还是离散

1. 模拟信号与数字信号

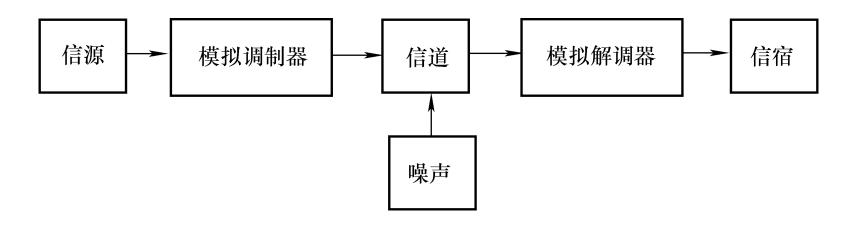
■ 模拟信号波形 (a) 连续信号; (b) 抽样信号



■ 数字信号波形 (a) 二进制波形; (b) 2PSK波形

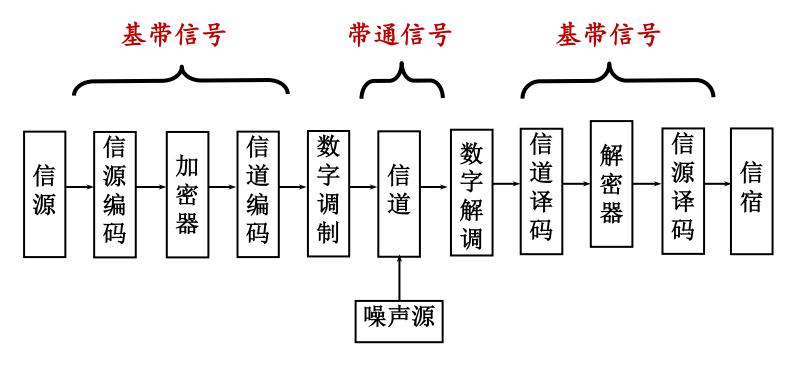


2. 模拟通信系统模型



模拟通信系统模型

3. 数字通信系统模型

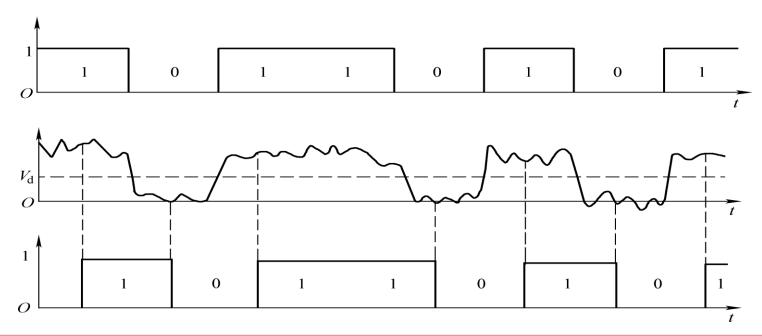


数字通信系统模型

4. 数字通信的优缺点

优点:

抗噪声性能好,允许信号失真,接力通信时无噪声积累。

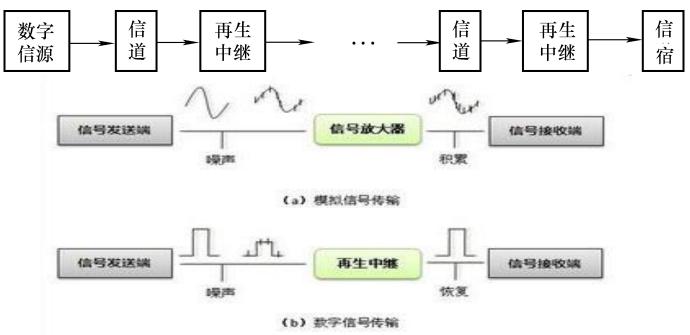


20

4. 数字通信的优缺点

优点:

抗噪声性能好 , 允许信号失真, 接力通信时无噪声积累 。



优点:

