通信原理(甲)2021-B 卷参考答案

1、 第一题

(1) 根据最小量化单位 $\Delta = \text{ImV}$,

把 PCM 编码器输入样值化为量化单位,

$$I_s = \frac{785 \text{mV}}{1 \text{mV}} = 785 \Delta$$

编码过程如下:

极性码 C_1 =1; 段落码为 $C_2C_3C_4$ =110; 段内码为 $C_5C_6C_7C_8$ =1000; **输出码组为** $C_1C_2C_3C_4C_5C_6C_7C_8$ =11101000。(4分)

(2) 根据收到的码组 $C_1C_2C_3C_4C_5C_6C_7C_8 = 01101000$,

由极性码C₁=0,可得输出电压是负值(-);

由段落码 $C_2C_3C_4=110$,可得输出电压范围在[512 Δ ,1024 Δ]区间;

由段内码为 $C_5C_6C_7C_8=1000$,可得输出电压在第 9 个量化区间,

所以,译码器输出电压为-
$$\left(512+8\times32+\frac{32}{2}\right)\Delta = -784\text{mV}$$
。(2分)

2、 第二题

(1) 系统的码元速率 $R_{\rm B} = \frac{1}{833 \times 10^{-6}} \approx 1200 \, {\rm Baud}$; (2分) 信息速率为 $R_{\rm b} = R_{\rm B} \log_2 M \approx 1200 \times \log_2 4 = 2400 \, b/s$; (2分)

(2) 误码率为
$$P_e = \frac{6}{1200 \times 3600} \approx 1.39 \times 10^{-6}$$
; (2分) 误信率为 $P_b = \frac{6}{2400 \times 3600} \approx 6.95 \times 10^{-7}$ 。 (2分)

3、 第三题

(1) 为保证不发生过载,输入信号的最大斜率不超过译码器的最大斜率,输入信号的斜率为

$$\frac{\mathrm{d}m(t)}{\mathrm{d}t} = -2\pi f A \sin 2\pi f t$$
,可得输入信号的最大斜率为 $2\pi f A$,

为保证不发生过载,需要满足 $2\pi fA \le \sigma f_s$,则可得

$$A \leq \frac{\sigma f_s}{2\pi f}$$

最大振幅值为 $\frac{\sigma f_s}{2\pi f}$ 。(4分)

(2) 最小的编码电平为 $\frac{\sigma}{2}$ =0.05V,

编码范围为
$$\left[\frac{\sigma}{2},\frac{\sigma f_s}{2\pi f}\right] \approx \left[0.05\text{V},0.17\text{V}\right]$$
。(4 分)

4、 第四题

码元周期为
$$T_B = \frac{1}{8 \times 10^3 \times 8 \times 32}$$
s,

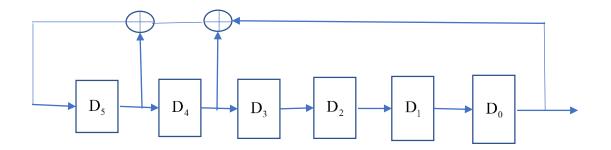
第一谱零点带宽为
$$f_B = \frac{1}{T_B} = 8 \times 10^3 \times 8 \times 32 = 2.048 \times 10^6 \text{ Hz}$$
; (4分)

奈奎斯特带宽为
$$f_{N} = \frac{1}{2T_{B}} = 1.024 \times 10^{6} \,\mathrm{Hz}$$
。(4分)

5、 第五题

特征多项式系数(107)8转为二进制1000111,

- (1) 特征多项式为 $f(x)=x^6+x^2+x+1$; (2分)
- (2) **(2分)**



- (3) 初始状态为111111,则末级输出为1111111。。。。。。(2分)
- (4)输出序列不是 m 序列, 因为输出序列的周期不是 26-1=63。(2分)

6、第六题

二进制码 1 0 0 0 0 0 0 0 1 1 0 1 1

AMI
$$(-1) + 1 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ -1 + 1 \ 0 \ -1 + 1$$
 (2 $\%$)

HDB3 +V
$$-1$$
 0 0 0 -V +B 0 0 +V -1 +1 0 -1 +1 (2 分)

7、第七题

信 号 $m(t) = 2\cos 400\pi t + 6\cos 40\pi t$ 的 傅 里 叶 变 换 为 $M(f) = \left[\delta(f-200) + \delta(f+200) + 3\delta(f-20) + 3\delta(f+20)\right],$

抽 样 函 数 $\delta_T(t) = \sum_{n=-\infty}^{+\infty} \delta(t-nT_s)$ 的 傅 里 叶 变 换 为

$$\Delta(f) = f_s \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(f - nf_s) = 500 \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(f - 500n),$$

低通滤波器
$$H(f) = \begin{cases} \frac{1}{500}, ||f|| \le 400\\ 0, 其他 \end{cases}$$

此系统输出信号的频域表示

$$M_{s}(f) = M(f) * \Delta(f) * H(f)$$

$$= H(f) * M(f) * f_{s} \sum_{n=-\infty}^{\infty} \delta(f - nf_{s})$$

$$= H(f) * f_{s} \sum_{n=-\infty}^{\infty} M(f - nf_{s})$$

$$= [3\delta(f - 20) + 3\delta(f + 20) + \delta(f - 200) + \delta(f + 200) + \delta(f - 300) + \delta(f + 300)]$$

$$(2 \frac{f_{s}}{2})$$

- (1) 所以,低通滤波器输出的频率成分为 20Hz, 200Hz, 300Hz; (2分)
- (1) 对 $M_s(f)$ 进行傅里叶反变换,可得此系统输出信号的时域表示 $m_s(t) = 2\cos 400\pi t + 2\cos 600\pi t + 6\cos 40\pi t$ (4分)

