

Информация = — неопределенность

Рассмотрим вероятностное пространство $\Omega = \{\omega_1 \dots \omega_n\}$ $p_1 \dots p_n$ $\sum_{i=1}^n p_i = 1$

Определение. H — мера неопределенности случайного источника (**энтропия**), если это отображение удовлетворяет следующему:

$$H(p_1 \dots p_n) : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}_+$$

$$H\left(\frac{1}{n}, \frac{1}{n} \dots \frac{1}{n}\right) < H\left(\frac{1}{n+1} \dots \frac{1}{n+1}\right)$$

H — непр. от всех аргументов

Рассмотрим два эксперимента, где у первого исходы p_i , у второго q_{ij} .

$$H(p_1 q_{11}, p_2 q_{12} \dots p_1 q_{1m_1}, p_2 q_{21} \dots p_n q_{nm_n}) = H(p_1 \dots p_n) + \sum_{i=1}^n p_i H(q_{i1} \dots q_{im_i})$$

$$h(n) = H\left(\frac{1}{n} \dots \frac{1}{n}\right)$$

Лемма 1. $h(n) = c \log_2 n$

$$p_i = \frac{1}{n} \quad m_i = m \quad a_{ij} = \frac{1}{m}$$

$$h(mn) = h(n) + h(m)$$

$$h(2) = c - \text{бит.}$$

$$2^i \leq n^k < 2^{i+1}$$

$$i \leq k \log_2 n < i + 1$$

$$\frac{i}{k} \leq \log_2 n < \frac{i+1}{k}$$

$$h(2^i) \leq h(n^k) < h(2^{i+1})$$

$$ci \leq h(n^k) < c(i+1)$$

$$ci \leq k \cdot h(n) < c(i+1)$$

$$\frac{i}{k} \leq \frac{h(n)}{c} < \frac{i+1}{k}$$

Т.к. $\frac{h(n)}{c}$ и $\log_2 n$ зажимаются $\frac{i}{k}$ и $\frac{i+1}{k} \Rightarrow \frac{h(n)}{c} = \log_2 n$

$$]p_i = \frac{a_i}{b} \quad \triangleleft q_{ij} = \frac{1}{a_i}, m_i = a_i$$

$$h(b) = H(p_1 \dots p_n) + \sum_{i=1}^n p_i h(a_i)$$

$$H(p_1 \dots p_n) = c \log_2 b - c \sum_{i=1}^n p_i \log_2 a_i = -c \left(\sum_{i=1}^n p_i (\log_2 a_i - \log_2 b) \right) =$$

$$= -c \sum_{i=1}^n p_i \log_2 p_i$$

Рассмотрим арифметическое кодирование:

$$H(p_1 \dots p_n) = - \sum_{i=1}^n p_i \log_2 p_i$$

$$L \geq \frac{1}{2^q} \Rightarrow -\log_2 L \leq q$$

$$\prod_{i=1}^n \left(\frac{f_i}{m}\right)^{f_i}$$

$$-\log_2 \prod_{i=1}^n \left(\frac{f_i}{m}\right)^{f_i} = -\sum_{i=1}^n f_i \log_2 p_i = m \left(-\sum_{i=1}^n p_i \log_2 p_i \right) = mH(p_1 \dots p_n)$$

1 Симуляция одного распределения другим

Рассмотрим распределение $1 \dots n$ с вероятностями $p_1 \dots p_n, n \geq 2, p_i > 0$

Задача: сгенерировать распределение с вероятностями $q_1 \dots q_m$

Поделим отрезок $[0, 1]$ в пропорциях p_i . Если отрезок p_i не лежит полностью в одном отрезке, то делают зум по всем отрезкам q_j , которым соответствует какое-то число из p_i .