

1.(每题 4 分, 共 8 分) 选择题 (多选题)

(a) 设  $X, Y, Z$  为离散随机变量,  $U, V$  为连续随机变量, 则以下等式或不等式正确的是 ( )

(A)  $H(g(X)) \leq H(X)$

(B) 若  $X, Y$  独立, 则有  $H(XY) = H(X) + H(Y)$

(C)  $h(U) \geq I(U; V)$

(D)  $I(X; Y|Z) \leq I(X; Y)$

(b) 以下  $D$  元字母表上的码字长度符合即时码要求的是 ( )

(A)  $D = 2, l_i = 2, 3, 3, 4, 4, 4, \dots, \overbrace{i, i, \dots, i}^{i-1}, \dots$

(B)  $D = 2, l_i = 1, 3, 3, 3, 4, 5, 6, 6, 6$

(C)  $D = 3, l_i = 1, 2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 5, 5, 5, 6, 7, 8, 8, 8, 9, 9, 9, 9$

(D)  $D = 4, l_i = 1, 1, 1, 2, 2, 3, 3, 3, 4$

2.(每题 4 分, 共 8 分) 判断题 (若判断为对, 简要说明或证明; 若判断为错, 简要说明或举出反例)

(a) 假设随机变量  $X, Y$  和  $Z, W$  构成如下的马尔科夫链

$$X \rightarrow Y \rightarrow (Z, W), \text{ 即 } p(x, y, z, w) = p(x)p(y|x)p(z, w|y)$$

则有

$$I(X; Z) + I(X; W) \leq I(X; Y) + I(Z; W)$$

(b) 给定一个概率分布  $(p_1, p_2, \dots, p_n)$  和一个整数  $m (0 \leq m \leq n)$ . 定义

$$q_m = 1 - \sum_{i=1}^m p_i, \text{ 则有}$$

$$H(p_1, p_2, \dots, p_n) \leq H(p_1, p_2, \dots, p_m, q_m) + q_m \log(n - m)$$

3.(每题 4 分, 共 16 分) 填空题

(a) 有三个二元离散随机变量  $X, Y, Z$ , 若要使得  $I(X; Y) = 1 \text{ bit}$ ,  $I(X; Y | Z) = 0 \text{ bit}$ , 则  $X, Y, Z$  的联合概率分布为\_\_\_\_\_.

(b) 给定连续随机变量  $X, Y$ , 服从分布  $\mathcal{N}(\mu_x, \mu_y, \sigma_x^2, \sigma_y^2, 0)$ . 设  $U = X + Y$ ,  $V = X - Y$ , 则互信息  $I(U; V) =$ \_\_\_\_\_.

(c) 考虑随机变量  $X$ , 取 6 个值  $\{A, B, C, D, E, F\}$ , 其概率依次为 0.5, 0.25, 0.1, 0.05, 0.05 和 0.05. 构造该随机变量的四元哈夫曼码 (字母表由 4 个元素构成, 例如  $a, b, c, d$ ). 其期望长度为\_\_\_\_\_.

(d) 设一有线电话信道, 带宽限制在  $200 \sim 3600 \text{ Hz}$ , 信噪比为  $\frac{P}{N_0} = 1000$ , 则该信道的信道容量为\_\_\_\_\_.

4.(10 分) 随机变量  $X, Y$  的取值分别为  $x_1, x_2, \dots, x_m$  和  $y_1, y_2, \dots, y_n$ . 设  $Z = X + Y$ .

(1) 如果  $X, Y$  独立, 证明  $H(Y) \leq H(Z)$  和  $H(X) \leq H(Z)$ .

(2) 请给出一个例子, 使得  $H(X) > H(Z)$  且  $H(Y) > H(Z)$ .

(3) 说明在什么条件下, 熵的和等于和的熵, 即  $H(Z) = H(X) + H(Y)$ .

