

2021-2022-1 通信原理 A 卷答案

1. (1) 码元速率 $R_B = 1/T_B = 10^4 \text{ Baud}$ (2 分)

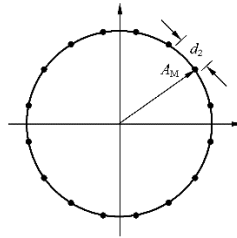
信息速率 $R_b = R_B \log_2 16 = 4 \times 10^4 \text{ b/s}$ (2 分)

- (2) 总信息量 $I = R_b \cdot t = 4 \times 10^4 \times 10 \times 60 = 24 \text{ Mb/s}$ (2 分)

总码元数 $N = R_B \cdot t = 10^4 \times 10 \times 60 = 6 \times 10^6$,

误码率 $P_e = \frac{N_e}{N} = \frac{10}{6 \times 10^6} \approx 1.67 \times 10^{-6}$ (2 分)

- (3) 16PSK 星座图如下: (2 分)



2.

AMI 码	+1	0	-1	0	0	0	+1	-1	0	0	+1	-1	+1	0
译码	1	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1	1	1	0

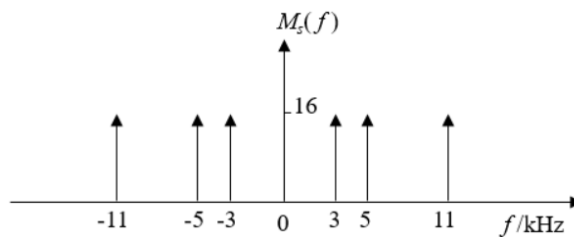
HDB3 码	+1	0	-1	0	0	0	-1	+1	0	0	+1	-1	+1	0
译码	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0

3. (1) 抽样速率满足的条件: $f_s \geq 2f_H = 6 \text{ kHz}$ (2 分)

- (2) 原信号频谱 $M(f) = 2[\delta(f-3) + \delta(f+3)]$

抽样信号频谱为 $M_s(f) = f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} M(f - nf_s) = 8 \sum_{n=-\infty}^{\infty} M(f - 8n)$

频谱图如下: (2 分)



$$(3) I_s = \frac{-1.5}{4} \times 2048\Delta = -768\Delta$$

因为 I_s 为负，所以极性码 $C_1 = 0$ ；

因为 $512 < |I_s| < 1024$ ，所以段落码 $C_2C_3C_4 = 110$ ；

因为 $(768-512)/32=8$ ，所以段内码 $C_5C_6C_7C_8 = 1000$ ；

所以，编码器输出码组为 01101000。 (2 分)

编码电平为 $I_c = -(512 + 8 \times 32) = -768\Delta$

译码电平为 $I_D = I_c - \Delta V_i / 2 = -768 - 32/2 = -784\Delta$ (1 分)

译码后的量化误差为 $I_s - I_D = 784\Delta - 768\Delta = 16\Delta$ (1 分)

4. (1) 信息速率 $R_b = f_s \cdot N = 60000 \times 1 = 60 \text{ kb/s}$ (2 分)

(2) 由不过载条件 $\left| \frac{dm(t)}{dt} \right|_{\max} \leq \sigma \cdot f_s$ 可得，应满足 $\sigma \geq \frac{A\omega_k}{f_s} = 0.314V$

因此， $\sigma=0.1V$ 时，会发生过载失真。 (2 分)

(3) 矩形脉冲宽度 $\tau = \frac{1}{2}T_b$ ，故带宽 $B = \frac{1}{\tau} = 2R_b = 120 \text{ kHz}$ (2 分)

5. (1) 最高码元速率 $R_{B\max} = 2f_N = \frac{2}{1+\alpha}B = \frac{2}{1.2} \times 6k = 10^4 \text{ Baud}$ (2 分)

(2) $R_B = \frac{R_b}{\log_2 M} = \frac{15k}{2} = 7.5 \times 10^3 \text{ Baud}$

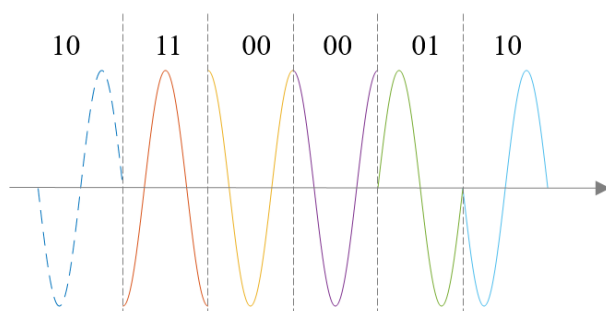
与 $R_{B\max}$ 不是整数关系，故 有码间串扰 (3 分)

(3) $R_B = \frac{1}{T_B} = \frac{1}{0.2 \times 10^{-3}} = 5 \times 10^3 \text{ Baud}$

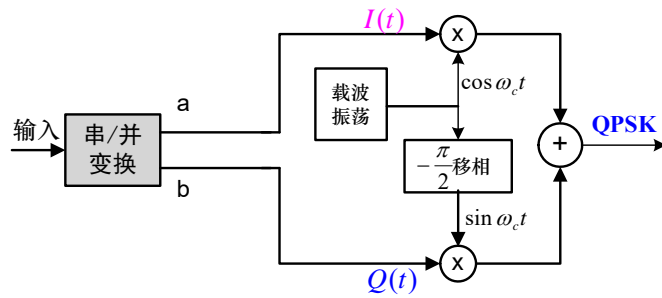
与 $R_{B\max}$ 是整数倍关系，故 没有码间串扰 (3 分)

