北京邮电大学 2016-2017 学年第 | 学期

《通信原理》期末考试试题(A卷)

注 一、按指定座位就坐,将证件放在桌面上。

意 二、闭卷考试,不使用计算器。

事 三、试卷的背页以及最后一页可作为草稿纸。

项 | 四、手机关机、离身。

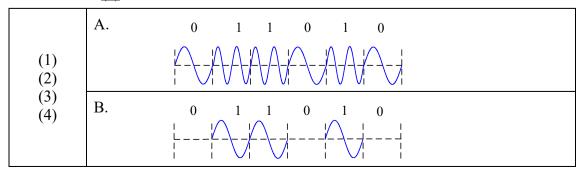
课号	3112100140 3112100141					2017年1月11日		
题号	1	1	\equiv		四	五.	六	总分
满分	50	10	10		10	10	10	100
得分								
阅卷教师								

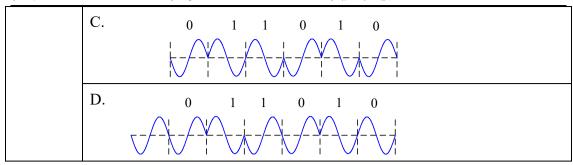
一. 选择填空

在候选答案出选出最佳的一个答案写在下面的答题表中,写在别处不得分

空格号	(1)	(2)	(3)	(4)	(5)	(6)	(7)	(8)	(9)	(10)
答案	В	С	D	A	A	В	D	D	С	A
空格号	(11)	(12)	(13)	(14)	(15)	(16)	(17)	(18)	(19)	(20)
答案	В	D	D	С	В	A	A	В	A	D
空格号	(21)	(22)	(23)	(24)	(25)	(26)	(27)	(28)	(29)	(30)
答案	С	В	D	С	D	С	С	A	D	В
空格号	(31)	(32)	(33)	(34)	(35)	(36)	(37)	(38)	(39)	(40)
答案	D	С	С	A	В	A	С	A	В	С
空格号	(41)	(42)	(43)	(44)	(45)	(46)	(47)	(48)	(49)	(50)
答案	C	A	C	A	D	В	A	В	В	D
空格号	(51)	(52)	(53)	(54)	(55)					
答案	D	В	A	С	В					

1. 假设二进制数据是 011010, 下列已调信号波形中(1)是 OOK, (2)是 BPSK, (3)是 2DPSK, (4)是 2FSK。





2. 双极性 NRZ 信号通过调幅指数为 100%的 AM 调制器,输出是(5)信号。双极性 NRZ 信号通过 FM 调制器,输出是(6)信号。将二进制信息序列先经过差分编码,然后进行 BPSK 调制,输出是(7)信号。下列调制方式中,可以采用差分相干解调的是(8)。

(5) (6) (7) (8)

A. OOK

B. 2FSK

C. BPSK

D. DPSK

3. 某系统在 $[0, T_b]$ 内发送 $s_1(t) = 2\cos(800\pi t)$ 或 $s_2(t) = 0$ 。已知 $T_b = 0.2s$, $s_1(t)$ 出现的概率是 0.01。此系统的平均发送功率是(9),平均比特能量是(10)。

(9)(10)

A. 0.004

B. 0.008

C. $0.\overline{02}$

D. 0.04

4. 假设数据独立等概。OOK 已调信号的功率谱密度中包含(11), 其相干解调的载波提取方案可以从(12)中直接用锁相环提取。BPSK 已调信号平方的频谱中包含(13), 提出这个分量后再(14)可以得到相干解调所需的接收载波。

(11)	A. 直流分量	B. 载频分量	C. 时钟分量	D. 2 倍载频分量	
(12)	A. 平方环输出信		B. 科斯塔斯环输出信号		
(12)	C. 压控振荡器输	出信号	D. 接收信号		
(13)	A. 直流分量	B. 载频分量	C. 时钟分量	D. 2 倍载频分量	
(14)	A. 开方	B. 滤波	C. 分频	D. 放大	

