МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ Факультет Вычислительной Математики и Кибернетики

О длине некоторых периодических функций пятизначной логики в классе поляризованных полиномиальных форм

Михаил Гордеев

Научный руководитель – доц. Селезнева С.Н.

Определение

Основные определения

Пусть $k \geqslant 2$ – натуральное число, $E_k = \{0, 1, ..., k - 1\}$.

Определение

 $f^{(n)}: E_k^n \to E_k$ называется функцией k-значной логики.

Определение

 P_{L}^{n} – множество всех функций k-значной логики, зависящих от п переменных.

Определение

Поляризованным мономом K^δ по вектору поляризации $\delta = (d_1, \ldots, d_n) \in E_k^n$, назовем $(x_{i_1} + d_{i_1})^{m_1} \cdots (x_{i_r} + d_{i_r})^{m_r}$.

Определение

Основные определения

Поляризованная полиномиальная нормальная форма (ППФ) по вектору поляризации δ – это $\sum\limits_{i=1}^{l}c_{i}\cdot K_{i}^{\delta}$; $c_{i}\in E_{k}\backslash\{0\}$, $K_{i}^{\delta}\neq K_{i}^{\delta},i\neq j$. Число l называется длиной ППФ.

Определение

 $P^\delta(f)$ — это поляризованная по δ ППФ, реализующая f, $I(P^\delta(f))$ — длина этой ППФ.

Определение

 $L_k(n) = \max_{f \in P^n_k} \min_{\delta \in E^n_k} I(P^\delta(f)) - функция Шеннона длины.$

Супрун В. П. [1993г.], Sasao Т. [1990г.] – получили некоторые оценки для функций алгебры логики в классе ППФ.

Супрун В. П. [1993г.], Sasao Т. [1990г.] – получили некоторые оценки для функций алгебры логики в классе ППФ.

Перязев Н. А. [1995г.] –
$$L_2(n) = \left[\frac{2^{n+1}}{3}\right]$$
.

Супрун В. П. [1993г.], Sasao Т. [1990г.] – получили некоторые оценки для функций алгебры логики в классе ППФ.

Перязев Н. А. [1995г.] –
$$L_2(n) = \left\lfloor \frac{2^{n+1}}{3} \right\rfloor$$
.

Селезнева С. Н. [2002 г.] –
$$L_k(n) < \frac{k(k-1)}{k(k-1)+1}k^n$$
.

Супрун В. П. [1993г.], Sasao Т. [1990г.] – получили некоторые оценки для функций алгебры логики в классе ППФ.

Перязев Н. А. [1995г.] –
$$L_2(n)=\left[rac{2^{n+1}}{3}
ight]$$
 .

Селезнева С. Н. [2002 г.] –
$$L_k(n) < \frac{k(k-1)}{k(k-1)+1}k^n$$
.

Маркелов Н. К. [2012 г.] – $L_3(n) \geqslant \left[\frac{3}{4}3^n\right]$.

Известные оценки

Супрун В. П. [1993г.], Sasao Т. [1990г.] – получили некоторые оценки для функций алгебры логики в классе ППФ.

Перязев Н. А. [1995г.] –
$$L_2(n)=\left[rac{2^{n+1}}{3}
ight]$$
 .

Селезнева С. Н. [2002 г.] –
$$L_k(n) < \frac{k(k-1)}{k(k-1)+1}k^n$$
.

Маркелов Н. К. [2012 г.] –
$$L_3(n) \geqslant \left[\frac{3}{4}3^n\right]$$
.

Селезнева С. Н. [2015 г.] – $L_3(n)\geqslant \left[\frac{3}{4}3^n\right]$, для симметрических функций.

Определение

Функция k-значной логики $f(x_1, \ldots, x_n)$ называется симметрической, если $f(\pi(x_1), \ldots, \pi(x_n)) = f(x_1, \ldots, x_n)$ для произвольной перестановки π на множестве переменных.

Определение

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 $f(\alpha) = \tau_j, |\alpha| = j \pmod{T} \ \forall \alpha = (a_1, \dots, a_n) \in E_k^n; |\alpha| = \sum_{i=1}^n a_i.$

Определение

Пусть $T \geqslant 1$, $\Pi = \{\tau_1, \dots, \tau_s | \tau_i \in E_k^T\}$, $A_{\Pi} = \{f_{\tau}^{(n)} | \tau \in \Pi, n \geqslant 1\}$. Класс A_{Π} называется вырожденным, если $\forall \tau \in \Pi$ верно, что $I(f_{\tau}^{(n)}) = \bar{o}(k^n)$ при $n \to \infty$.

Введение

Рассмотрим функции f_n и g_n – периодические симметрические функции с периодами (1,1,4,4) и (1,4,4,1) соответственно, $n \geqslant 1$.

