

1) Оптимальное кодирование. Построить двоичное префиксное кодирование по алгоритму, указанному в вашем варианте, для алфавита $\{a, b, c, d, e, f, g, h, i, j\}$ с заданными вероятностями.

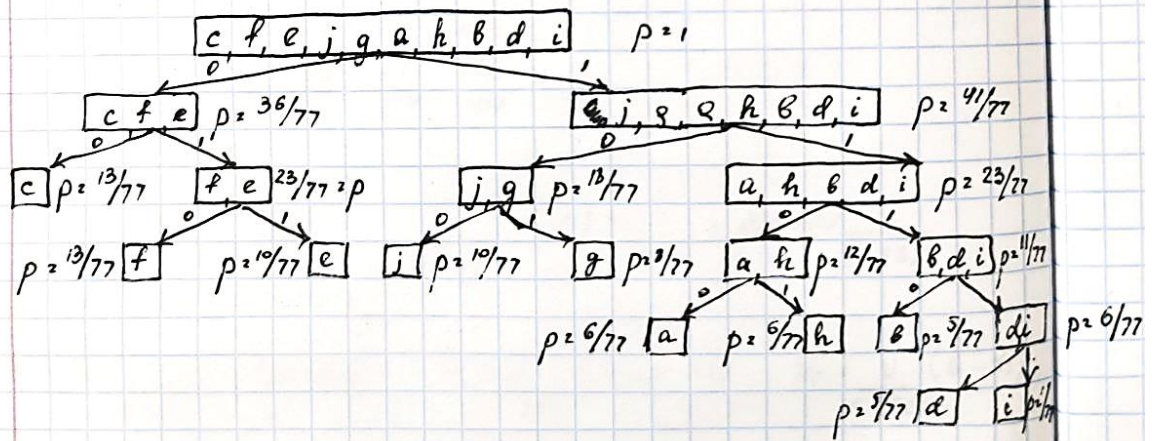
7 | Фано | 6/77, 5/77, 13/77, 5/77, 10/77, 13/77, 8/77, 6/77, 1/77, 10/77

① Оптим. кодирование (дв. преф), алг. Фано, алф. $\{a, b, c, d, e, f, g, h, i, j\}$

$$p('a') = 6/77, p('b') = 5/77, p('c') = 13/77, p('d') = 5/77, p('e') = 10/77$$

$$p('f') = 13/77, p('g') = 8/77, p('h') = 6/77, p('i') = 1/77, p('j') = 10/77$$

Упорядочим: $p('c'), p('f'), p('e'), p('j'), p('g'), p('a'), p('h'), p('b'), p('d'), p('i')$



8.7. По двоичному симметричному каналу передаются слова, принадлежащие коду

$$C = \left\{ \begin{array}{ll} c_1 = 0000 & c_5 = 1001 \\ c_2 = 0011 & c_6 = 1010 \\ c_3 = 0101 & c_7 = 1100 \\ c_4 = 0110 & c_8 = 1111 \end{array} \right\}.$$

Кодовые слова передаются равновероятно. Показать, что код C линейный. Построить его порождающую матрицу G и проверочную матрицу H . Вычислить кодовое расстояние d .

② В.73. ('Мат. основы теории информации', Харин, Фадеев, Березин, 1978)

$$C = \left\{ \begin{array}{ll} c_1 = 0000, & c_5 = 1001 \\ c_2 = 0011, & c_6 = 1010 \\ c_3 = 0101, & c_7 = 1100 \\ c_4 = 0110, & c_8 = 1111 \end{array} \right\} \quad \text{линейно.}$$

Или $C(6,4)$ -код

Показать, что C линейно.
Построить G, H . Вычислить d .

Доказать? лев: $c_i + c_j = c_{i+j}$, $i, j \in \overline{1,8}$, $c_{i+j} \in C$, $c_i, c_j \in C$

G имеет размер $(G = (I(4) | P(4 \times 4)))$:

$$G = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad 4 \times 8$$

H так формируется:

р. 6/77

$$H = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$H: G H^T = 0$$

$d = 4$, тк всевозможные 4-битовые слова c и $c \oplus 15$.