5. 下列调制方式中,频带利用率最高的是(15),最低的是(16)。给定 E_b/N_0 的条件下,误符号率最低的是(17),最高的是(18)。

(15)(16)(17)(18) A. 16FSK B. 16QAM C. QPSK D. 8PSK

6. 假设星座点等概出现,给定平均比特能量 $E_b = 1$ 。MASK 星座点间最小距离是(19),正交 MFSK 星座点间最小距离是(20)。

(19)(20) A. $\sqrt{\frac{12 \log_2 M}{M^2 - 1}}$

B. $\sqrt{\frac{12\log_2 M}{M-1}}$

C. $\sqrt{\log_2 M}$

D. $\sqrt{2\log_2 M}$

7. 严格限带时,QPSK 信号的(21)很大,使得发送信号对放大器的(22)失真比较敏感。为此可以改用(23)。

 (21)
 A. 误比特率
 B. 带宽
 C. 包络起伏
 D. 相位模糊

 (22)
 A. 线性
 B. 非线性
 C. 幅频
 D. 相频

不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成 (32) 。	率 <i>P</i> _b 的 符号间						
[25] A. $1/4$ B. $1/2$ C. 1 D. 2 10. 高信噪比条件下,采用格雷码映射的 16 QAM 的误符号率 P_s 与误比特型关系是(26) [26] A. $P_s = P_b$ B. $P_s = \frac{P_b}{4}$ C. $P_s = 4P_b$ D. $P_s = \frac{P_b}{16}$ 11. 某 16 进制调制系统的平均发送功率是 2 瓦,信息速率是 1 Mbit/s,其得隔是 $T_s = (27)$ 微秒,比特间隔是 $T_b = (28)$ 微秒,平均符号能量是 $E_s = (29)$ 微焦平均比特能量是 $E_b = (30)$ 微焦耳。 [27)(28)(29)(30) A. 1 B. 2 C. 4 D. 8 12. 在 M 进制调制中,星座点数加倍则每符号携带的比特数(31)。保持符不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成(32)。 [31) A. 不变 B. 增加一倍 C. 增加 2 比特 D. 增加 1 比 3 C. 3 D. 4 D.	符号间						
10. 高信噪比条件下,采用格雷码映射的 16QAM 的误符号率 P_s 与误比特定关系是(26) (26) A. $P_s = P_b$ B. $P_s = \frac{P_b}{4}$ C. $P_s = 4P_b$ D. $P_s = \frac{P_b}{16}$ 11. 某 16 进制调制系统的平均发送功率是 2 瓦,信息速率是 1Mbit/s,其得隔是 T_s =(27)微秒,比特间隔是 T_b =(28)微秒,平均符号能量是 E_s =(29)微焦平均比特能量是 E_b =(30)微焦耳。 (27)(28)(29)(30) A. 1 B. 2 C. 4 D. 8 12. 在 M 进制调制中,星座点数加倍则每符号携带的比特数(31)。保持符不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成(32)。 (31) A. 不变 B. 增加一倍 C. 增加 2 比特 D. 增加 1 比 (32) A. M +1 B. M -2 C. M -2 D. M -2 L. M -2 D. M -2 L. M -3 L. M -4 L. M	符号间						
关系是(26) (26) A. $P_s = P_b$ B. $P_s = \frac{P_b}{4}$ C. $P_s = 4P_b$ D. $P_s = \frac{P_b}{16}$ 11. 某 16 进制调制系统的平均发送功率是 2 瓦,信息速率是 1Mbit/s,其得隔是 $T_s = (27)$ 微秒,比特间隔是 $T_b = (28)$ 微秒,平均符号能量是 $E_s = (29)$ 微焦平均比特能量是 $E_b = (30)$ 微焦耳。 (27)(28)(29)(30) A. 1 B. 2 C. 4 D. 8 12. 在 M 进制调制中,星座点数加倍则每符号携带的比特数(31)。保持符不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成(32)。 (31) A. 不变 B. 增加一倍 C. 增加 2 比特 D. 增加 1 比 (32) A. $M + 1$ B. $2M$ C. M^2 D. $M + 2$ 13. M 进制数字通信系统每次发送 $s_1(t), s_2(t), \cdots, s_M(t)$ 中的某一个,经过行接收信号为 $r(t)$ 。按(33)准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使后验概率最大	符号间						
