

## Введение

Одним из стандартных способов задания функций  $k$ -значной логики являются поляризованные полиномиальные формы (ППФ), которые также называются обобщенными формами Рида-Мюллера, или каноническими поляризованными полиномами. В ППФ каждая переменная имеет определенную поляризацию. Длиной полиномиальной формы называется число попарно различных слагаемых в ней. Длиной функции  $F$  в классе ППФ называется наименьшая длина среди длин всех поляризованных полиномиальных форм, реализующих  $F$ . Функция Шеннона  $L_k^K(n)$  длины определяется как наибольшая длина среди всех функций  $k$ -значной логики в классе  $K$  от  $n$  переменных, если  $K$  опущено, то подразумевается класс ППФ. Практическое применение ППФ нашли при построении программируемых логических матриц (ПЛМ) [1, 2], сложность ПЛМ напрямую зависит от длины ППФ, по которой она построена. Поэтому в ряде работ исследуется сложность ППФ различных функций.

В 1993 В. П. Супрун [3] получил первые оценки функции Шеннона для функций алгебры логики :

$$\begin{aligned} L_2(n) &\geq C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}, \\ L_2(n) &< 3 \cdot 2^{n-1}. \end{aligned}$$

где  $\lfloor a \rfloor$  обозначает целую часть  $a$ .

Точное значение функции Шеннона для функций алгебры логики в 1995 г. было найдено Н. А. Перязевым [4] :

$$L_2(n) = \left\lceil \frac{2^{n+1}}{3} \right\rceil.$$

Функции  $k$ -значных логик являются естественным обобщением функций алгебры логики. Для функций  $k$ -значной логики верхняя оценка функции Шеннона была получена в 2002 г. С. Н. Селезневой [5] :

$$L_k(n) < \frac{k(k-1)}{k(k-1)+1} k^n.$$

При построении ПЛМ рассматривают и другие полиномиальные формы. Например класс обобщенных полиномиальных форм. В классе обобщенных полиномиальных форм, в отличие от класса поляризованных полиномиальных форм, переменные могут иметь различную поляризацию в разных слагаемых. В статье К. Д. Кириченко [6], опубликованной в 2005 г., получена верхняя оценка функции Шеннона в классе обобщенных полиномиальных форм функций алгебры логики :

$$L_2^{\text{О.П.}}(n) < \frac{2^{n+1}(\log_2 n + 1)}{n}.$$

Верхняя оценка функции Шеннона в классе обобщенных полиномиальных форм функций  $k$ -значной логики была получена С. Н. Селезневой А. Б. Дайняком в 2008 г. [7]:

$$L_k^{\text{О.П.}}(n) \lesssim 2 \cdot \frac{k^n}{n} \cdot \ln n \text{ при } n \rightarrow \infty.$$

В 2012 г. Н. К. Маркеловым была получена нижняя оценка функции Шеннона для функции трехзначной логики в классе поляризованных полиномов [8]:

$$L_3(n) \geq \left\lceil \frac{3}{4} 3^n \right\rceil.$$

## Основные определения

Пусть  $k \geq 2$  – натуральное число,  $E_k = \{0, 1, \dots, k-1\}$ . Весом набора  $\alpha = (a_1, \dots, a_n) \in E_k^n$  назовем число  $|\alpha| = \sum_{i=1}^n a_i$ . Моном  $\prod_{a_i \neq 0} x_i^{a_i}$  назовем соответствующим набору  $\alpha = (a_1, \dots, a_n) \in E_k^n$  и обозначим через  $K_\alpha$ . По определению положим, что константа 1 соответствует набору из всех нулей. Функцией  $k$ -значной логики называется отображение  $f^{(n)} : E_k^n \rightarrow E_k$ ,  $n = 0, 1, \dots$ . Множество всех  $k$ -значных функций обозначим через  $P_k$ , множество всех  $k$ -значных функций, зависящих от переменных  $x_1, \dots, x_n$ , обозначим через  $P_k^n$ .

Если  $k$  – простое число, то каждая функция  $k$ -значной логики  $f(x_1, \dots, x_n)$  может быть однозначно задана формулой вида

$$f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{\alpha \in E_k^n : c_f(\alpha) \neq 0} c_f(\alpha) K_\alpha,$$

где  $c_f(\alpha) \in E_k$  – коэффициенты,  $\alpha \in E_k^n$ , и операции сложения и умножения рассматриваются по модулю  $k$ . Это представление функций  $k$ -значной логики называется ее полиномом по модулю  $k$ . При простых  $k$  однозначно определенным полином по модулю  $k$  для функции  $k$ -значной логики  $f$  будем обозначать через  $P(f)$ .

