

# Information and Coding Theory

University of Chinese Academy of Sciences

Fall 2023

Kewei Lv, Liping Wang

---

## Homework 1

Chenkai GUO

2023.9.26

1. 假定有 32 枚硬币，存在一枚假币，且假币的重量轻于其他硬币。但不确定假币是哪一个，用天平来称重。问测量所需要最小次数是多少？

由题可得：设存在一枚假币事件为  $W$ ，则  $P(W) = \frac{1}{32}$ ，可知该事件的不确定性，即自信息量为  $I(W) = -\log P(w) = 5$ ；每次用天平称量的结果只有左轻和右轻，概率各为  $\frac{1}{2}$ ，因此每次称量可以减少的不确定性为  $I = -\log \frac{1}{2} = 1$ ，因此所需测量的最小次数为  $\frac{5}{1} = 5$  次

2. 假定有  $n$  枚硬币，存在一枚假币，且假币的重量与其他硬币不同。用天平来称重。如果称重  $k = 2021$  次就能发现假币，试通过信息熵计算硬币数  $n$  的上界

由题可得：设存在一枚假币事件为  $W$ ，则存在两种可能性，即  $n$  枚硬币中存在一枚较重的假币和  $n$  枚硬币中存在一枚较轻的假币，一共有  $n + n = 2n$  个事件，因此  $P(W) = \frac{1}{2n}$ ，可知该事件的不确定性为  $I(W) = -\log P(w) = \log 2n$ ；每次用天平称量的结果左轻、相等和右轻，概率各为  $\frac{1}{3}$ ，因此每次称量可以减少的不确定性为  $I = -\log \frac{1}{3} = \log 3$ ，因此所需测量的最小次数为  $\lceil \frac{\log 2n}{\log 3} \rceil \leq k = 2021$  次，由此可得  $n \leq \frac{3^{2021}}{2}$ ,  $n \in N^+$ ，由此可得，硬币数上界  $n = \frac{3^{2021}-1}{2}$

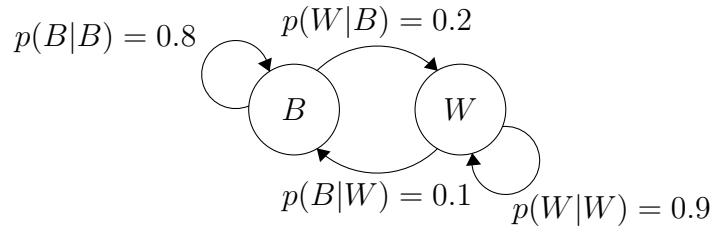
3. 黑白气象传真图的消息只有黑白两种颜色，求：

(1) 黑色出现的概率为 0.3，白色出现的概率为 0.7，假设图上的黑白消息前后出现并没有关联，给出只有这两种颜色的信源  $X$  的数学模型，并求  $H(X)$ 。

(2) 假设黑白消息出现前后有关联，即关系为  $P(\text{白} | \text{白}) = 0.9$ ,  $P(\text{黑} | \text{白}) = 0.1$ ,  $P(\text{白} | \text{黑}) = 0.2$ ,  $P(\text{黑} | \text{黑}) = 0.8$ 。求其熵  $H_2(X)$ 。

(1) 记出现黑色事件为  $B$ ，出现白色事件为  $W$ ，则只有这两种颜色的信源  $X$  的数学模型为：
$$\begin{pmatrix} X \\ P(x) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} B & W \\ 0.3 & 0.7 \end{pmatrix}$$
，此时熵  $H(X) = \sum_x -p(x) \log p(x) = -0.3 \log 0.3 - 0.7 \log 0.7 = 0.881 \text{ bits/symbol}$

(2) 由题可得下述马尔科夫链：



则可得

$$\begin{cases} p(B) = p(B|B)p(B) + p(B|W)p(W) \\ p(W) = p(W|B)p(B) + p(W|W)p(W) \\ p(B) + p(W) = 1 \end{cases}$$

解得:  $P(W) = \frac{2}{3}, P(B) = \frac{1}{3}$

因此:  $H_2(X) = -\sum p(x)p(y|x)\log p(y|x) = -\frac{1}{3} \times 0.2\log 0.2 - \frac{1}{3} \times 0.8\log 0.8 - \frac{2}{3} \times 0.1\log 0.1 - \frac{2}{3} \times 0.9\log 0.9 = 0.166$

4. 给定一枚硬币, 每次抛一次, 出现正面的概率均为  $p$ , 出现反面的概率为  $q = 1 - p$ 。我们抛该硬币直到出现正面为止, 设该抛硬币的次数为  $X$ 。计算  $H(X)$ 。