11. 某 16 进制调制系统的平均发送功率是 2 瓦,信息速率是 1Mbit/s,其存隔是 $T_s=(27)$ 微秒,比特间隔是 $T_b=(28)$ 微秒,平均符号能量是 $E_s=(29)$ 微焦平均比特能量是 $E_b=(30)$ 微焦耳。 [(27)(28)(29)(30) A. 1 B. 2 C. 4 D. 8 12. 在 M 进制调制中,星座点数加倍则每符号携带的比特数(31)。保持符不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成(32)。 [(31) A. 不变 B. 增加一倍 C. 增加 2 比特 D. 增加 1 比 (32) A. M + 1 B. M C. M D. M + 2 13. M 进制数字通信系统每次发送 $S_1(t)$, $S_2(t)$,, $S_M(t)$ 中的某一个,经过行接收信号为 $S_1(t)$ 。按(33)准则设计的接收机将 $S_2(t)$,, $S_1(t)$, , , , 经过行							
隔是 T_s =(27)微秒,比特间隔是 T_b =(28)微秒,平均符号能量是 E_s =(29)微焦平均比特能量是 E_b =(30)微焦耳。 (27)(28)(29)(30) A. 1 B. 2 C. 4 D. 8 12. 在 M 进制调制中,星座点数加倍则每符号携带的比特数(31)。保持符不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成(32)。 (31) A. 不变 B. 增加一倍 C. 增加 2 比特 D. 增加 1 比 (32) A. M +1 B. $2M$ C. M^2 D. M +2 13. M 进制数字通信系统每次发送 $s_1(t), s_2(t), \cdots, s_M(t)$ 中的某一个,经过行接收信号为 $r(t)$ 。按(33)准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使后验概率最为							
12. 在 M 进制调制中,星座点数加倍则每符号携带的比特数(31)。保持符不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成(32)。 (31) A. 不变 B. 增加一倍 C. 增加 2 比特 D. 增加 1 比 (32) A. $M+1$ B. $2M$ C. M^2 D. $M+2$ 13. M 进制数字通信系统每次发送 $s_1(t), s_2(t), \cdots, s_M(t)$ 中的某一个,经过行接收信号为 $r(t)$ 。按(33)准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使后验概率最为							
不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成 (32) 。							
[32] A. $M+1$ B. $2M$ C. M^2 D. $M+2$ 13. M 进制数字通信系统每次发送 $s_1(t), s_2(t), \cdots, s_M(t)$ 中的某一个,经过作接收信号为 $r(t)$ 。按 <u>(33)</u> 准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使后验概率最为	12. 在 M 进制调制中,星座点数加倍则每符号携带的比特数(31)。保持符号速率不变,如欲传输速率加倍则需进制数变成(32)。						
13. M 进制数字通信系统每次发送 $s_1(t)$, $s_2(t)$,, $s_M(t)$ 中的某一个,经过代接收信号为 $r(t)$ 。按 <u>(33)</u> 准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使后验概率最为	特						
接收信号为 $r(t)$ 。按 (33) 准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使后验概率最大							
	接收信号为 $r(t)$ 。按 (33) 准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使后验概率最大者。按 (34) 准则设计的接收机将 $r(t)$ 判决为能使似然概率最大者。如果发送信号先验等概且信道噪声是加性白高斯噪声,上述准则等价于将 $r(t)$ 判决为 (35) 离 $r(t)$ 最						
(33)(34) A. ML B. MMSE C. MAP D. Max-Lloyd							
(35) A. 汉明距离 B. 欧氏距离 C. 能量 D. 功率							
14. M 进制数字通信系统每次发送 $s_1(t)$, $s_2(t)$, …, $s_M(t)$ 中的某一个。给定一组基函数 $f_1(t)$, $f_2(t)$, …, $f_N(t)$,若每个基函数的能量(36),不同基函数(37),且 $s_1(t)$, $s_2(t)$, …, $s_M(t)$ 中的每一个都可以表示成 $f_1(t)$, $f_2(t)$, …, $f_N(t)$ 的(38),则称 $f_1(t)$, $f_2(t)$, …, $f_N(t)$ 为完备的归一化正交基函数。							
	则你						
(36) A. 都是 1 B. 是常数 C. 互不相同 D. 是无穷 (37) A. 维性天子 D. 瓦不相同 C. 维比玉芬 D. 形化机							
(37) A. 线性无关 B. 互不相同 C. 彼此正交 D. 形状相 (38) A. 线性组合 B. 非线性组合 C. 和 D. 积	扩						
	扩						