Определим поляризованные полиномиальные формы по модулю  $k$ . Поляризованной переменной  $x_i$  с поляризацией  $d$ ,  $d \in E_k$ , назовем выражение вида  $(x_i + d)$ . Поляризованным мономом по вектору поляризации  $\delta$ ,  $\delta = (d_1, \dots, d_n) \in E_k^n$ , назовем произведение вида  $(x_{i_1} + d_{i_1})^{m_1} \cdots (x_{i_r} + d_{i_r})^{m_r}$ , где  $1 \leq i_1 < \dots < i_r \leq n$ , и  $1 \leq m_1, \dots, m_r \leq k-1$ . Обычный моном является мономом, поляризованным по вектору  $\tilde{0} = (0, \dots, 0) \in E_k^n$ .

Выражение вида  $\sum_{i=1}^l c_i \cdot K_i$ , где  $c_i \in E_k \setminus \{0\}$  – коэффициенты,  $K_i$  – попарно различные мономы, поляризованные по вектору  $\delta = (d_1, \dots, d_n) \in E_k^n$ ,  $i = 1, \dots, l$ , назовем поляризованной полиномиальной нормальной формой (ППФ) по вектору поляризации  $\delta$ . Мы будем

считать, что константа 0 является ППФ по произвольному вектору поляризации. Заметим, что при простых  $k$  для каждого вектора поляризации каждую функцию  $k$ -значной логики можно однозначно представить ППФ по этому вектору поляризации [5]. При простых  $k$  однозначно определенную ППФ по вектору поляризации  $\delta \in E_k^n$  для функции  $f \in P_k^n$  будем обозначать через  $P^\delta(f)$ .

Длиной  $l(p)$  ППФ  $p$  назовем число попарно различных слагаемых в этой ППФ. Положим, что  $l(0) = 0$ . При простых  $k$  длиной функции  $k$ -значной логики в классе ППФ называется величина  $l^{\text{ППФ}}(f) = \min_{\delta \in E_k^n} l(P^\delta(f))$ .

Сложностью системы ППФ, имеющих один и тот же вектор поляризации, называется число попарно различных слагаемых, встречающихся во всех этих ППФ. При простых  $k$  сложностью  $L_k^{\text{ППФ}}(F)$  системы функций  $k$ -значной логики  $F = \{f_1(x_1, \dots, x_n), \dots, f_m(x_1, \dots, x_n)\}$  в классе ППФ называется минимальная сложность среди всех таких систем ППФ  $\{p_1, \dots, p_m\}$ , что все ППФ  $p_1, \dots, p_m$  имеют один и тот же вектор поляризации, и ППФ  $p_j$  реализует функцию  $f_j$ ,  $j = 1, \dots, m$ . Понятно, что для произвольной системы функций  $k$ -значной логики  $F = \{f_1(x_1, \dots, x_n), \dots, f_m(x_1, \dots, x_n)\}$  верна оценка  $L_k^{\text{ППФ}}(F) \leq k^n$ .

Пусть  $k$  – простое число, и  $A_k \subseteq P_k$ , а  $A_k^n = A_k \cap P_k^n$ . Введем функцию Шеннона  $L_{A_k}^{\text{ППФ}}(m, n)$  сложности систем функций  $k$ -значной логики, принадлежащих множеству  $A$ , в классе ППФ:

$$L_{A_k}^{\text{ППФ}}(m, n) = \max_{B \subseteq A_k^n, |B|=m} L_k^{\text{ППФ}}(B).$$

Если  $A_k = P_k$ , то функцию Шеннона будем обозначать через  $L_{A_k}^{\text{ППФ}}(m, n)$ .

Функция  $k$ -значной логики  $f(x_1, \dots, x_n)$  называется симметрической, если

$$f(\pi(x_1), \dots, \pi(x_n)) = f(x_1, \dots, x_n)$$

для произвольной перестановки  $\pi$  на множестве переменных  $\{x_1, \dots, x_n\}$ . Множество всех симметрических функций  $k$ -значной логики обозначим через  $S_k$ . Симметрическая функция  $f(x_1, \dots, x_n)$  называется периодической с периодом  $\tau = (\tau_0 \tau_1 \dots \tau_{T-1}) \in E_k^T$ , если  $f(\alpha) = \tau_j$  при  $|\alpha| = j \pmod{T}$  для каждого набора  $\alpha \in E_k^n$ . При этом число  $T$  называется длиной периода. Периодическую функцию  $k$ -значной логики  $f(x_1, \dots, x_n)$  с периодом  $\tau = (\tau_0 \tau_1 \dots \tau_{T-1}) \in E_k^T$  будем обозначать через  $f_{(\tau_0 \tau_1 \dots \tau_{T-1})}^{(n)}$ . Понятно, что такое обозначение полностью определяет эту функцию.

Введем функцию  $\text{rol}(\alpha, i) \in E_k^n \times E_k \rightarrow E_k^n$ , производящую циклический сдвиг вектора  $\alpha$  влево. Пусть  $\alpha = (a_1, \dots, a_n)$ , тогда  $\text{rol}(\alpha, i) = (a_{(1+i) \bmod k}, \dots, a_{(n+i) \bmod k})$ .

