选择题

- 1. 以下关于联合熵的命题 C 恒为真
 - A. $H(X_1, ..., X_n) = H(X_1) + ... + H(X_n)$
 - B. $H(X_1, ..., X_n) \le H(X_1) + \cdots + H(X_n)$
 - C. $H(X_1, ..., X_n) \ge H(X_1) + \cdots + H(X_n)$
 - D. $H(X_1, ..., X_n) \neq H(X_1) + ... + H(X_n)$
- 2. F是一个多对一的函数,则以下为真的是 C
 - A. H(F(X)) = H(X)
 - B. H(F(X)) > H(X)
 - C. H(F(X)) < H(X)
 - D. 都有可能
- 3. X和Y同分布且概率独立,则以下命题 B 恒为真
 - A. H(X,Y,Z) H(X,Y) = H(X,Z) H(X)
 - B. $H(X, Y, Z) H(X, Y) \le H(X, Z) H(X)$
 - C. $H(X, Y, Z) H(X, Y) \ge H(X, Z) H(X)$
 - D. $H(X, Y, Z) H(X, Y) \neq H(X, Z) H(X)$
- 4. 对不同的i, (X_i,Y_i) 之间是概率独立的离散型联合随机变量,概率分布为P(X,Y),P(X)和P(Y)分别为各个 X_i 和 Y_i 的概率分布, $i=1,2,\ldots,n$.根据大数定律,当n趋于无穷大时,随机变量 $\frac{1}{n}\log\frac{P(X_1,\ldots,X_n)P(Y_1,\ldots,Y_n)}{P(X_1,Y_1,\ldots,X_n,Y_n)}$ 的极限是 C
 - A. H(X|Y) H(Y|X)
 - B. H(X|Y) + H(Y|X)
 - C. I(X;Y)
 - D. -I(X;Y)
- 5. 一个二元对称无记忆离散信道的容量为0.8比特,信道编码采用二进制形式,可以表达为16种序列,要使译码的差错概率能够任意地接近于0,信道码字的长度最短不能低于 B
 - A. 4位
 - B. 5位
 - C. 6位
 - D. 7位.

证明题

以下出现的随机变量X、Y和Z都是离散随机变量

1. 请证明关于离散随机变量X的信息熵H(X)是凹函数

解:

$$H(X) = -\sum_{x} p_x \log(p_x)$$

对于任意一个x,一阶导数:

$$\frac{\partial H}{\partial p_x} = -\log(p_x) - 1$$

二阶导数:

$$\frac{\partial^2 H}{\partial p_x \partial p_{x'}} = \begin{cases} -\frac{1}{p_x} & x = x' \\ 0 & x \neq x' \end{cases}$$

H(X)的Hessian矩阵 $\left[\frac{\partial^2 H}{\partial p_x \partial p_{x'}}\right]$ 可以写作:

$$\begin{bmatrix} -\frac{1}{p_{x_1}} & 0 & \cdots & 0\\ 0 & -\frac{1}{p_{x_2}} & \cdots & 0\\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots\\ 0 & 0 & \cdots & -\frac{1}{p_{x_n}} \end{bmatrix}$$

是主对角线元素全为负数的对角矩阵,显然是一个负定矩阵,所以H(X)是关于p的凹函数.

2. 陈述信息处理不等式

解:

有Markov链:

$$X \to Y \to Z$$

则存在不等式关系:

$$I(X;Y) \ge I(X;Z)$$

3. 证明上述的信息处理不等式

解:

