

Мера количества информации по Шеннону

Мера Хартли подходит лишь для систем с равновероятными состояниями. Если состояние системы S не равновероятны, используют меру Шеннона:

$$i(S) = - \sum_{i=1}^N p_i \cdot \log_2 p_i,$$

где N

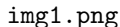
- число системы, p_i - вероятность того, что система S находится в состоянии i (сумма всех p_i равна 1)

Формула Хартли

является частным случаем формулы Шеннона!

Пример 1. Количество информации в акте подбрасывания обычной монеты по формуле Хартли равно $\log_2 2 = 1$ бит. По формуле Шеннона получим то же: $i_s 1 = -0.5 * \log_2 0.5 = 1$ бит.

Пример 2. При подбрасывании монеты со смещённым центром тяжести количество непредсказуемости становится меньше:
 $i_s 2 = -0.75 * \log_2 0.75 - 0.25 * \log_2 0.25 \approx 0,8$ бит.



Пример использования меры Шеннона

Шулер наугад вытаскивает одну карту из стопки, содержащей 9 известных ему карт: 3 джокера, 3 туза, 1 король, 1 дама и 1 валет. Какое количество информации для шулера содержится в этом событии s ?

Вероятность вытащить

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{джокера} \\ \text{туза} \\ \text{короля} \\ \text{даму} \\ \text{валета} \end{array} \right\} \text{ равна } \left\{ \begin{array}{l} \frac{3}{9} \\ \frac{3}{9} \\ \frac{1}{9} \\ \frac{1}{9} \\ \frac{1}{9} \end{array} \right. = \frac{1}{3}$$

Количество информации, выраженное в тритах, равно:

$$\begin{aligned} i(s) &= - \left(\frac{1}{3} \cdot \log_3 \frac{1}{3} + \frac{1}{3} \cdot \log_3 \frac{1}{3} + \frac{1}{9} \cdot \log_3 \frac{1}{9} + \frac{1}{9} \cdot \log_3 \frac{1}{9} + \frac{1}{9} \cdot \log_3 \frac{1}{9} \right) = \\ &= \frac{1}{3} + \frac{1}{3} + \frac{2}{9} + \frac{2}{9} + \frac{2}{9} = 1\frac{1}{3} \approx \log_3 5 \quad \text{vs} \quad \log_3 14 \end{aligned}$$

Нестрогий вывод формулы Шеннона

Задача. Монета имеет смещённый центр тяжести. Вероятность выпадения «орла» – 0,25, вероятность выпадения «решки» – 0,75. Какое количество информации содержится в одном подбрасывании?

Решение.

- ▶ Пусть монета была подброшена N раз ($N \rightarrow$), из которых «решка» выпала M раз, «орёл» — K раз (очевидно, что $N = M + K$).
- ▶ Количество информации в N подбрасываниях: $i_N = M \cdot i(\text{«решка»}) + K \cdot i(\text{«орёл»})$.
- ▶ Тогда среднее количество информации в одном подбрасывании: $i_1 = i_N / N = (M/N) \cdot i(\text{«решка»}) + (K/N) \cdot i(\text{«орёл»}) = p(\text{«решка»}) \cdot i(\text{«решка»}) + p(\text{«орёл»}) \cdot i(\text{«орёл»})$.
- ▶ Подставив формулу Шеннона для i , окончательно получим: $i_1 = -p(\text{«решка»}) \cdot \log_x p(\text{«решка»}) - p(\text{«орёл»}) \cdot \log_x p(\text{«орёл»}) \approx 0.8$ бит.

Приставки для единиц измерения количества информации/данных:
проблема

Linux Ubuntu 14

image2.png

Microsoft Windows 7

image3.png

33 097 216 байт — это 33,1 МБ или 31,5 МБ?

Приставки для единиц измерения количества информации/данных: решение

1. IEEE 1541-2002 – Институт инженеров по электротехнике и радиоэлектронике.
2. ISO/IEC 80000-13:2008 – Международная организация по стандартизации.
3. ГОСТ IEC 60027-2-2015 – Международная электротехническая комиссия.

Приставки единиц СИ	Новые двоичные префиксы	$\Delta_{,,}$
килобайт (kB) = 10^3 байт	кибибайт (KiB, КиБ) = $2^{(10)}$ байт	2
мегабайт (MB) = 10^6 байт	мебибайт (MiB, МиБ) = $2^{(20)}$ байт	5
гигабайт (GB) = 10^9 байт	гибибайт (GiB, ГиБ) = $2^{(30)}$ байт	7
терабайт (TB) = $10^{(12)}$ байт	тебибайт (TiB, ТиБ) = $2^{(40)}$ байт	10

Краткое обозначение битов и байтов: b = bit = бит, B = Б = байт
 $1024 \text{ B} = 1024 \text{ Б} = 8192 \text{ b} = 8192 \text{ бит} = 8 \text{ Кибит} = 1 \text{ КиБ} = 1 \text{ KiB}$