5.(8 分) 一只小鸟在  $3 \times 3 \times 3$  的立方体迷宫中迷失了. 这只鸟在相互邻接的房间之间, 从这个房间穿过墙飞到那个房间的概率是相同的. 例如, 角落边的房间有 3 个出口. 求此随机过程的熵率.

6.(10 分) 考虑哈夫曼编码问题. 假定消息的概率分布以递减的顺序给出

$$p_1 > p_2 > \cdots > p_m.$$

(a) 证明: 对任意的二元哈夫曼码, 如果最可能出现的消息字符的概率  $p_1 > 2/5$ , 则该字符分配的码字长度必为 1.

(b) 对任意的二元哈夫曼码, 如果最可能出现的消息字符的概率  $p_1 < 1/3$ , 则该字符分配的码字长度必超过 1.

7. (12 分) 考虑串联信道和并联信道的信道容量.

(a) 考虑  $n$  个完全相同的独立二元对称信道串联, 如图所示.

$$X_0 \rightarrow \boxed{\text{BSC}} \rightarrow X_1 \rightarrow \cdots \rightarrow X_{n-1} \rightarrow \boxed{\text{BSC}} \rightarrow X_n$$

其中每个信道的原始误差概率为  $p$ , 证明该串联信道等价于一个二元对称信道, 具有误差概率

$$p^* = \frac{1}{2} (1 - (1 - 2p)^n)$$

(b) 已知信道的转移概率矩阵为

$$P = \begin{bmatrix} P_1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & P_2 & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \cdots & 0 & P_N \end{bmatrix}$$

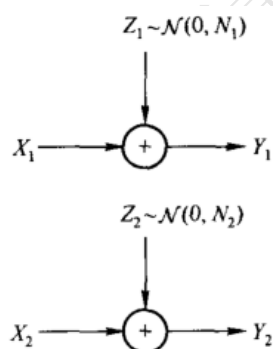
其中  $P_1, P_2, \dots, P_N$  是  $N$  个离散信道的信道矩阵. 令  $C_1, C_2, \dots, C_N$  表示  $N$  个离散信道的容量. 求该信道的容量.

8.(6 分) 分别计算以下分布的微分熵

(a) 拉普拉斯分布  $f(x) = \frac{1}{2}\lambda e^{-\lambda|x|}$

(b)  $Y = X_1 + X_2$ , 其中  $(X_1, X_2) \sim \mathcal{N}(a, b, \sigma_1^2, \sigma_2^2, \rho)$ .

9.(8 分) 考虑并联高斯信道



其中  $Z_1 \sim \mathcal{N}(0, N_1)$  和  $Z_2 \sim \mathcal{N}(0, N_2)$  为独立的高斯噪声. 选取固定的  $\beta_1$  和  $\beta_2$ , 满足  $\beta_1 N_1 > \beta_2 N_2$ . 信道的功率分配约束为  $\beta_1 P_1 + \beta_2 P_2 \leq \beta$ .

(a)  $\beta$  取何值时信道停止单信道角色而开始起到双信道的作用?

(b)  $\beta_1 = 1, \beta_2 = 2, N_1 = 3, N_2 = 2, \beta = 10$ . 求解信道容量.

10.(8 分) 一个三维独立并高斯信源  $(X_1, X_2, X_3)$ , 其中  $X_1, X_2, X_3$  均值都为零, 方差分别是 2、8 和 4. 采用平方误差失真度量,  $D = \sum_{i=1}^3 D_i = \sum_{i=1}^3 (x_i - \hat{x}_i)^2$ , 求该信源的信息率失真函数  $R(D)$ .

11.(6 分) 考虑在集合  $\{1, 2, \dots, m\}$  上均匀分布的信源  $X$ . 若失真度量为汉明失真, 即

$$d(x, \hat{x}) = \begin{cases} 0, & \text{如果 } x = \hat{x} \\ 1, & \text{如果 } x \neq \hat{x} \end{cases}$$

求信源的率失真函数.