# Результаты

## Теоремы

**Теорема 1.** При  $n \geq 1$  для периодических функций пятизначной логики  $f_n = f_{(1144)}^{(n)}$ ,  $g_n = f_{(1441)}^{(n)}$  верны следующие равенства:

$$\begin{aligned} f_{n+1} &= j_0(x_{n+1})f_n + j_1(x_{n+1})g_n + 4j_2(x_{n+1})f_n + 4j_3(x_{n+1})g_n + j_4(x_{n+1})f_n = \\ &4f_nx_{n+1}^4 + (3f_n + 2g_n)x_{n+1}^3 + 3(f_n + g_n)x_{n+1}^2 + (4f_n + g_n)x_{n+1} + f_n = \\ &4f_n(x_{n+1} + 1)^4 + 2(f_n + g_n)(x_{n+1} + 1)^3 + (3f_n + 2g_n)(x_{n+1} + 1)^2 + (f_n + g_n)(x_{n+1} + 1) + f_n = \\ &4f_n(x_{n+1} + 2)^4 + (f_n + 2g_n)(x_{n+1} + 2)^3 + (f_n + g_n)(x_{n+1} + 2)^2 + 3g_n(x_{n+1} + 2) + 4g_n = \\ &4f_n(x_{n+1} + 3)^4 + 2g_n(x_{n+1} + 3)^3 + 2f_n(x_{n+1} + 3)^2 + 2g_n(x_{n+1} + 3) + 4f_n = \\ &4f_n(x_{n+1} + 4)^4 + 2(2f_n + g_n)(x_{n+1} + 4)^3 + (f_n + 4g_n)(x_{n+1} + 4)^2 + 3g_n(x_{n+1} + 4) + g_n = \end{aligned}$$

*Доказательство.* Первое равенство следует из теоремы 1.

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 0$

$$\begin{aligned} f_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n = f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 3f_n + 2g_n + 3f_n + 3g_n + 4f_n + g_n + f_n = g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4f_n + g_n + 2f_n + 2g_n + 3f_n + 2g_n + f_n = 4f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + f_n + 4g_n + 2f_n + 2g_n + 2f_n + 3g_n + f_n = 4g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 2f_n + 3g_n + 3f_n + 3g_n + f_n + 4g_n + f_n = f_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 1$

$$\begin{aligned} f_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 2f_n + 2g_n + 3f_n + 2g_n + f_n + g_n + f_n = f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + f_n + g_n + 2f_n + 3g_n + 2f_n + 2g_n + f_n = g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4f_n + 4g_n + 2f_n + 3g_n + 3f_n + 3g_n + f_n = 4f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 3f_n + 3g_n + 3f_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n + f_n = 4g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n = f_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 2$

$$\begin{aligned} f_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 3f_n + g_n + 4f_n + 4g_n + g_n + 4g_n = f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 2f_n + 4g_n + 4f_n + 4g_n + 4g_n + 4g_n = g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4f_n + 3g_n + f_n + g_n + 2g_n + 4g_n = 4f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4g_n = 4g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + f_n + 2g_n + f_n + g_n + 3g_n + 4g_n = f_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 3$

$$\begin{aligned} f_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 4g_n + 3f_n + g_n + 4f_n = f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 3g_n + 2f_n + 3g_n + 4f_n = g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n = 4f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 2g_n + 2f_n + 2g_n + 4f_n = 4g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + g_n + 3f_n + 4g_n + 4f_n = f_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 4$

$$\begin{aligned} f_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + f_n + 3g_n + f_n + 4g_n + 2g_n + g_n = f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 0 + 0 + 0 + 0 + g_n = g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4f_n + 2g_n + f_n + g_n + 3g_n + g_n = 4f_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 2f_n + g_n + 4f_n + g_n + g_n + g_n = 4g_n \\ f_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 3f_n + 4g_n + 4f_n + g_n + 4g_n + g_n = f_n \end{aligned}$$

□

**Теорема 2.** При  $n \geq 1$  для периодических функций пятизначной логики  $f_n = f_{(1144)}^{(n)}$ ,  $g_n = f_{(1441)}^{(n)}$  верны следующие равенства:

$$\begin{aligned} g_{n+1} &= j_0(x_{n+1})g_n + 4j_1(x_{n+1})f_n + 4j_2(x_{n+1})g_n + j_3(x_{n+1})f_n + j_4(x_{n+1})g_n = \\ &= 4g_n x_{n+1}^4 + 3(f_n + g_n)x_{n+1}^3 + (2f_n + 3g_n)x_{n+1}^2 + 4(f_n + g_n)x_{n+1} + g_n = \\ &= 4g_n(x_{n+1} + 1)^4 + (3f_n + 2g_n)(x_{n+1} + 1)^3 + 3(f_n + g_n)(x_{n+1} + 1)^2 + (4f_n + g_n)(x_{n+1} + 1) + g_n = \\ &= 4g_n(x_{n+1} + 2)^4 + (3f_n + g_n)(x_{n+1} + 2)^3 + (4f_n + g_n)(x_{n+1} + 2)^2 + 2f_n(x_{n+1} + 2) + f_n = \\ &= 4g_n(x_{n+1} + 3)^4 + 3f_n(x_{n+1} + 3)^3 + 2g_n(x_{n+1} + 3)^2 + 3f_n(x_{n+1} + 3) + 4g_n = \\ &= 4g_n(x_{n+1} + 4)^4 + (3f_n + 4g_n)(x_{n+1} + 4)^3 + (f_n + g_n)(x_{n+1} + 4)^2 + 2f_n(x_{n+1} + 4) + 4f_n = \end{aligned}$$

*Доказательство.* Первое равенство следует из теоремы 1.