B. 8PSK

C. 16QAM

D. OQPSK

(23)

A. DPSK

15. 对信号x(t)按速率 $f_s = 1/T_s$ 进行理想采样后得到的信号 $x_s(t)$ 的表达式为 $x_s(t)=(39)$ 。若x(t)的傅氏变换为X(f),则 $x_s(t)$ 的傅氏变换是 $X_s(f)=(40)$ 。若x(t)是最高频率为 11kHz、带宽为 5kHz 的带通信号,能使理想采样后频谱不交叠的最低采样频率是(41)kHz。

(39)	A. $\sum_{n=-\infty}^{\infty} x(nT_{s}) \delta \left(t - \frac{1}{2}\right)$	$-\frac{n}{T_{\rm s}}$	B. $\sum_{n=-\infty}^{\infty} x(nT_{s}) \delta(t-nT_{s})$		
	$C. \sum_{n=-\infty}^{\infty} x(t-nT_{s})$		D. $\sum_{n=-\infty}^{\infty} x(nT_{s})\delta($	(t)	
(40)	A. $\sum_{n=-\infty}^{\infty} X(nf_s) \delta \left(f \right)$	$-\frac{n}{T_{\rm s}}$	B. $f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} X(nf_s) \delta(f - nf_s)$		
(40)	$C. \frac{1}{T_{\rm s}} \sum_{n=-\infty}^{\infty} X(f - nf_{\rm s})$		D. $\frac{1}{T_{\rm s}} \sum_{n=-\infty}^{\infty} X(f - nT_{\rm s})$		
(41)	A. 5	B. 10	C. 11	D. 22	

16.若 16QAM 系统的滚降系数为 1,数据速率为 1Mbit/s,则发送信号的带宽是 (42)MHz,频带利用率是(43)bit/s/Hz。

(42)(43) A. 1/2 B. 1 C. 2 D. 4	(42)(43) A. 1/2	2 B. 1	C. 2	D. 4	
--	-----------------	--------	------	------	--

17.某 A 律十三折线 PCM 编码器的设计输入范围是[-5,+5]V,若采样值为 x = +1.2V,编码器的输出码组是(44),解码器输出的量化电平是(45)。

(44)	A. 11011110	B. 11101110	C. 11101110	D. 01011111
(45)	A. 635/512	B. 155/128	C. 75/64	D. 305/256

18.量化信噪比与量化输入的概率分布以及量化器的设计有关,能使量化信噪比最大的量化设计应使量化电平位于每个量化区间的(46),使量化边界处于相邻两个量化电平的(47)。如果量化输入服从(48)分布,最优的设计是(49)量化,其量化信噪比是量化(50)的平方。

(46) (47)	A. 中点	B. 概率质心	C. 左侧	D. 右侧
(48) (49)	A. 高斯	B. 均匀	C. 瑞利	D. 指数
(50)	A. 误差	B. 比特数	C. 边界数	D. 电平数

19. 某分组码的全部码字是 0000000、0101110、1011100、1111111,所有码字中的最大码重是(51),最小汉明距离是(52)。该码用于纠错时可以保证纠正(53)位错。