- 差错可控,可采用纠错编码及交织技术。
- 数字通信易于加密处理,保密性强。
- 便于处理、存储、交换及和计算机等设备连接,从而 语音、图像、文字、数据等多种业务可以变换成统一 的数字信号在同一个网络中进行传输、交换和处理。
- 易于集成化,体积小,成本低。

缺点:

- □ 占据更多带宽。
 - 由压缩编码及宽带信道解决
 - 如模拟话音,只有3KHz的带宽,数字话音, 64Kb/s
- □同步设备复杂。

第1章 绪论

- 1.1 通信系统的组成
- 1.2 信息及其度量
- 1.3 通信系统的性能指标

1.信息量的定义

- □ 信号是消息的载体,而信息是其内涵。
- □ 信息量:信息的多少,就是对消息中不确定性的度量。消息出现的概率越小,消息中包含的信息量就越大。
 - 今天太阳从东边升起
 - 今天太阳从西边升起
 - 越不可能发生的事件, 越会使人感到惊奇,带来的信息越多。
- □ 设信息源是由离散符号事件组成的集合。每个符号的发生是相互独立的,若符号**S**_i的出现概率为**P**(**S**_i),则其携带的信息量为

$$I(s_i) = \log_2 \frac{1}{P(s_i)} = -\log_2 P(s_i) \text{ bit}$$

【例1-1】在26个英文字母中,e出现的概率为0.105,x出现的概率为0.002,试求e和x的信息量。

$$I(S_i) = log_2 \frac{1}{P(S_i)} = -log_2 P(S_i)bit$$

解 由于P(e)=0.105, P(x)=0.002, 由信息量定义式, 得两个字母的信息量分别 为

$$I(e) = log_2 \frac{1}{P(e)} = log_2 \frac{1}{0.105} = 3.25(bit)$$

$$I(x) = log_2 \frac{1}{P(x)} = log_2 \frac{1}{0.002} = 8.97(bit)$$

【例1-2】设有一个离散信源,输出四种不同的符号,已知符号 s_1 出现的概率为0.5,符号 s_2 的概率为0.25,其余两种符号 s_3 、 s_4 等概出现,求信源每种符号携带的信息量。

$$I(S_i) = log_2 \frac{1}{P(S_i)} = -log_2 P(S_i)bit$$

解 由题意及信息量定义式得:

$$P(s_1) = 0.5$$
, $\text{MI}(s_1) = log_2 \frac{1}{0.5} = log_2 2 = 1bit$

$$P(s_2) = 0.25$$
, $MI(s_2) = log_2 \frac{1}{0.25} = log_2 4 = 2bit$

$$P(s_3) = 0.125$$
, $\text{MI}(s_3) = \log_2 \frac{1}{0.125} = \log_2 8 = 3bit$

$$P(s_4) = 0.125$$
, $MI(s_4) = log_2 \frac{1}{0.125} = log_2 8 = 3bit$

2. 熵的概念

设信源输出M种离散符号 s_1 , s_1 , ..., s_M , 每种符号的出现概率都是独立的,第i种符号 s_i 出现的概率为 $P(s_i)$,且 $\sum_{i=1}^{M} P(s_i) = 1$,则信源的每个符号的平均信息量为

$$H(S) = \sum_{i=1}^{M} P(s_i) I(s_i) = -\sum_{i=1}^{M} P(s_i) \log_2 P(s_i)$$
 (bit/sym)

可以证明,当信源的M中符号等概出现时,该信源每个符号的平均信息量最大,即信源熵有最大值,可表示为

$$H_{max}(S) = \sum_{i=1}^{M} P(s_i) I(s_i) = \sum_{i=1}^{M} \frac{1}{M} log_2 M = log_2 M$$

【例1-3】某离散信源由0,1,2,3四种符号组成,且各符号独立出现。

- (1) 若符号"0","1","2","3"出现概率分别为1/2,1/4,1/8,1/8,求该信源每个符号的平均信息量。
- (2) 求符号序列1020,0100,0130,0130,0120,3210,1003,0101,0023,1000,0201,0310,0321,0012,0010的信息量。
 - (3) 若四种符号等概出现,则信源熵为多少?