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 0$

$$\begin{aligned} g_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 0 + 0 + 0 + 0 + g_n = g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4g_n + 3f_n + 3g_n + 2f_n + 3g_n + 4f_n + 4g_n + g_n = 4f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4g_n + 4f_n + 4g_n + 3f_n + 2g_n + 3f_n + 3g_n + g_n = 4g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4g_n + f_n + g_n + 3f_n + 2g_n + 2f_n + 2g_n + g_n = f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4g_n + 2f_n + 2g_n + 2f_n + 3g_n + f_n + g_n + g_n = g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 1$

$$\begin{aligned} g_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4g_n + 3f_n + 2g_n + 3f_n + 3g_n + 4f_n + g_n + g_n = g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4g_n + 4f_n + g_n + 2f_n + 2g_n + 3f_n + 2g_n + g_n = 4f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4g_n + f_n + 4g_n + 2f_n + 2g_n + 2f_n + 3g_n + g_n = 4g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4g_n + 2f_n + 3g_n + 3f_n + 3g_n + f_n + 4g_n + g_n = f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 0 + 0 + 0 + 0 + g_n = g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 2$

$$\begin{aligned} g_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 4g_n + 4f_n + f_n = g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4g_n + f_n + 2g_n + f_n + 4g_n + f_n + f_n = 4f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4g_n + 2f_n + 4g_n + 4f_n + g_n + 3f_n + f_n = 4g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n = f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4g_n + 3f_n + g_n + 4f_n + g_n + 2f_n + f_n = g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 3$

$$\begin{aligned} g_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4g_n + f_n + 3g_n + 4f_n + 4g_n = g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 4g_n + 2f_n + 2g_n + 2f_n + 4g_n = 4f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4g_n = 4g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4g_n + 3f_n + 2g_n + 3f_n + 4g_n = f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 4g_n = g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 4$

$$\begin{aligned} g_{n+1}(\bar{x}_n, 0) &= 4g_n + 2f_n + g_n + f_n + g_n + 3f_n + 4f_n = g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 1) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n = 4f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 2) &= 4g_n + 3f_n + 4g_n + f_n + g_n + 2f_n + 4f_n = 4g_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 3) &= 4g_n + 4f_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n + 4f_n + 4f_n = f_n \\ g_{n+1}(\bar{x}_n, 4) &= 4g_n + f_n + 3g_n + 4f_n + 4g_n + f_n + 4f_n = g_n \end{aligned}$$

□

**Теорема 3.** При  $n \geq 1$  для периодических функций пятизначной логики  $f_n = f_{(1144)}^{(n)}$ ,  $g_n = f_{(1441)}^{(n)}$  верны следующие равенства:

$$\begin{aligned} s_{n+1}^1 &= f_{n+1} + g_{n+1} = \\ (4f_n + 4g_n)x^4 + f_n x^3 + g_n x^2 + 3f_n x + f_n + g_n &= \\ (4f_n + 4g_n)(x+1)^4 + 4g_n(x+1)^3 + f_n(x+1)^2 + 2g_n(x+1) + f_n + g_n &= \\ (4f_n + 4g_n)(x+2)^4 + (4f_n + 3g_n)(x+2)^3 + 2g_n(x+2)^2 + (2f_n + 3g_n)(x+2) + f_n + 4g_n &= \\ (4f_n + 4g_n)(x+3)^4 + (3f_n + 2g_n)(x+3)^3 + 2(f_n + g_n)(x+3)^2 + (3f_n + 2g_n)(x+3) + 4f_n + 4g_n &= \\ (4f_n + 4g_n)(x+4)^4 + (2f_n + g_n)(x+4)^3 + 2f_n(x+4)^2 + (2f_n + 3g_n)(x+4) + 4f_n + g_n &= \end{aligned}$$

*Доказательство.* Первое равенство следует из теоремы 1.

