## Определения по Теории Информации

## Колесников Алексей

## 29 сентября 2021 г.

Определение 1. Дискретной случайной величиной A называется определенное на вероятностном пространстве  $(\Omega, F, P)$  и принимающим значения из множества a, называется произвольное измеримое отображение  $A:\Omega \to a$ , т.е.

$$\forall a_i \in a : A^{-1}(a_i) = \{\omega : A(\omega) = a_i\} \in F.$$

Определение 2. Вероятностная схема:

$$A \sim \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \dots \\ p(a_1) & p(a_2) & \dots \end{pmatrix}$$

или

$$A \sim \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \dots \\ p(a_1) & p(a_2) & \dots \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \dots & a_n \\ p_1 & p_2 & \dots & p_n \end{pmatrix} = (p_1, p_2, \dots, p_n).$$

$$\forall i \in \overline{1, n} : p_i \ge 0, \sum_{i=1}^n p_i = 1.$$

$$B \sim \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \dots \\ p(b_1) & p(b_2) & \dots \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \dots & b_m \\ q_1 & q_2 & \dots & q_m \end{pmatrix} = (q_1, q_2, \dots, q_m).$$

$$\forall i \in \overline{1, m} : p_i \ge 0, \sum_{i=1}^m q_i = 1.$$

 $Onpedenehue\ 3.$  Обхединенная вероятностная схема AB с множеством исходов  $a_ib_i$ :

$$AB \sim \begin{pmatrix} a_1b_1 & a_1b_2 & \dots & a_nb_m \\ p(a_1b_1) & p(a_1b_2) & \dots & p(a_nb_m) \end{pmatrix}.$$

При этом 
$$\sum_{i=1}^{n} p(a_i b_j) = q_j$$
 и  $\sum_{j=1}^{m} p(a_i b_j) = p_j$ .

Если  $\sum_{j=1}^{m} \sum_{i=1}^{n} p(a_i b_j) = 1$ , то события A и B независимы.

 $Onpe\overset{\circ}{de}$ еление 4. Собственная информация, содержащаяся в исходе  $a_i\in A$ :

$$I(a_i) = \log_2 \frac{1}{p(a_i)}.$$

Определение 5. Энтропия вероятностной схемы A (средняя собственная информация) (усреднение собственной информации  $I(a_i)$  по вероятностной схеме A):

$$H(A) = E_A I(a_i) = \sum_{i=1}^{n} p(a_i) \cdot I(a_i) = \sum_{i=1}^{n} p(a_i) \cdot \log_2 \frac{1}{p(a_i)}$$

Итого,

$$H(A) = -\sum_{i=1}^{n} p(a_i) \cdot \log_2 p(a_i).$$

Onpedenehue~6. Собственная информация, содержащаяся в исходе  $a_jb_j\in AB$  :

$$I(a_i b_j) = \log_2 \frac{1}{p(a_i b_j)}.$$

Onpedenehue 7. Энтропия объединенной вероятностной схемы AB (усреднение  $I(a_ib_j)$  по вероятностной схеме AB):

$$H(AB) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} p(a_i b_j) \cdot \log_2 \frac{1}{p(a_i b_j)}.$$

Итого,

$$H(AB) = -\sum_{(i,j)} p(a_i b_j) \cdot \log_2 p(a_i b_j).$$

*Определение 8.* Условная собственная информация, содержащаяся в исходе  $a_i \in A$  при условии реализации исхода  $b_j \in B$ :

$$I(a_i/b_j) = \log_2 \frac{1}{p(a_i/b_j)},$$
 где  $p(a_i/b_j) = \frac{p(a_ib_j)}{p(b_j)}.$ 

 $Onpedenehue\ 9.$  Условная энтропия вероятностной схемы A относительно исхода  $b_j\in B$  (усреднение  $I(a_i/b_j)$  по вероятностной схеме  $A/b_j$ ):

$$H(A/b_j) = E_{A/b_j}I(a_i/b_j) = \sum_{i=1}^n p(a_i/b_j) \cdot I(a_i/b_j).$$

Итого,

$$H(A/b_j) = -\sum_{i=1}^{n} p(a_i/b_j) \log_2 p(a_i/b_j).$$

Определение 10. Условная энтропия вероятностной схемы A относительно вероятностной схемы B (усреднение  $I(a_i/b_j)$  по вероятностной схеме AB):

$$H(A/B) = E_{AB}I(a_i/b_j) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} p(a_ib_j)I(a_i/b_j).$$

Итого,

$$H(A/B) = -\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} p(a_i b_j) \log_2(p(a_i/b_j)).$$