$$H(S) = \sum_{i=1}^{M} P(s_i) I(s_i) = -\sum_{i=1}^{M} P(s_i) \log_2 P(s_i)$$

解 (1) 由式 (1-2) 求得信源每个符号的平均信息量为

$$\begin{aligned} \mathbf{H}(S) &= \sum_{i=1}^{M} \mathbf{P}(S_i) \mathbf{I}(S_i) \\ &= \frac{1}{2} \log_2 2 + \frac{1}{4} \log_2 4 + \frac{1}{8} \log_2 8 + \frac{1}{8} \log_2 8 \\ &= 0.5 + 0.5 + 0.375 + 0.375 \\ &= 1.75 \, (\text{bit/sym}) \end{aligned}$$

故60个符号的总信息量为

$$I = 60H(S) = 60 \times 1.75 = 105(bit)$$

(2)此符号序列中,符号"0"出现31次,符号"1"出现15次,符号"2"出现7次,符号"3"出现7次,共有60个符号,故该符号序列的信息量为

$$I = 31I(0) + 15I(1) + 7I(2) + 7I(3)$$

$$= 31 \log_2 2 + 15 \log_2 4 + 7 \log_2 8 + 7 \log_2 8$$

$$= 31 + 30 + 21 + 21 = 103 \text{ (bit)}$$

103 bit? 105 bit?



符号序列长度增加,两种计算的误差趋近于0.

(3) 当四种符号等概时,每个符号携带相同的信息量,信源熵达最大值,即

$$H_{max} = log_2 M = log_2 4 = 2(bit/sym)$$

第1章 绪论

- 1.1 通信系统的组成
- 1.2 信息及其度量
- 1.3 通信系统的性能指标

1.3 通信系统的性能指标

- 有效性和可靠性。
- 有效性是指在给定信道内所传输的信息内容的多少,或者说是传输的"速度"问题;
- 可靠性是指接收信息的准确程度,也就是传输的"质量"问题。
- 这两个问题相互矛盾而又相对统一,通常可以互换。

1.3.1 模拟通信系统主要性能指标

- 有效性可用有效传输频带来度量,同样的消息用不同的 调制方式,则需要不同的频带宽度。
- 可靠性用接收端最终输出信噪比来度量。不同调制方式 在同样信道信噪比下所得到的最终解调后的信噪比是不 同的。
 - 如调频信号抗干扰能力比调幅好,但调频信号所需传输频带却宽于调幅。

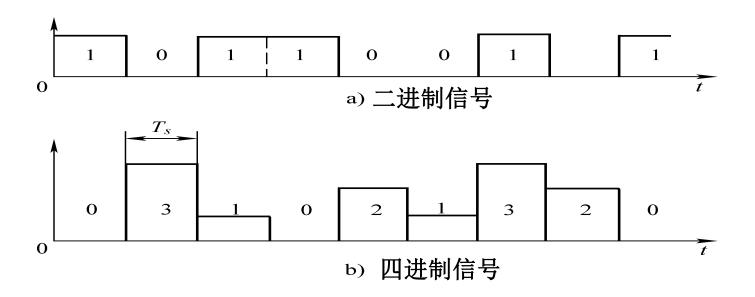
调频信号的可靠性更高,但是有效性不如调幅信号。

- □ 有效性:码元速率、信息速率及频带利用率
- □ 码元速率,每秒传输码元的数目,

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

单位波特,简记Baud或B,其中 T_s 为码元持续时间或码元宽度或码元间隔。

□ 码元速率与进制数无关,只与码元宽度有关。



□ 信息速率,表示每秒传输的信息量

$$R_b = H(S) R_s$$

其中,H(S)为每符号信息量, R_S 为码元速率,单位为比特 / 秒,记为bit/s或b/s

□ 当各符号等概时,信息速率达到最大值:

$$R_b = R_s \log_2 M$$

其中, M为进制数。

【例1-5】某二进制系统1分钟传送了18000bit信息。问:

- (1) 其码元速率和信息速率为多少?
- (2) 若保持信息速率不变,改用8进制传输,则码元速率为多少?