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 0$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 0) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 4g_n + f_n + g_n + 3f_n + f_n + g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4g_n + 3f_n + 4g_n + f_n + f_n + g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 4g_n + 2f_n + 4g_n + 4f_n + f_n + g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 4g_n + 4f_n + g_n + 2f_n + f_n + g_n = f_n + g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 1$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 4g_n + 4g_n + f_n + 2g_n + f_n + g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 4g_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n + f_n + g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4g_n + 3g_n + 4f_n + g_n + f_n + g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 4g_n + g_n + f_n + 3g_n + f_n + g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 4) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + g_n = f_n + g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 2$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 4g_n + 2f_n + 4g_n + 3g_n + 4f_n + g_n + f_n + 4g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 4g_n + 3f_n + g_n + 3g_n + f_n + 4g_n + f_n + 4g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4g_n + f_n + 2g_n + 2g_n + 3f_n + 2g_n + f_n + 4g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 3) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 4g_n + 4f_n + 3g_n + 2g_n + 2f_n + 3g_n + f_n + 4g_n = f_n + g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 3$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 4g_n + f_n + 4g_n + 3f_n + 3g_n + 4f_n + g_n + 4f_n + 4g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 4g_n + 2f_n + 3g_n + 2f_n + 2g_n + 2f_n + 3g_n + 4f_n + 4g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 2) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n + 4g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 4g_n + 3f_n + 2g_n + 2f_n + 2g_n + 3f_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 4g_n + 4f_n + g_n + 3f_n + 3g_n + f_n + 4g_n + 4f_n + 4g_n = f_n + g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 4$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 4g_n + 3f_n + 4g_n + 2f_n + 3f_n + 2g_n + 4f_n + g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 1) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n + g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 4g_n + 2f_n + g_n + 2f_n + 2f_n + 3g_n + 4f_n + g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 4g_n + f_n + 3g_n + 3f_n + 4f_n + g_n + 4f_n + g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^1(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 4g_n + 4f_n + 2g_n + 3f_n + f_n + 4g_n + 4f_n + g_n = f_n + g_n \end{aligned}$$

□

**Теорема 4.** При  $n \geq 1$  для периодических функций пятизначной логики  $f_n = f_{(1144)}^{(n)}$ ,  $g_n = f_{(1441)}^{(n)}$  верны следующие равенства:

$$\begin{aligned} s_{n+1}^2 &= f_{n+1} + 2g_{n+1} = \\ &= (4f_n + 3g_n)x^4 + (4f_n + 3g_n)x^3 + (2f_n + 4g_n)x^2 + (2f_n + 4g_n)x + f_n + 2g_n = \\ &= (4f_n + 3g_n)(x+1)^4 + (3f_n + g_n)(x+1)^3 + (4f_n + 3g_n)(x+1)^2 + (4f_n + 3g_n)(x+1) + f_n + 2g_n = \\ &= (4f_n + 3g_n)(x+2)^4 + (2f_n + 4g_n)(x+2)^3 + (4f_n + 3g_n)(x+2)^2 + (4f_n + 3g_n)(x+2) + 2f_n + 4g_n = \\ &= (4f_n + 3g_n)(x+3)^4 + (f_n + 2g_n)(x+3)^3 + 2(f_n + 2g_n)(x+3)^2 + (f_n + 2g_n)(x+3) + 4f_n + 3g_n = \\ &= (4f_n + 3g_n)(x+4)^4 + (3f_n + g_n)(x+4)^2 + (4f_n + 3g_n)(x+4) + 3f_n + g_n = \end{aligned}$$

*Доказательство.* Первое равенство следует из теоремы 1.

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 0$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 0) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + 2g_n = f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 3g_n + 4f_n + 3g_n + 2f_n + 4g_n + 2f_n + 4g_n + f_n + 2g_n = 3f_n + g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 3g_n + 2f_n + 4g_n + 3f_n + g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n = 4f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 3g_n + 3f_n + g_n + 3f_n + g_n + f_n + 2g_n + f_n + 2g_n = 2f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + 2f_n + 4g_n + 3f_n + g_n + f_n + 2g_n = f_n + 2g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 1$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 3g_n + 3f_n + g_n + 4f_n + 3g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n = f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 3g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + 3f_n + g_n + f_n + 2g_n = 3f_n + g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + f_n + 2g_n + 2f_n + 4g_n + f_n + 2g_n = 4f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 3g_n + 2f_n + 4g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + f_n + 2g_n = 2f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 4) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + 2g_n = f_n + 2g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 2$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + f_n + 2g_n + 3f_n + g_n + 2f_n + 4g_n = f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 3g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + 2f_n + 4g_n + 2f_n + 4g_n = 3f_n + g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 3g_n + 3f_n + g_n + 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + 2f_n + 4g_n = 4f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 3) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 2f_n + 4g_n = 2f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 3g_n + 2f_n + 4g_n + 4f_n + 3g_n + 4f_n + 3g_n + 2f_n + 4g_n = f_n + 2g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 3$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 3g_n + 2f_n + 4g_n + 3f_n + g_n + 3f_n + g_n + 4f_n + 3g_n = f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 3g_n + 4f_n + 3g_n + 2f_n + 4g_n + 4f_n + 3g_n + 4f_n + 3g_n = 3f_n + g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 2) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n + 3g_n = 4f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 3g_n + f_n + 2g_n + 2f_n + 4g_n + f_n + 2g_n + 4f_n + 3g_n = 2f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 3g_n + 3f_n + g_n + 3f_n + g_n + 2f_n + 4g_n + 4f_n + 3g_n = f_n + 2g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 4$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 3g_n + 0 + 3f_n + g_n + f_n + 2g_n + 3f_n + g_n = f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 1) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 3f_n + g_n = 3f_n + g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 3g_n + 0 + 3f_n + g_n + 4f_n + 3g_n + 3f_n + g_n = 4f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 3g_n + 0 + 2f_n + 4g_n + 3f_n + g_n + 3f_n + g_n = 2f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^2(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 3g_n + 0 + 2f_n + 4g_n + 2f_n + 4g_n + 3f_n + g_n = f_n + 2g_n \end{aligned}$$

