选择题

- 1. 以下关于联合熵的命题 C 恒为真
 - A. $H(X_1, ..., X_n) = H(X_1) + \cdots + H(X_n)$
 - 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.

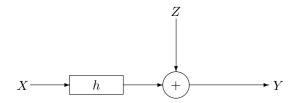
证明题

以下出现的随机变量X、Y和Z都是离散随机变量

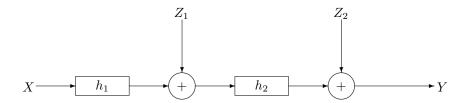
- 1. 请证明关于离散随机变量X的信息熵H(X)是凹函数
- 2. 陈述信息处理不等式
- 3. 证明上述的信息处理不等式
- 4. 规定条件互信息量为I(X;Y|Z): I(X;Y|Z)=H(X|Z)-H(X|Y,Z), 请证明I(X;Y|Z)对于X和Y满足对称性,即I(X;Y|Z)=I(Y;X|Z)
- 5. 以上符号含义不变请证明I(X;Z|Y) I(Y;Z|X) = I(X;Z) I(Y;Z)

计算题

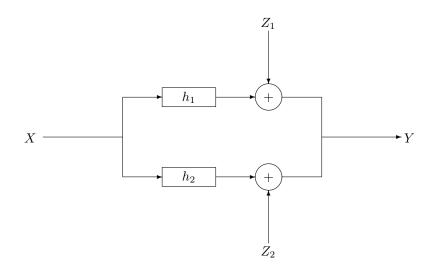
1. 推导高斯信道Y = hX + Z的信道容量表达式. h是已知的信号放大系数(信号增益),X是功率为P的输入信号,Z信号独立的为均值为零方差为 a^2 的高斯噪声.



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



- 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
- 4. 以上符号含义不变, 求如图并联的高斯信道的信道容量



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
- 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 $C(\mathbb{H}N\mathbb{h}p$ 表示)
- 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 $C(\mathbb{R}N \cap p$ 表示)