Markov链 $X \to Y \to Z$ 的联合概率分布为:

$$p(x, y, z) = p(x)p(y|x)p(z|y)$$

也就是在给定给定Y时,X和Z是条件独立的,即I(X; Z|Y) = 0,因为:

$$p(x, z|y) = p(x, y, z)/p(y) = p(x|y)p(z|y)$$

根据链式法则展开互信息量:

$$I(X; Y, Z) = I(X; Z) + I(X; Y|Z)$$

= $I(X; Y) + I(X; Z|Y)$
= $I(X; Y)$

由于互信息量始终非负 $I(X;Y|Z) \ge 0$

$$I(X;Y) = I(X;Z) + I(X;Y|Z) \ge I(X;Z)$$

4. 规定条件互信息量为I(X;Y|Z): I(X;Y|Z) = H(X|Z) - H(X|Y,Z), 请证明I(X;Y|Z)对于X和Y满足对称性,即I(X;Y|Z) = I(Y;X|Z)

解:

$$\begin{split} I(X;Y|Z) &= H(X|Z) - H(X|Y,Z) \\ &= -\sum_{x,z} p(x,z) \log \frac{p(x,z)}{p(z)} + \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(x,y,z)}{p(y,z)} \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(x,z)p(y,z)}{p(z)p(x,y,z)} \\ &= -\sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log \frac{p(y|z)}{p(y|x,z)} \\ &= -\sum_{y,z} p(y,z) \mathrm{logp}(y|z) + \sum_{x,y,z} p(x,y,z) \log p(y|x,z) \\ &= H(Y|Z) - H(Y|X,Z) \\ &= I(Y;X|Z) \end{split}$$

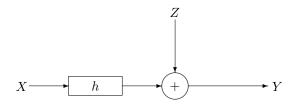
5. 以上符号含义不变请证明I(X; Z|Y) - I(Y; Z|X) = I(X; Z) - I(Y; Z)

解:

$$\begin{split} I(X;Z|Y) - I(Y;Z|X) &= H(Z|Y) - H(Z|X,Y) - (H(Z|X) - H(Z|X,Y)) \\ &= H(Z|Y) - H(Z|X) \\ &= -(H(Z) - H(Z|Y)) + (H(Z) - H(Z|X)) \\ &= I(X;Z) - I(Y;Z) \end{split}$$

计算题

1. 推导高斯信道Y = hX + Z的信道容量表达式. h是已知的信号放大系数(信号增益),X是功率为P的输入信号,Z信号独立的为均值为零方差为 a^2 的高斯噪声.



解: 对于连续随机变量 $X \sim \mathcal{N}(0,\sigma^2)$,即概率密度为表达为 $p(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma}e^{\frac{-x^2}{2\sigma^2}}$,微分熵为

$$\begin{split} h(x) &= -\int_{-\infty}^{\infty} p(x) \ln p(x) \\ &= -\int_{-\infty}^{\infty} p(x) (-\frac{x^2}{2\sigma^2} - \ln \sqrt{2\pi}\sigma) \\ &= \frac{EX^2}{2\sigma^2} + \frac{1}{2} \ln 2\pi\sigma^2 \\ &= \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \ln 2\pi\sigma^2 \\ &= \frac{1}{2} \ln 2\pi e\sigma^2 \qquad$$
改变对数底数,写作 $\frac{1}{2} \log 2\pi e\sigma^2$

将I(X;Y)展开,其中X和Z互相独立:

$$I(X;Y) = h(Y) - h(Y|X)$$

$$= h(Y) - h(hX + Z|X)$$

$$= h(Y) - h(Z|X)$$

$$= h(Y) - h(Z)$$

此时, $h(Z) = \frac{1}{2}log2\pi ea^2$, X = Z = I 相独立, 且E(Z) = 0, 所以:

$$EY^2 = E(hX + Z)^2 = h^2EX^2 + 2hEX + EZ^2 = h^2P + a^2$$

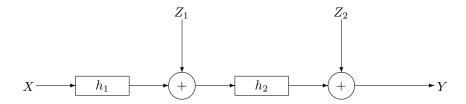
在给定方差时,正态分布使熵达到最大,Y的上界为 $\frac{1}{2}\log 2\pi e(h^2P+a^2)$,那么互信息量:

$$I(X;Y) = h(Y) - h(Z) \le \frac{1}{2} \log 2\pi e(h^2 P + a^2) - \frac{1}{2} \log 2\pi e a^2$$
$$= \frac{1}{2} \log(1 + \frac{h^2 P}{a^2})$$