□



**Теорема 5.** При  $n \geq 1$  для периодических функций пятизначной логики  $f_n = f_{(1144)}^{(n)}$ ,  $g_n = f_{(1441)}^{(n)}$  верны следующие равенства:

$$\begin{aligned} s_{n+1}^3 &= f_{n+1} + 3g_{n+1} = \\ & (4f_n + 2g_n)x^4 + (2f_n + g_n)x^3 + (4f_n + 2g_n)x^2 + (f_n + 3g_n)x + f_n + 3g_n = \\ & (4f_n + 2g_n)(x+1)^4 + (f_n + 3g_n)(x+1)^3 + (2f_n + g_n)(x+1)^2 + (3f_n + 4g_n)(x+1) + f_n + 3g_n = \\ & (4f_n + 2g_n)(x+2)^4 + (3f_n + 4g_n)(x+2)^2 + (f_n + 3g_n)(x+2) + 3f_n + 4g_n = \\ & (4f_n + 2g_n)(x+3)^4 + (4f_n + 2g_n)(x+3)^3 + 2(f_n + 3g_n)(x+3)^2 + (4f_n + 2g_n)(x+3) + 4f_n + 2g_n = \\ & (4f_n + 2g_n)(x+4)^4 + (3f_n + 4g_n)(x+4)^3 + (4f_n + 2g_n)(x+4)^2 + (f_n + 3g_n)(x+4) + 2f_n + g_n = \end{aligned}$$

*Доказательство.* Первое равенство следует из теоремы 1.

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 0$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 0) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + 3g_n = f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 2g_n + 2f_n + g_n + 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + f_n + 3g_n = 2f_n + g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + f_n + 3g_n + 2f_n + g_n + f_n + 3g_n = 4f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 2g_n + 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + 3f_n + 4g_n + f_n + 3g_n = 3f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 2g_n + 3f_n + 4g_n + 4f_n + 2g_n + 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n = f_n + 3g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 1$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + 2f_n + g_n + 3f_n + 4g_n + f_n + 3g_n = f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 2g_n + 3f_n + 4g_n + 3f_n + 4g_n + f_n + 3g_n + f_n + 3g_n = 2f_n + g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 2g_n + 2f_n + g_n + 3f_n + 4g_n + 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n = 4f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 2g_n + 4f_n + 2g_n + 2f_n + g_n + 2f_n + g_n + f_n + 3g_n = 3f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 4) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + 3g_n = f_n + 3g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 2$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 2g_n + 0 + 2f_n + g_n + 2f_n + g_n + 3f_n + 4g_n = f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 2g_n + 0 + 2f_n + g_n + 3f_n + 4g_n + 3f_n + 4g_n = 2f_n + g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 2g_n + 0 + 3f_n + 4g_n + 4f_n + 2g_n + 3f_n + 4g_n = 4f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 3) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 3f_n + 4g_n = 3f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 2g_n + 0 + 3f_n + 4g_n + f_n + 3g_n + 3f_n + 4g_n = f_n + 3g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 3$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 2g_n + 3f_n + 4g_n + 3f_n + 4g_n + 2f_n + g_n + 4f_n + 2g_n = f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + 2f_n + g_n + f_n + 3g_n + 4f_n + 2g_n = 2f_n + g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 2) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n + 2g_n = 4f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 2g_n + 4f_n + 2g_n + 2f_n + g_n + 4f_n + 2g_n + 4f_n + 2g_n = 3f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 2g_n + 2f_n + g_n + 3f_n + 4g_n + 3f_n + 4g_n + 4f_n + 2g_n = f_n + 3g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 4$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + 2g_n + 2f_n + g_n + 4f_n + 2g_n + 4f_n + 2g_n + 2f_n + g_n = f_n + 3g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 1) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 2f_n + g_n = 2f_n + g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + 2g_n + 3f_n + 4g_n + 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + 2f_n + g_n = 4f_n + 2g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + 2g_n + 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + 2f_n + g_n + 2f_n + g_n = 3f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^3(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + 2g_n + f_n + 3g_n + f_n + 3g_n + 3f_n + 4g_n + 2f_n + g_n = f_n + 3g_n \end{aligned}$$