(51) (52) (53)	A. 1	B. 3	C. 4	D. 7
(-) (-) ()		_		

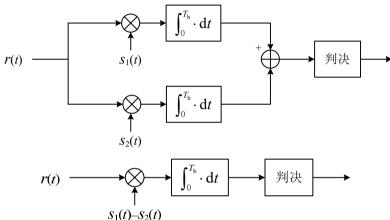
20.某线性分组码的生成矩阵 G 有 3 行 7 列,其监督矩阵 H 有(54)行 7 列。该码的编码率是(55)。

(54)	A. 1	B. 3	C. 4	D. 7
(55)	A. 1/7	B. 3/7	C. 4/7	D. 1

- 二. 某二进制调制系统在 $[0,T_b]$ 内等概发送 $s_1(t) = \cos \frac{20\pi t}{T_b}$ 和 $s_2(t) = \cos \frac{21\pi t}{T_b}$ 之一。发送信号叠加了双边功率谱密度为 $N_0/2$ 的白高斯噪声后到达接收端。
- (1)画出最佳接收框图;
- (2)推导出该系统的误比特率;
- (3)若将 $s_2(t)$ 变成 $s_2(t) = \cos\frac{83\pi t}{4T_b}$,其他保持不变,问 $s_1(t)$ 与 $s_2(t)$ 是否仍然正交? $s_1(t)$ 与 $s_2(t)$ 之间的欧氏距离是变大还是变小?误比特率是变大还是变小?

参考答案:

(1) 有多种等价形式,例如下面两个。其他:用匹配滤波、先相干解调再基带积分或者匹配滤波等。



(2)推导方法可以有很多种。以上面第 1 个图为例: $s_1(t) = \cos \frac{20\pi t}{T_b}$ 和 $s_2(t) = \cos \frac{21\pi t}{T_b}$ 的频差是 $\frac{1}{2T_b}$,两路正交。判决器输入端的信号是 $\pm \frac{T_b}{2} + z$ 。噪声z是上下两个支路的噪声之差,两路噪声独立,故 $z \sim \mathcal{N}\left(0, \frac{N_0 T_b}{2}\right)$ 。根据对称性,最佳判决门限是 0。发送 $s_1(t)$ 而错的概率是 $\Pr\left\{\frac{T_b}{2} + z < 0\right\} = \Pr\left\{z < -\frac{T_b}{2}\right\} = \frac{1}{2} \operatorname{erfc}\left(\sqrt{\frac{T_b}{4N_0}}\right)$ 。根据对称性,系统的误比特率是 $\frac{1}{2}\operatorname{erfc}\left(\sqrt{\frac{T_b}{4N_0}}\right)$ 。

(3)此时频差是 $\frac{3}{8T_b}$,比正交所需的最小频差 $\frac{1}{2T_b}$ 小,所以不正交。或者

$$\int_{0}^{T_{b}} s_{1}(t) s_{2}(t) dt = \frac{1}{2} \int_{0}^{T_{b}} \left[\cos \frac{3\pi t}{4T_{b}} + \cos \frac{163\pi t}{4T_{b}} \right] dt \approx \frac{1}{2} \int_{0}^{T_{b}} \cos \frac{3\pi t}{4T_{b}} dt = \frac{2T_{b}}{3\pi} \sin \frac{3\pi}{4} > 0 , \quad \text{$\vec{\Lambda}$}$$

$$\overrightarrow{\text{IE}} \overleftarrow{\Sigma}$$

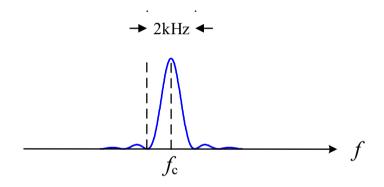
距离平方是 $\int_0^{T_b} \left[s_1(t) - s_2(t) \right]^2 dt = \int_0^{T_b} s_1^2(t) dt + \int_0^{T_b} s_2^2(t) dt - 2 \int_0^{T_b} s_1(t) s_2(t) dt$,小于正交时的 $\int_0^{T_b} \left[s_1(t) - s_2(t) \right]^2 dt = \int_0^{T_b} s_1^2(t) dt + \int_0^{T_b} s_2^2(t) dt$,距离变小

