

信息论期末考试解答

Fan Kai

13 juin 2012

1

设 $P(X=A)=p$, 则 $I(X;Y) = H(Y) - H(Y|X) = -\frac{p}{2} \log p + (\frac{p}{2} - 1) \log(2-p) + 1-p$ 然后对 p 求导, 可得 $p = \frac{2}{5}$, 则 $C = \max(I(X;Y)) = \log 5 - 2$.

2

(1) $H(Y|X) = \sum_x p(x)H(Y|X=x)$, 注意当固定 $X=x$ 时, $p(Y=1+x) = p(Y=2+x) = \frac{1}{2}$, 所以 $H(Y|X=x) = H(Z|X=x)$, 即 $H(Y|X) = H(Z|X)$ 。又易知, $H(Z|X) \leq H(Z)$, 当 X, Z 独立时等号成立。

(2) 易算 $C=1$ 。

(3) $C = \max(H(Y) - H(Y|X)) \geq \max(H(Y) - H(Z)) = 1$ 。 X, Z 独立时可以取到, $p(x)$ 为均匀分布。

3

X, Y 长度差1, 然后就回归到第一次小测验的题目上了, 互传1bit即可。

4

若 $l_1 \geq 3$, 不妨设为 $c_1 = 000$, 设 C_X 是以 $X \in \{0, 1\}^3$ 开头串的集合。则除了 C_{000} , 其余串的概率为 $1-p_1 < \frac{2}{3}$ 。所以 C_{010}, C_{011} (即 C_{01}) 的概率 $\leq \frac{2}{3} * \frac{2}{7} < \frac{1}{3}$ 。所以可以通过交换 $000x$ 和 $01x$ 构造更优的编码。所以 $l_1 \leq 2$ 。其中, $l_1 = 1, 2$ 都很容易构造。

5

采用概率思想, 随机抽取一个数是方程的根的概率仅为 $\frac{1}{2^{512}}$ 。