解 由题意, T = 60s, I = 18000bit

(1) $R_b = I/T = 18000/60 = 300 \text{ bit/s}$, 又因为M=2, 故码元速率为

$$R_S = R_b/log_2 M = 300/log_2 2 = 300B$$

(2) R_b =300bit/s,且M=8,则码元速率为

$$R_S = R_b/log_2 M = 300/log_2 8 = 100B$$

- □ 频带利用率,用于对比传输特定速率的信息所占用的信道带宽。
- (1)码元频带利用率,每Hz信道上码元传输速率

$$\eta_s = \frac{R_s}{B}$$
 Baud/Hz

(2)信息频带利用率,每Hz信道上信息传输速率

$$\eta_b = \frac{R_b}{B} \text{ bit/s/Hz}$$

【例1-6】设A系统为二进制传输系统,码元速率为2000Baud,占用信号带宽为2000Hz,B系统为四进制传输系统,码元速率为1000Baud,占用信道带宽为1000Hz。试问: A、B两个系统中哪个系统的有效性更高?

解 由题意, M_A =2, M_B =4, R_{sA} =2000B, R_{sB} =1000B, B_A =2000Hz, B_B =1000Hz, 故可求得

$$R_{bA} = R_{sA} \log_2 M_A = 2000 \times \log_2 2 = 2000 \text{b/s}$$

$$\eta_A = \frac{R_{bA}}{B_A} = \frac{2000}{2000} = 1 \text{b/s/Hz}$$

$$R_{bB} = R_{sB} \log_2 M_B = 2000 \times \log_2 4 = 2000 \text{b/s}$$

$$\eta_B = \frac{R_{bB}}{B_B} = \frac{2000}{1000} = 2b/s/Hz$$

所以,B系统的有效性更好。

- □ 可靠性: 误码率、误比特率
- □ 误码率(误符号率):

$$P_e = \frac{$$
错误码元数}{传输的总码元数}

□ 误比特率(误信率):

$$P_b = \frac{$$
错误比特数} 传输的总比特数

二 二进制系统中, $P_e = P_b$,在M进制系统中两者关系较复杂,若一个码元中最多发生**1bit**错误,则有 $P_b = \frac{P_e}{\log_2 M}$

【例1-7】设某四进制数字传输系统的码元传输速率为1200B,连续工作1小时后,接收端收到6个错码,且错误码元中仅发生1比特的错误。求该系统的误码率和误比特率。

解 该系统的信息传输速率为 $R_b = R_s \log_2 M = 1200 \times 2 = 2400 b/s$

则1小时传送的码元数为 $N = R_s t = 1200 \times 3600 = 432 \times 10^4 (\uparrow)$

$$P_e = \frac{N_e}{N} = \frac{6}{432 \times 10^4} = 1.39 \times 10^{-6}$$

当每个错误码元中仅发生1比特的错误时,误比特率为

$$P_h = P_e/\log_2 M = 6.94 \times 10^{-7}$$

故误码率为

本章小结

□ 基本概念:

- 通信:信息或消息的传输与交换
- 消息:信息源所产生的信息的物理表现
- 信息:消息的内涵
- 信号:消息的物理载体,携带信息的物理过程
- 数字信号:信号参量只能取有限个值。
- 模拟信号:信号参量能连续取值或有无穷个取值
- □ 信息量
- □ 通信系统的组成
 - 模拟通信系统模型
 - 数字通信系统模型
- □ 数字通信的特点
- □ 通信系统质量指标
 - 有效性
 - 可靠性

口作业:

1-2 1-5 1-6 1-7 1-9