因为距离。	变小,所以误比特率变力	た。	
	过相关系数来得到结果: 比特率变大、距离变小。	: 频差比最小正交所需频差更小时,	相关系数

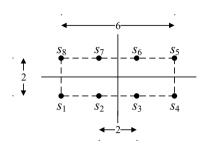
- 三. 设 $b_1(t)$, $b_2(t)$, $b_3(t)$ 是三个速率同为 1000bit/s 且数据独立的双极性 NRZ 信号。令 $x_1(t) = b_1(t)\cos 2\pi f_c t$ 、 $x_2(t) = b_2(t)\sin 2\pi f_c t$ 、 $x_3(t) = b_3(t)\cos 2\pi f_c t$ 。假设所有二进制数据独立等概, f_c 充分大。试问
- (1) $x_1(t)$ 、 $x_1(t) + x_2(t)$ 、 $2x_1(t) + x_3(t)$ 分别是什么调制?
- (2) 分别写出这三种调制方式的主瓣带宽、按主瓣带宽算的频带利用率(bit/s/Hz);
- (3) 画出 $x_1(t)$ 的单边功率谱密度图(标出频率值)。

参考答案

- (1)BPSK、QPSK、4ASK
- (2)主瓣带宽都是 2kHz, 频带利用率分别是 0.5、1、1bit/s/Hz
- (3)功率谱密度形状相同,图如下



四. 某 8 进制调制在归一化正交基下的星座图如下所示。假设各星座点等概出现,信道中加性白高斯噪声的双边功率谱密度是 $\frac{N_0}{2} = \frac{1}{2}$ 。

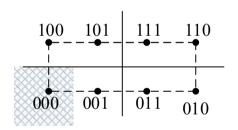


- (1) 求平均符号能量 E_s 、最小星座点距离 d_{min} ,并标出 s_1 的最佳判决域;
- (2) 按格雷码映射规则标注出各星座点所携带的比特;
- (3) 求发送 s_1 条件下误判为 s_2, s_3, s_4 之一的总概率 $P\{s_2, s_3, s_4 | s_1\}$ 。

参考答案:

$$E_{\rm s} = \frac{(3^2+1^2)+(1^2+1^2)}{2} = 6$$
, $d_{\rm min} = 2$.

判决域及格雷映射:



发送 s_1 条件下误判为 s_2 , s_3 , s_4 之一的概率就是水平方向噪声分量大于 1 且垂直方向噪声分量小于 1 的概率,为P $\{s_2,s_3,s_4|s_1\}=\frac{1}{2}\mathrm{erfc}(1)\times\left\{1-\frac{1}{2}\mathrm{erfc}(1)\right\}$

五、某二电平量化器的输入范围是 $(0,\infty)$,输入输出关系是

$$y = \begin{cases} \frac{e-2}{e-1}, & 0 \le x < 1\\ 2, & 1 \le x < \infty \end{cases}$$

若输入x的概率密度函数为 $p(x) = e^{-x}$, 试求

- (1)量化输入信号的均值E[x]及功率 $S = E[x^2]$;
- (2)量化输出信号y的各可能取值的出现概率、均值E[y]及功率 $S_q = E[y^2]$;
- (3)证明本题条件下 $E[xy] = S_q$;
- (4)写出量化噪声功率 $N_q = E[(y-x)^2]$ 与 $S \times S_q$ 的关系。