由题可得:

$$\begin{aligned} H(X) &= -\sum_{i=1}^X p(1-p)^{i-1} \log p(1-p)^{i-1} \\ &= -p \sum_{i=1}^X (1-p)^{i-1} (\log p + \log(1-p)^{i-1}) \\ &= -p \log p \sum_{i=1}^X (1-p)^{i-1} - p \sum_{i=1}^X (1-p)^{i-1} \log(1-p)^{i-1} \\ &= -p \log p \sum_{i=1}^X (1-p)^{i-1} - p \log(1-p) \sum_{i=1}^X (i-1)(1-p)^{i-1} \\ &= -p \log p \underbrace{\sum_{i=0}^X (1-p)^i}_{Eq.1} - p \log(1-p) \underbrace{\sum_{i=0}^X i(1-p)^i}_{Eq.2} \end{aligned}$$

$$Eq.1 = \sum_{i=0}^X (1-p)^i = \frac{1 \cdot (1 - (1-p)^{X+1})}{1 - (1-p)} = \frac{1}{p} (1 - (1-p)^{X+1})$$

$$\text{when } x \rightarrow \infty, Eq.1 = \frac{1}{p}$$

$$\begin{aligned}
 Eq.2 &= \sum_{i=0}^X i(1-p)^i = \sum_{i=1}^X (1-p)^i + \sum_{i=2}^X (1-p)^i + \cdots \\
 &= \frac{1}{p} [(1-p) + (1-p)^2 + \cdots] \\
 &= \frac{1}{p} \left( \frac{1-p}{p} \right) = \frac{1-p}{p^2}
 \end{aligned}$$

代入原式可得：

$$H(X) = -\log p - \frac{1-p}{p} \log(1-p)$$

5. 已知  $X$  为信源的随机变量， $f$  是一个映射，试讨论：

(a)  $H(f(X))$  与  $H(X)$  的关系，并确定二者何时相等；

(b) 当  $Y = g^X, g > 0$  时， $H(X)$  与  $H(Y)$  的关系；

(c) 当  $Y = 5 \cdot \cos(X)$  时， $H(X)$  与  $H(Y)$  的关系。

(a) 由题可得：设信源  $X$  的数学模型为  $\begin{pmatrix} X \\ P(x) \end{pmatrix}$

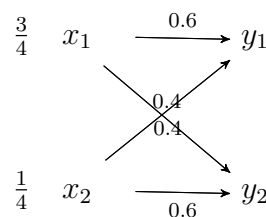
则信源  $f(X)$  的数学模型为  $\begin{pmatrix} f(X) \\ \sum_{\{i,j; f(i)=f(j)\}} P(x_i) \end{pmatrix}$

由熵的拓展性可得： $H(f(X)) \geq H(X)$ ，当  $f$  是单射或信源  $X$  比信源  $f(X)$  多出的事件为小概率事件 ( $p \rightarrow 0$ ) 时， $H(f(X)) = H(X)$

(b) 由 (a) 可得： $f: X \rightarrow g^X (g > 0)$  为一个单射，因此此时  $H(f(X)) = H(X)$

(c) 由 (a) 可得：当且仅当信源  $X$  出现的状态在一个周期 ( $2\pi$ ) 内时， $H(f(X)) = H(X)$ ，其余情况均为  $H(f(X)) > H(X)$

6. 二元通信系统，转移矩阵为  $2, X = \{x_1 = 0, x_2 = 1\}, Y = \{y_1 = 0, y_2 = 1\}, p(x_1) = \frac{3}{4}, p(x_2) = \frac{1}{4}$



(1) 已知发出  $x_1 = 0$ ，求收到符号后得到的信息量  $H(Y|x_1)$ ；

(2) 已知发出  $x_2 = 0$ ，求收到符号后得到的信息量  $H(Y|x_2)$ ；

(3) 已知有符号发出，求收到符号后得到的信息量  $H(Y|X)$ ；

(4) 已知发出和收到符号，求能得到的信息量  $H(XY)$ ；

(5) 已知收到了符号，求能得到的信息量  $H(X|Y)$ 。

(1) 由题可得:

$$H(Y|x_1) = -0.6 \times \log 0.6 - 0.4 \times \log 0.4 = 0.292$$

(2) 由题可得:

$$H(Y|x_2) = -0.4 \times \log 0.4 - 0.6 \times \log 0.6 = 0.292$$

(3) 由题可得:

$$H(Y|X) = -\frac{3}{4} \times 0.6 \times \log 0.6 - \frac{3}{4} \times 0.4 \times \log 0.4 - \frac{1}{4} \times 0.6 \times \log 0.6 - \frac{1}{4} \times 0.4 \times \log 0.4 = 0.292$$

(4) 由题可得:

$$H(X) = -\frac{3}{4} \log \frac{3}{4} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} = 0.244$$

$$H(XY) = H(X) + H(Y|X) = 0.292 + 0.244 = 0.536$$

(5) 由题可得:

$$P(y_1) = P(y_1|x_1)P(x_1) + P(y_1|x_2)P(x_2) = \frac{3}{4} \times 0.6 + -\frac{1}{4} \times 0.4 = 0.55$$

$$P(y_2) = P(y_2|x_1)P(x_1) + P(y_2|x_2)P(x_2) = \frac{3}{4} \times 0.4 + -\frac{1}{4} \times 0.6 = 0.45$$

$$H(Y) = -0.55 \log 0.55 - 0.45 \log 0.45 = 0.298$$

$$H(X|Y) = H(XY) - H(Y) = 0.536 - 0.298 = 0.238$$