8、第八题

(1) 由每个子信道的码元持续时间为 $T_B = 5 \times 10^{-4} s$

每个子载波的符号速率为
$$R_B = \frac{1}{T_B} = 2000$$
Baud, (1分)

每个子载波的比特速率为 $R_b = R_B \log_2 M = R_B \log_2 16 = 8000 \ b/s$; (1分)

(2) 子载波个数为
$$N = \frac{1.024Mb/s}{R_b} = \frac{1.024Mb/s}{8000b/s} = 128;$$
 (2分)

(2) 此 OFDM 系统占用频带
$$B_{OFDM} = \frac{N+1}{T_{\scriptscriptstyle R}} = 129 \times 2000 = 258 \text{kHz}$$
; (2分)

(3) 此 OFDM 系统频带利用率
$$\eta_{OFDM} = \frac{1.024 Mb/s}{B_{OFDM}} \approx 3.97 \ b/s/Hz$$
。(2分)

9、第九题

信源信息经过线性分组编码(8,4)后,传信率转化为 R_b = 200kb/s (2分),采用 QPSK 调制后,传输码率为 R_B = 100kBaud,可知奈奎斯特带宽 $f_N = \frac{R_B}{2}$ = 50kHz (2分),

- (1) 采用升余弦滚降滤波器后,占用的基带带宽为 $(1+\alpha)f_N = 1.25 \times 50 \text{kHz} = 62.5 \text{kHz};$ (2分)
- (2) 占用的频带带宽为 $2\times(1+\alpha)f_N=125$ kHz。(2分)

10、第十题

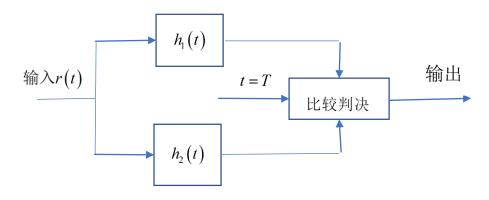
- (1)图(a)的奈奎斯特带宽为 f_N =1500Hz,可知无码间串扰传输的最大码率(奈奎斯特速率)为 R_N =2 f_N =3000Baud,因为 R_N 不是 2000Baud 的整数倍,所以图(a)的传输特性H(f)不能无码间串扰传输 2000Baud 的码元速率;(3 分)
- (2)图(b)传输特性H(f)的等效奈奎斯特带宽为 $f_N = \frac{1500}{1+\alpha} = 1000$ Hz, 奈奎斯特速率为 $R_N = 2f_N = 2000$ Baud,因为 R_N 是 2000Baud 的整数倍,所以 图(b)的传输特性H(f)可以无码间串扰传输 2000Baud 的码元速率;

(3 分)

(3) 图 (c) 传输特性 H(f) 的等效奈奎斯特带宽为 f_N =1000Hz,奈奎斯特速率为 R_N =2 f_N = 2000Baud,因为 R_N 是 2000Baud 的整数倍,所以图 (c) 的传输特性 H(f) 可以无码间串扰传输 2000Baud 的码元速率。(4 分)

11、第十一题

(1) 匹配滤波器的单位冲激响应分别为, $h_1(t)=s_1(T-t), h_2(t)=s_2(T-t),$ (6分)



(2) 信号 $s_1(t)$ 的能量为 $E[s_1(t)] = \int_0^T s_1(t)s_1(t)dt = A^2T$,信号 $s_2(t)$ 的能量为 $E[s_2(t)] = \int_0^T s_2(t)s_2(t)dt = A^2T$,则等概率发送信号的平均能量为 $E_b = A^2T$,

相关系数
$$\rho = \frac{\int_0^T s_1(t)s_2(t)dt}{\sqrt{E[s_1(t)]E[s_2(t)]}} = 0$$
,

最小误码率为
$$P_e = \frac{1}{2}erfc\left[\sqrt{\frac{E_b(1-\rho)}{2N_0}}\right] = \frac{1}{2}erfc\left[\sqrt{\frac{A^2T}{2N_0}}\right]$$
。(4分)

12、第十二题

(1) (n,k) = (6,3), (2分)

生成矩阵为
$$G = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$
 (2分)

(2) 假设 $a_5a_4a_3$ 为信息位, $a_2a_1a_0$ 为监督位,监督关系式可有 $[a_2a_1a_0]=H[a_5a_4a_3]$ 得到,

监督位的关系式为
$$\begin{cases} a_2 = a_5 \oplus a_4 \\ a_1 = a_4 \oplus a_3 \\ a_0 = a_5 \oplus a_3 \end{cases}$$
 (2分)

由 $[a_5a_4a_3a_2a_1a_0]=[a_5a_4a_3]G$,可得所有码字

 $a_5 a_4 a_3 \rightarrow a_5 a_4 a_3 a_2 a_1 a_0$

 $000 \rightarrow 000000$

 $001 \rightarrow 001011$

 $010 \rightarrow 010110$

 $011 \rightarrow 011101$

 $100 \rightarrow 100101$

 $101 \rightarrow 101110$

 $110 \rightarrow 110011$

 $111 \rightarrow 111000$

(2分)

(3) 线性分组码的最小距离为码的最小重量(全"0"码除外),因此最小码距为 $d_0 = 3$,(2分)

根据 $d_0 \ge 2t+1$, 纠错能力 t=1。(2分)