

## 信息论与编码（第三章作业）

发布：2020.4.10 提交：2020.4.17

1. 设二元对称信道的传递矩阵为

$$\begin{bmatrix} \frac{2}{3} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} & \frac{2}{3} \end{bmatrix}$$

- (1) 若  $P(0) = 3/4$ ,  $P(1) = 1/4$ , 求  $H(X)$ ,  $H(X/Y)$ ,  $H(Y/X)$  和  $I(X;Y)$ ;  
 (2) 求该信道的信道容量及其达到信道容量时的输入概率分布.

2. 设有一批电阻, 按阻值分 70% 是  $2\text{k}\Omega$ , 30% 是  $5\text{k}\Omega$ ; 按瓦分 64% 是  $0.125\text{W}$ , 其余是  $0.25\text{W}$ . 现已知  $2\text{k}\Omega$  阻值的电阻中 80% 是  $0.125\text{W}$ , 问通过测量阻值可以得到的关于瓦数的平均信息量是多少?

3.  $XY$  为二元随机变量, 已知  $P(XY)$  的概率  $P(00)=P(11)=P(01)=1/3$ , 随机变量  $Z=X\oplus Y$  (其中  $\oplus$  为模二和运算, 即  $0\oplus 0=0$ ;  $1\oplus 0=1$ ;  $0\oplus 1=1$ ;  $1\oplus 1=0$ ). 计算:

- (1)  $H(X)$ ;  $H(Y)$ ;  $H(X|Y)$ ;  $I(X;Y)$ ;  
 (2)  $H(X|Z)$ ;  $H(XYZ)$ .

4. 试求以下各信道矩阵代表的信道的容量:

$$(1) \quad P = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad (2) \quad P = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$(3) \quad P = \begin{bmatrix} \frac{1}{3} & \frac{1}{6} & \frac{1}{3} & \frac{1}{6} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{6} & \frac{1}{3} & \frac{1}{6} \\ \frac{1}{6} & \frac{1}{3} & \frac{1}{6} & \frac{1}{3} \end{bmatrix} \quad (4) \quad P = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{6} \\ \frac{1}{6} & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{6} & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

5. 有一个二元对称信道, 其信道矩阵为

$$\begin{bmatrix} 0.98 & 0.02 \\ 0.02 & 0.98 \end{bmatrix}$$

设该信源以 1500 二元符号/秒的速度传输输入符号。现有一消息序列共有 14000 个二元符号, 并设  $P(0) = P(1) = 1/2$ , 问从消息传输的角度来考虑, 10 秒钟内能否将这消息序列无失真的传递完?

6. 证明对称信道输入符号等概分布时，信道输出符号也是等概分布。

7. Z 信道的信道传递矩阵为  $P = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ \varepsilon & 1-\varepsilon \end{bmatrix}$ ，计算：

(1) 达到信道容量时，输入符号概率分布；

(2) 计算当  $\varepsilon=0.5$  时，信道的信道容量；

(3) 当  $\varepsilon$  趋近 0 时和  $\varepsilon$  趋近 1 时，对应的最佳信道输入分布值。