6. (1) 码元速率 $R_B = \frac{R_b}{\log_2 M} = \frac{128}{2} = 64k\text{Baud}$ (2 分)

(2) 信号波形： (2 分)



调制框图： (2 分)

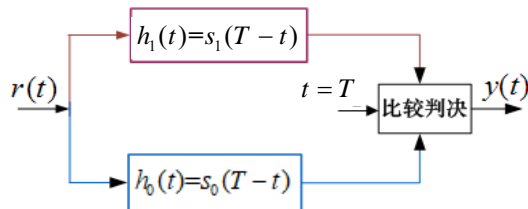


(3) 带宽 $B = (1 + \alpha) R_B = 1.5 \times 64k = 96k\text{Baud}$ (2 分)

频带利用率 $\eta = \frac{R_b}{B} = \frac{128}{96} = 1.33b/s/Hz$ (2 分)

7. (1) 带宽 $B = 2R_B = \frac{2}{T}$ (2 分)

(2) 最佳匹配滤波器的接收机原理图如下



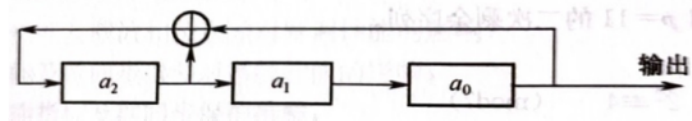
(4 分)

$$(3) E_b = \int_0^T s_1^2(t) dt = \int_0^T s_2^2(t) dt = \frac{A^2 T}{2}$$

$$\rho = \frac{\int_0^T s_1(t) s_2(t) dt}{E_b} = -1$$

最小误码率为 $P_e = \frac{1}{2} \text{erfc} \left(\sqrt{\frac{E_b(1-\rho)}{2n_0}} \right) = \frac{1}{2} \text{erfc} \left(\sqrt{\frac{A^2 T}{2n_0}} \right)$ (6 分)

8. (1) (3 分)



(2) (2 分) 级数为 $n = 3$, 故周期为 $m = 2^n - 1 = 7$

(2 分) 一个周期的序列: 1110100

a_2	a_1	a_0	输出
1	1	1	
0	1	1	1
1	0	1	1
0	1	0	1
0	0	1	0
1	0	0	1
1	1	0	0
1	1	1	0

(3) 总游程数为 $2^{n-1} = 4$

长度为 1 的游程数占 $\frac{1}{2}$, 故有 2 个 (1 分)

长度为 2 的游程数占 $\frac{1}{2^2}$, 故有 1 个 (1 分)

长度为 3 的游程数: 即连 1 游程, 有 1 个 (1 分)

9. (1) $R_b = 1/T_b = 2 \times 10^3 \text{ Baud}$ 且由于 $R_b = NR_b \log_2 M$

故 $M = 2^{R_b/NR_b} = 2^{(512 \times 10^3)/(128 \times 2 \times 10^3)} = 4$, 即采用 QPSK (或 4PSK) (3 分)

(2) $B = (N+1)R_b = 129 \times 2 \times 10^3 = 258 \times 10^3 \text{ Hz}$

$\eta = \frac{R_b}{B} = \frac{512 \times 10^3}{258 \times 10^3} = 1.98 \text{ bit/s/Hz}$ (3 分)

10. (1) $R_{b1} = f_s \times N = 8k \times 8 = 64k \text{ b/s}$ (2 分)

(2) T 路信号的码元速率 $R_b = \frac{R_{b1}}{\log_2 M} = \frac{TR_{b1}}{\log_2 M} = T \cdot 16k \text{ Baud}$

占用带宽 $B' = 2R_b = T \cdot 32k \text{ Hz}$

由 $B' \leq B$, 得 $T \leq \frac{B}{B_1} = \frac{288 \times 10^3}{32 \times 10^3} = 9$, 即最多 9 路 (4 分)

(3) T 路信号的码元速率 $R_b = \frac{R_{b1}}{\log_2 M} = \frac{TR_{b1} \times n/k}{\log_2 M} = \frac{T \times 64k \times 12/8}{\log_2 16} = T \cdot 24k \text{ Baud}$

占用带宽 $B' = (1+\alpha)R_b = T \cdot 36k \text{ Hz}$

$T \leq \frac{B}{B_1} = \frac{288 \times 10^3}{36 \times 10^3} = 8$, 最多 8 路 (4 分)

11. (1) 典型生成矩阵为

$$G' = \left[\begin{array}{cccc|cccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

典型监督矩阵为

$$H = \left[\begin{array}{cccc|cccc} 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right] \quad (4 \text{ 分})$$

$n=8, k=4$ (2 分)

(2) (1111)对应的系统码组: $A = [1 \ 1 \ 1 \ 1] \cdot G' = [1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1]$ (3 分)

(3) 校正子 $S = R \cdot H^T = [0 \ 1 \ 0 \ 0]$, S 不为 0, 故接收码组 R 为错误码组。 (3 分)