□

**Теорема 6.** При  $n \geq 1$  для периодических функций пятизначной логики  $f_n = f_{(1144)}^{(n)}$ ,  $g_n = f_{(1441)}^{(n)}$  верны следующие равенства:

$$\begin{aligned} s_{n+1}^4 &= f_{n+1} + 4g_{n+1} = \\ (4f_n + g_n)x^4 + 4g_nx^3 + f_nx^2 + 2g_nx + f_n + 4g_n &= \\ (4f_n + g_n)(x+1)^4 + 4f_n(x+1)^3 + 4g_n(x+1)^2 + 2f_n(x+1) + f_n + 4g_n &= \\ (4f_n + g_n)(x+2)^4 + (3f_n + g_n)(x+2)^3 + 2f_n(x+2)^2 + (3f_n + 3g_n)(x+2) + 4f_n + 4g_n &= \\ (4f_n + g_n)(x+3)^4 + (2f_n + 2g_n)(x+3)^3 + 2(f_n + 4g_n)(x+3)^2 + (2f_n + 2g_n)(x+3) + 4f_n + g_n &= \\ (4f_n + g_n)(x+4)^4 + (f_n + 3g_n)(x+4)^3 + 3g_n(x+4)^2 + (3f_n + 3g_n)(x+4) + f_n + g_n &= \end{aligned}$$

*Доказательство.* Первое равенство следует из теоремы 1.

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 0$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 0) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + g_n + 4g_n + f_n + 2g_n + f_n + 4g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + g_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n + f_n + 4g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + g_n + 3g_n + 4f_n + g_n + f_n + 4g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + g_n + g_n + f_n + 3g_n + f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 1$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + g_n + 4f_n + 4g_n + 2f_n + 0g_n + f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + g_n + 2f_n + g_n + 4f_n + 0g_n + f_n + 4g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + g_n + 3f_n + g_n + f_n + 0g_n + f_n + 4g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + g_n + f_n + 4g_n + 3f_n + 0g_n + f_n + 4g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 4) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 2$

$$\begin{aligned} s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + g_n + 4f_n + 3g_n + 3f_n + f_n + g_n + 4f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + g_n + f_n + 2g_n + 3f_n + 4f_n + 4g_n + 4f_n + 4g_n = f_n + g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + g_n + 2f_n + 4g_n + 2f_n + 2f_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n = 4f_n + g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 3) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n + 4g_n = 4f_n + 4g_n \\ s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + g_n + 3f_n + g_n + 2f_n + 3f_n + 3g_n + 4f_n + 4g_n = f_n + 4g_n \end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 3$

$$\begin{aligned}
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + g_n + 4f_n + 4g_n + 3f_n + 2g_n + f_n + g_n + 4f_n + g_n = f_n + 4g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 1) &= 4f_n + g_n + 3f_n + 3g_n + 2f_n + 3g_n + 3f_n + 3g_n + 4f_n + g_n = f_n + g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 2) &= 0 + 0 + 0 + 0 + 4f_n + g_n = 4f_n + g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + g_n + 2f_n + 2g_n + 2f_n + 3g_n + 2f_n + 2g_n + 4f_n + g_n = 4f_n + 4g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + g_n + f_n + g_n + 3f_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n + 4f_n + g_n = f_n + 4g_n
\end{aligned}$$

При поляризации  $x_{n+1}$ , когда  $d_{n+1} = 4$

$$\begin{aligned}
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 0) &= 4f_n + g_n + 4f_n + 2g_n + 0f_n + 3g_n + 2f_n + 2g_n + f_n + g_n = f_n + 4g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 1) &= 0 + 0 + 0 + 0 + f_n + g_n = f_n + g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 2) &= 4f_n + g_n + f_n + 3g_n + 0f_n + 3g_n + 3f_n + 3g_n + f_n + g_n = 4f_n + g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 3) &= 4f_n + g_n + 3f_n + 4g_n + 0f_n + 2g_n + f_n + g_n + f_n + g_n = 4f_n + 4g_n \\
s_{n+1}^4(\bar{x}_n, 4) &= 4f_n + g_n + 2f_n + g_n + 0f_n + 2g_n + 4f_n + 4g_n + f_n + g_n = f_n + 4g_n
\end{aligned}$$

□

## Таблица с функциями

$q_{n+1}$	0	1	2	3	4
$f_{n+1}$	$fs^4s^1s^4f$	$fs^1s^4s^1f$	$fs^2s^1gg$	$fgfggf$	$fs^3s^4gg$
$g_{n+1}$	$gs^1s^4s^1g$	$gs^4s^1s^4g$	$gs^2s^4ff$	$gfgfgg$	$gs^3s^1ff$
$s_{n+1}^1$	$s^1fgfs^1$	$s^1gfgs^1$	$s^1s^2gs^4s^4$	$s^1s^4s^1s^4s^1$	$s^1s^3fs^4s^4$
$s_{n+1}^2$	$s^2s^2s^2s^2s^2$	$s^2s^2s^2s^2s^2$	$s^2s^2s^2s^2s^2$	$s^2s^2s^2s^2s^2$	$s^2s^2s^2s^2s^2$
$s_{n+1}^3$	$s^3s^3s^3s^3s^3$	$s^3s^3s^3s^3s^3$	$s^3s^3s^3s^3s^3$	$s^3s^3s^3s^3s^3$	$s^3s^3s^3s^3s^3$
$s_{n+1}^4$	$s^4gfgs^4$	$s^4fgfs^4$	$s^4s^2fs^1s^1$	$s^4s^1s^4s^1s^4$	$s^4s^3gs^1s^1$

