- 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 (AB)

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

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

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

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

(b) 以下 D 元字母表上的码字长度符合即时码要求的是 (ACD)

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

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

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

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

- 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

$$X \to Y \to (Z, W), \ \mathbb{H} p(x, y, z, w) = p(x)p(y \mid x)p(z, w \mid y)$$

则有

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

(b) 给定一个概率分布 $(p_1, p_2, ..., p_n)$ 和一个整数 $m(0 \le m \le n)$. 定义 $q_m = 1 - \sum_{i=1}^m p_i$,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 bit, $I(X;Y\mid Z)=0$ 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 $200 \sim 3600 Hz$,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, \ldots, x_m 和 y_1, y_2, \ldots, 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 3×3×3 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.

 $6.(10\ \mathcal{D})$ 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.

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

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

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

(b) 已知信道的转移概率矩阵为

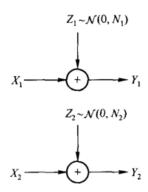
$$P = \begin{bmatrix} P_1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & P_2 & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \cdots & 0 & P_N \end{bmatrix}$$

其中 P_1, P_2, \ldots, P_N 是 N 个离散信道的信道矩阵. 令 C_1, C_2, \ldots, 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 $Z_1 \sim \mathcal{N}\left(0,N_1\right)$ 和 $Z_2 \sim \mathcal{N}\left(0,N_2\right)$ 为独立的高斯噪声. 选取固定的 β_1 和 β_2 , 满足 $\beta_1 N_1 > \beta_2 N_2$. 信道的功率分配约束为 $\beta_1 P_1 + \beta_2 P_2 \leqslant \beta$.

(a)β 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\,

eta)$ 一个三维独立并联高斯信源 (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 $\{1,2,\ldots,m\}$ 上均匀分布的信源 X. 若失真度量为汉明失真,即

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

求信源的率失真函数.