因此, 高斯信道的容量为:

$$C = \max_{p(x): EX^2 \le P} I(X;Y) = \frac{1}{2} \log(1 + \frac{h^2 P}{a^2})$$

2. 将两个高斯信道如图串联,第一级增益为 h_1 ,第二级增益为 h_2 ,两个信道的噪声 Z_1 和 Z_2 的方差分别为 a^2 和 b^2 ,输入信号X的功率仍然是P,求信道容量



解: 这个串联信道可以等效为

$$Y = h_2(h_1X + Z_1) + Z_2 = h_1h_2X + (h_2Z_1 + Z_2)$$

等效噪声 $Z = h_2 Z_1 + Z_2$ 满足 $Z \sim \mathcal{N}(0, h_1^2 a^2 + b^2)$,等效增益 $h = h_1 h_2$,所以信道容量

$$C = \frac{1}{2}\log(1 + \frac{h^2P}{N}) = \frac{1}{2}\log(1 + \frac{{h_1}^2{h_2}^2P}{{h_1}^2{a}^2 + b^2})$$

- 3. 分别考虑两种情况下上题信道容量*C*的极限
 - (1) h_2 固定, h_1 趋于无穷大
 - (2) h_1 固定, h_2 趋于无穷大

解:

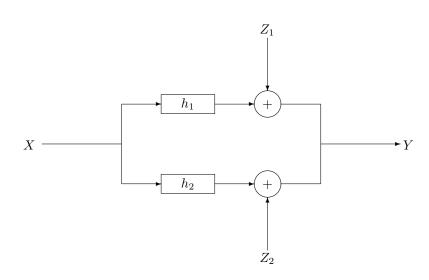
(1)

$$\lim_{h_1 \to +\infty} C = \lim_{h_1 \to +\infty} \frac{1}{2} \log(1 + \frac{{h_1}^2 {h_2}^2 P}{{h_1}^2 a^2 + b^2}) = \frac{1}{2} \log(1 + \frac{{h_2}^2 P}{a^2})$$

(2)

$$\lim_{h_2 \to +\infty} C = \lim_{h_2 \to +\infty} \frac{1}{2} \log(1 + \frac{{h_1}^2 {h_2}^2 P}{{h_1}^2 a^2 + b^2}) = \frac{1}{2} \log(1 + \frac{{h_1}^2 P \lim_{h_2 \to +\infty} {h_2}^2}{{h_1}^2 a^2 + b^2}) = +\infty$$

4. 以上符号含义不变, 求如图并联的高斯信道的信道容量



解:该并联信道可以等价高斯信道

$$Y = h_1 X + Z_1 + h_2 X + Z_2 = (h_1 + h_2)X + (Z_1 + Z_2) = h'X + Z'$$

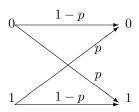
等效增益 $h' = h_1 + h_2$,等效噪声 $Z' = Z_1 + Z_2$, $Z' \sim \mathcal{N}(0, a^2 + b^2)$

$$C = \frac{1}{2}\log(1 + \frac{h'^2P}{N'}) = \frac{1}{2}\log(1 + \frac{(h_1 + h_2)^2P}{a^2 + b^2})$$

计算题

1. 设二元对称离散无记忆信息的传输差错概率为p, 记为BSC(p), 请计算其容量C

解:



$$I(X;Y) = H(Y) - H(Y|X)$$

 $= H(Y) - \sum p(x)H(Y|X=x)$
 $= H(Y) - \sum p(x)H(p)$
 $< 1 - H(p)$ 当且仅当输入分布是均匀分布时取等号

这里的H(p) = -plog p - (1-p)log(1-p).

