

1-2

(1) 对于 M 个以概率 $P(x_i)$ 出现的符号 x_i , 其平均信息量为

$$H(x) = -\sum_{i=1}^M P(x_i) \log_2 P(x_i)$$

等概时有最大平均信息量

$$H(x) = \log_2 M$$

因此第 (1) 问中的平均信息量为

$$H = -\frac{1}{4} \log_2 \frac{1}{4} - \frac{1}{8} \log_2 \frac{1}{8} - \frac{1}{8} \log_2 \frac{1}{8} - \frac{3}{16} \log_2 \frac{3}{16} - \frac{5}{16} \log_2 \frac{5}{16}$$
$$\approx 2.23(\text{bit / 符号})$$

(2) 等概时每个符号的平均信息量为

$$H = \log_2 M = \log_2 5 \approx 2.32(\text{bit / 符号})$$

1-4

(1) 每个字母包含 2 个二进制脉冲, 每个脉冲宽度为 5ms, 因此每个字母的持续时间 (码元宽度) $T=2 \times 5=10\text{ms}$, 这样字母的传输速率 (码元速率) 为

$$R_B = \frac{1}{T} = \frac{1}{10 \times 10^{-3}} = 100(\text{Baud})$$

当字母等概出现时, 每个字母所含的平均信息量为

$$H = \log_2 4 = 2(\text{bit / 符号})$$

平均信息速率为

$$R_b = R_B \cdot H = 100 \times 2 = 200(\text{bit / s})$$

(2) 此时每个字母所含的平均信息量为

$$H = -\frac{1}{5} \log_2 \frac{1}{5} - \frac{1}{4} \log_2 \frac{1}{4} - \frac{1}{4} \log_2 \frac{1}{4} - \frac{3}{10} \log_2 \frac{3}{10}$$
$$\approx 1.985(\text{bit / 符号})$$

平均信息速率为

$$R_b = R_B \cdot H = 100 \times 1.985 = 198.5(\text{bit / s})$$

1-8

(1) 每个符号的平均信息量为 $H=2.23(\text{bit/符号})$, 码元速率为 $R_B=1000\text{Baud}$, 则信息速率为

$$R_b = R_B \cdot H = 1000 \times 2.23 = 2230(\text{bit / s})$$

传送 $t=1\text{h}$ (3600s) 的信息量 I 为

$$I = R_b \cdot t = 2230 \times 3600 = 8.028 \times 10^6(\text{bit})$$

(2) 等概时每个符号有最大平均信息量 $H_{\max}=\log_2 5 \approx 2.32(\text{bit/符号})$, 因此传送 1h 能够达到的最大信息量为

$$I_{\max} = (R_B \cdot H_{\max}) \cdot t = 1000 \times 2.32 \times 3600 = 8.352 \times 10^6 \text{ (bit)}$$

1-9

(1) 二进制时

已知码元宽度为 $T=0.5\text{ms}$ ，则码元速率为

$$R_B = \frac{1}{T} = \frac{1}{0.5 \times 10^{-3}} = 2000 \text{ (Baud)}$$

独立等概时，每个二进制码元含有 1bit 信息，信息速率等于码元速率，即

$$R_b = R_B = 2000 \text{ (bit/s)}$$

(2) 四进制时，由于码元宽度不变，码元速率仍为

$$R_B = 2000 \text{ (Baud)}$$

独立等概时，信息速率为

$$R_b = R_B \log_2 M = 2000 \times \log_2 4 = 4000 \text{ (bit/s)}$$

注：码元速率仅与码元宽度有关；

对于独立等概的 M 进制码元，码元速率 R_B 与信息速率 R_b 间的关系为

$$R_b = R_B \log_2 M$$

1-10

四进制数字传输系统的码元速率为

$$R_B = \frac{R_b}{\log_2 M} = \frac{2400}{\log_2 4} = 1200 \text{ (Baud)}$$

0.5h 内接收到的码元总数为 $N = 0.5 \times 3600 \times 1200 = 2.16 \times 10^6$ (个)

已知错误码元数为 $N_e = 216$ (个)

则误码率为

$$P_e = \frac{N_e}{N} = \frac{216}{2.16 \times 10^6} = 10^{-4}$$