

ПРАКТИКА № 12

03.12.21

1 Алгоритм декодирования кода Гоппы

Положим $y = (y_1, \dots, y_n)$ - полученное искаженное сообщение кода Гоппы. Обозначим за $B = \{i | e_i = 1\}$ – позиции ошибок в y , $|B| = t \leq \lfloor \frac{d-1}{2} \rfloor$. Обозначим далее

$$\sigma(x) = \prod_{i \in B} (x - \alpha_i), \quad \deg \sigma = t$$

$$\omega(x) = \sum_{i \in B} \prod_{j \in B, j \neq i} (x - \alpha_j), \quad \deg \omega = t - 1.$$

Докажите, что

1. $e_k = \frac{\omega(\alpha_k)}{\sigma'(\alpha_k)} \forall k \in B$,
2. $\sigma(x)s(x) \equiv \omega(x) \pmod{g(x)}$

Для кода Гоппы, заданного параметрами $g(x) = x^2 + x + 1$, $q = 2$, $L = \mathbb{F}_{2^3} \cong \mathbb{F}_2[x]/(x^3 + x + 1) = \{0, 1, \alpha, \alpha^2, \alpha^3 = \alpha + 1, \alpha^4 = \alpha^2 + \alpha, \alpha^5 = \alpha^2 + \alpha + 1, \alpha^6 = \alpha^2 + 1\}$, с помощью алгоритма, описанного ниже, декодируйте $y = [1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1]$.

Алгоритм декодирования кода Гоппы

1. Вычислить синдром $s(x) = \sum_{i=1}^n \frac{y_i}{x - \alpha_i}$
2. Используя сравнение $\sigma(x)s(x) \equiv \omega(x) \pmod{g(x)}$, найти многочлены $\sigma(x), \omega(x)$.
3. Найти множество $B = \{i | e_i = 1\}$ по корням $\sigma(x)$ над \mathbb{F}_{q^m}
4. Вычислить вектор ошибок e , где $e_i = \frac{\omega(\alpha_i)}{\sigma'(\alpha_i)}$.

Можете использовать следующие равенства

$\frac{1}{x - \alpha_1} \equiv x + 1 \pmod{g(x)}$	$\frac{1}{x - \alpha_5} \equiv \alpha^2 x + \alpha + 1 \pmod{g(x)}$
$\frac{1}{x - \alpha_2} \equiv x \pmod{g(x)}$	$\frac{1}{x - \alpha_6} \equiv \alpha x + \alpha^2 + 1 \pmod{g(x)}$
$\frac{1}{x - \alpha_3} \equiv \alpha^2 x + \alpha^2 + \alpha + 1 \pmod{g(x)}$	$\frac{1}{x - \alpha_7} \equiv \alpha x + \alpha^2 + \alpha + 1 \pmod{g(x)}$
$\frac{1}{x - \alpha_4} \equiv (\alpha^2 + \alpha)x + \alpha + 1 \pmod{g(x)}$	$\frac{1}{x - \alpha_8} \equiv (\alpha^2 + \alpha)x + \alpha^2 + 1 \pmod{g(x)}$