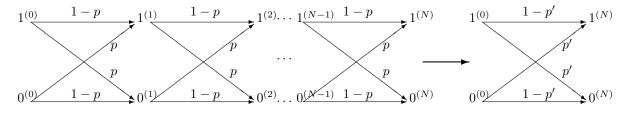
$$C = \max_{p(x)} I(X;Y) = 1 - H(p)$$

2. 将 $N \cap BSC(p)$ 信道串联,结果得到一个等效的BSC信道.计算其信道容量 $C(\mathbb{H}N \cap \mathbb{H}p)$ 表示)

解:

$$X_0 \longrightarrow \boxed{\mathrm{BSC}} \longrightarrow X_1 \longrightarrow \cdots \longrightarrow X_{N-1} \longrightarrow \boxed{\mathrm{BSC}} \longrightarrow X_N$$

每个信道的原始差错概率为p,那么整个串联信道的差错概率p'即:



当x = p, y = 1 - p时, $(x + y)^N$ 的二项展开的奇次项之和:

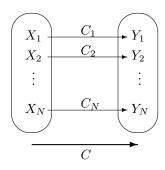
$$p' = \frac{1}{2}(x+y)^N - \frac{1}{2}(y-x)^N = \frac{1}{2}(1 - (1-2p)^N)$$

该串联信道可等效为差错概率为p'的BSC(p')信道:

$$C = 1 - H(p') = 1 - H(\frac{1}{2}(1 - (1 - 2p)^N))$$

3. 将 $N \cap BSC(p)$ 信道串联且这N个信道相互独立(无串扰),结果得到一个输入和输出为N维的二进制向量的矢量信道,并请计算其容量 $C(\mathbb{H}N \cap \mathbb{A}p$ 表示)

解:



信道间相互概率独立

$$p(y_1, \dots, y_N | x_1, \dots, x_N) = \prod_{i=1}^N p(y_i | x_1, \dots, x_N)$$
$$p(y_i | x_1, \dots, x_N) = \frac{p(x_1, \dots, x_N, y_i)}{p(x_1, \dots, x_N)} = \frac{p(x_i, y_i) p_{n \neq i}(x_1, \dots, x_N, \dots, x_N)}{p(x_i) p_{n \neq i}(x_1, \dots, x_N, \dots, x_N)} = p(y_i | x_i)$$

联合条件熵满足

$$H(Y_1, \dots, Y_N | X_1, \dots, X_n) = -\sum_{x,y} p(x_1, \dots, x_N, y_1, \dots, y_N) \log p(y_1, \dots, y_N | x_1, \dots, x_N)$$

$$= -\sum_{i=1}^N \sum_{x,y} p(x_i, y_i) \log p(y_i | x_i)$$

$$= \sum_{i=1}^N H(Y_i | X_i)$$

整个信道的互信息量

$$I(X_1, \dots, X_n; Y_1, \dots, Y_N) = H(Y_1, \dots, Y_N) - H(Y_1, \dots, Y_N | X_1, \dots, X_n)$$

$$= H(Y_1, \dots, Y_N) - \sum_{i=1}^N H(Y_i | X_1, \dots, X_n)$$

$$\leq \sum_{i=1}^N H(Y_i) - \sum_{i=1}^N H(Y_i | X_i) \qquad \text{当且仅当所有的Y概率独立时取等号}$$

$$= \sum_{i=1}^N (H(Y_i) - H(Y_i | X_i))$$

$$= \sum_{i=1}^N I(X_i, Y_i)$$

信道容量

$$C = \max_{p(x_1, \dots, x_N)} I(X_1, \dots, X_n; Y_1, \dots, Y_N)$$

$$\leq \max_{p(x_1, \dots, x_N)} \sum_{i=1}^{N} I(X_i; Y_i)$$

$$\leq \sum_{i=1}^{N} \max_{p(x_1, \dots, x_N)} I(X_i; Y_i)$$

$$= \sum_{i=1}^{N} C_i$$

$$= N(1 - H(p))$$