Таблица 1: Результаты

**Теорема 7.** При  $n \geq 1$  длина периодической функции пятизначной логики  $s_n^2 = f_n + 2g_n$  выражается следующей формулой:

$$l(s_n^2) = 5^{n-1} l(s_1^2) = 5^{n-1} \cdot 4.$$

*Доказательство.* Доказательство проведем индукцией по  $n$  – числу переменных функции  $s_n^2$ . При  $n = 1$  получаем  $l(s_1^2) = l(s_1^2)$  – верно. Пусть формула верна для  $n - 1$ , тогда из таблицы 1 видно, что при любой поляризации  $x_n$ ,  $s_n^2$  выражается через 5 функций

$s_{n-1}$ , при каждой из которых  $x_n$  стоит в различных степенях. Поэтому  $l(s_n^2) = 5l(s_{n-1}^2) = 5 \cdot 5^{n-2} l(s_1^2) = 5^{n-1} l(s_1^2)$ .  $\square$

**Теорема 8.** При  $n \geq 1$  длина периодической функции пятизначной логики  $s_n^3 = f_n + 2g_n$  выражается следующей формулой:

$$l(s_n^3) = 5^{n-1} l(s_1^3) = 5^{n-1} \cdot 4.$$

*Доказательство.* Доказательство проведем индукцией по  $n$  – числу переменных функции  $s_n^3$ . При  $n = 1$  получаем  $l(s_1^3) = l(s_1^3)$  – верно. Пусть формула верна для  $n - 1$ , тогда из таблицы 1 видно, что при любой поляризации  $x_n$ ,  $s_n^3$  выражается через 5 функций  $s_{n-1}$ , при каждой из которых  $x_n$  стоит в различных степенях. Поэтому  $l(s_n^3) = 5l(s_{n-1}^3) = 5 \cdot 5^{n-2} l(s_1^3) = 5^{n-1} l(s_1^3)$ .  $\square$

Обозначим  $s^1$  и  $s^4$  через  $h$  и  $t$  соответственно.

$q_{n+1}$	0	1	2	3	4
$f_{n+1}$	$fthtf$	$fhthf$	$fs^2hgg$	$fgfgf$	$fs^3tgg$
$g_{n+1}$	$ghthg$	$gthtg$	$gs^2tff$	$gfgfg$	$gs^3hff$
$h_{n+1}$	$hfgfh$	$hgfgh$	$hs^2gtt$	$hthth$	$hs^3ftt$
$t_{n+1}$	$tgfgt$	$tfgft$	$ts^2fhh$	$ththt$	$ts^3ghh$

Таблица 2: Результаты

# Содержание

Введение	1
Основные определения	2
Результаты	4
Теоремы . . . . .	4
Таблица с функциями . . . . .	11

## Список литературы

1. Угрюмов Е. П. Цифровая схемотехника. СПб.: БХВ-Петербург, 2004.
2. Sasao T., Besslich P. On the complexity of mod-2 sum PLA's // IEEE Trans.on Comput. 39. N 2. 1990. P. 262–266.
3. Супрун В. П. Сложность булевых функций в классе канонических поляризованных полиномов // Дискретная математика. 5. №2. 1993. С. 111–115.
4. Перязев Н. А. Сложность булевых функций в классе полиномиальных поляризованных форм // Алгебра и логика. 34. №3. 1995. С. 323–326.
5. Селезнева С. Н. О сложности представления функций многозначных логик поляризованными полиномами. Дискретная математика. 14. №2. 2002. С. 48–53.
6. Кириченко К. Д. Верхняя оценка сложности полиномиальных нормальных форм булевых функций // Дискретная математика. 17. №3. 2005. С. 80–88.
7. Селезнева С. Н. Дайняк А. Б. О сложности обобщенных полиномов  $k$ -значных функций // Вестник Московского университета. Серия 15. Вычислительная математика и кибернетика. №3. 2008. С. 34–39.
8. Маркелов Н. К. Нижняя оценка сложности функций трехзначной логики в классе поляризованных полиномов // Вестник Московского университета. Серия 15. Вычислительная математика и кибернетика. №3. 2012. С. 40–45.
9. Селезнева С. Н. Маркелов Н. К. Быстрый алгоритм построения векторов коэффициентов поляризованных полиномов  $k$ -значных функций // Ученые записки Казанского университета. Серия Физико-математические науки. 2009. 151. №2 С. 147-151.