参考答案

$$E[x] = \int_{0}^{\infty} x \cdot e^{-x} dx = -\int_{0}^{\infty} x de^{-x} = -\left[xe^{-x}\right]_{0}^{\infty} + \int_{0}^{\infty} e^{-x} dx = \int_{0}^{\infty} e^{-x} dx = \left[-e^{-x}\right]_{0}^{\infty} = 1$$

$$E[x^{2}] = \int_{0}^{\infty} x^{2} \cdot e^{-x} dx = -\int_{0}^{\infty} x^{2} de^{-x} = -\left[x^{2}e^{-x}\right]_{0}^{\infty} + 2\int_{0}^{\infty} xe^{-x} dx = 2$$

$$Pr\left\{y = \frac{e-2}{e-1}\right\} = \int_{0}^{1} e^{-x} dx = 1 - \frac{1}{e} \quad , \quad Pr\left\{y = 2\right\} = \frac{1}{e}$$

$$E[y] = \frac{e-2}{e-1} \times \frac{e-1}{e} + 2\frac{1}{e} = 1$$

$$E[y^{2}] = \left(\frac{e-2}{e-1}\right)^{2} \times \frac{e-1}{e} + 4 \times \frac{1}{e} = \frac{\left(e-2\right)^{2}}{e-1} \times \frac{1}{e} + \frac{4}{e} = \frac{e}{e-1}$$

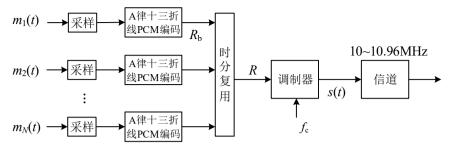
$$E[xy] = \int_{0}^{\infty} xy \cdot e^{-x} dx = \frac{e-2}{e-1} \int_{0}^{1} x \cdot e^{-x} dx + 2 \int_{1}^{\infty} x \cdot e^{-x} dx$$

$$= \frac{e-2}{e-1} \int_{0}^{\infty} x \cdot e^{-x} dx + \left(2 - \frac{e-2}{e-1}\right) \int_{1}^{\infty} x \cdot e^{-x} dx$$

$$= \frac{e-2}{e-1} + \frac{e}{e-1} \int_{1}^{\infty} x \cdot e^{-x} dx = \frac{e-2}{e-1} + \frac{e}{e-1} \times \frac{2}{e} = \frac{e}{e-1} = S_{q}$$

$$N_{q} = E[(x-y)^{2}] = S + S_{q} - 2S_{q} = S - S_{q}$$

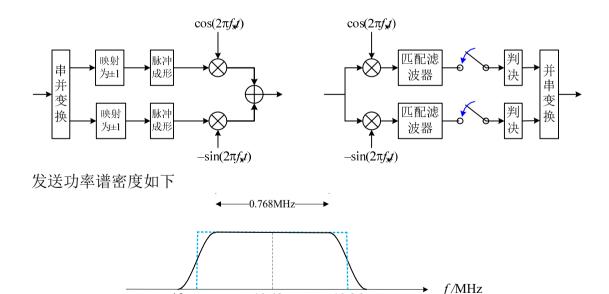
六. 有N个带宽均为 4kHz 的模拟基带信号 $m_1(t)$, $m_2(t)$, …, $m_N(t)$ 分别经过奈奎 斯特速率采样、A 律十三折线 PCM 编码后时分复用为一路速率为R的二进制数据。然后经过数字调制后传输。已知信道带宽限制在 10MHz~10.96MHz 范围内。



- (1) 若N = 24,试写出每路量化编码的输出速率 R_b 、时分复用后的总速率R, 并设计调制器和解调器(给出载频、进制数、符号速率、滚降系数的数值,给出调制名称,画出调制、解调框图),画出发送功率谱密度图:
- (2) 将(1)中的进制数提高一倍,其他保持不变,N可提高至多少?

参考答案

(1) $R_{\rm b}=8\times 8=64 {\rm kbit/s}$ 。 $R=24 R_{\rm b}=1536 {\rm kbit/s}$ 。 载频 $f_{\rm c}=10.48 {\rm MHz}$,进制数M=4, $R_{\rm s}=768 {\rm kBaud}$,滚降系数=0.25。设计为 QPSK,调制解调框图如下:



(2)从四进制变成八进制后,传输系统的比特速率可提高 50%, 因此N可提高至 36。

10.96

10.48

10