Введем класс \mathcal{A} функций вида $a \cdot f_n + b \cdot g_n$, $a,b \in E_k$, $a \neq 0$ или $b \neq 0$.

U его подкласс \mathcal{F} состоящий из функций:

 $c \cdot f_n, c \cdot g_n, c \cdot (f_n + g_n), c \cdot (f_n + 4g_n), c \in \{1, 2, 3, 4\}.$

Теорема 1

Основные определения

При $n \ge 1$ и s_n любой из функций $s_n^2 = f_n + 2g_n$, $s_n^3 = f_n + 3g_n$ длина полинома периодической функции пятизначной логики s_n при поляризации $\delta = (d_1, \dots, d_n)$ выражается следующей формулой:

Введение

$$I(P^{\delta}(s_n))=5^{n-m}\cdot 4^m,$$

где
$$m = \begin{cases}$$
количество «4» в векторе $\delta, \,$ если $s_n = s_n^2;$ количество «2» в векторе $\delta, \,$ если $s_n = s_n^3.$

Основные теоремы и леммы Нижняя оценка

Лемма 1

При векторе поляризации

$$\delta=(d_1,\ldots,d_n), d_i\in\{0,1,3,4\}, i=1,\ldots,n$$
 и φ_n – любой функции из \mathcal{F}^n верно:

$$I(P^{\delta}(\varphi_n)) \geqslant \frac{2}{5} \cdot 5^n.$$

Основные теоремы и леммы

Нижняя оценка

Лемма 1

При векторе поляризации

$$\delta=(d_1,\ldots,d_n), d_i\in\{0,1,3,4\}, i=1,\ldots,n$$
 и φ_n – любой функции из \mathcal{F}^n верно:

$$I(P^{\delta}(\varphi_n)) \geqslant \frac{2}{5} \cdot 5^n.$$

Лемма 2

При векторе поляризации

$$\delta = (d_1, \ldots, d_n), \ d_i = 2, \ i = 1, \ldots, m, \ d_i = 4, \ i = n - m + 1, \ldots, n$$
 и φ_n – любой функции из \mathcal{F}^n верно:

$$I(P^{\delta}(\varphi_n)) \geqslant \left(\left(\frac{5}{4}\right)^m - \frac{3}{2}\right) \cdot 4^n + 4^m \cdot 5^{n-m}.$$

Основные теоремы и леммы Нижняя оценка

Теорема 2

При векторе поляризации $\delta = (d_1, \dots, d_n)$ и φ_n – любой функции из \mathcal{F}^n верно:

$$I(P^{\delta}(\varphi_n)) \geqslant \left(\left(\left(\frac{5}{4} \right)^{m_2} - \frac{3}{2} \right) \cdot 4^{m_2 + m_4} + 4^{m_2} \cdot 5^{m_4} \right) \cdot 5^{n - m_2 - m_4},$$

где m_2 – число «2» в δ , а m_4 – число «4».

Основные теоремы и леммы Верхняя оценка

Теорема 3

Для любой функции φ_n из \mathcal{F}^n , при n четном верно:

$$I(\varphi_n) \leqslant 5^n \left(2 \cdot \left(\frac{4}{5}\right)^{\frac{n}{2}} - \left(\frac{4}{5}\right)^n\right).$$

Введение

Основные теоремы и леммы Верхняя оценка

Теорема 3

Для любой функции φ_n из \mathcal{F}^n , при n четном верно:

$$I(\varphi_n) \leqslant 5^n \left(2 \cdot \left(\frac{4}{5} \right)^{\frac{n}{2}} - \left(\frac{4}{5} \right)^n \right).$$

Следствие

Класс функций A является вырожденным.

 $oldsymbol{0}$ Для всех функций из класса $\mathcal A$ были построены все поляризованные полиномы, выражающие функции от n+1 переменных через функции от n переменных также принадлежащих классу \mathcal{A} ;

Введение

 $oldsymbol{0}$ Для всех функций из класса $\mathcal A$ были построены все поляризованные полиномы, выражающие функции от n+1 переменных через функции от n переменных также принадлежащих классу \mathcal{A} ;

Введение

Установлена точная длина, в зависимости от поляризации, для функций: s_n^2 и s_n^3 ;

Математические результаты

- ① Для всех функций из класса $\mathcal A$ были построены все поляризованные полиномы, выражающие функции от n+1 переменных через функции от n переменных также принадлежащих классу $\mathcal A$;
- ② Установлена точная длина, в зависимости от поляризации, для функций: s_n^2 и s_n^3 ;
- lacktriangled Доказано несколько теорем и лемм, из которых получается нижняя оценка для функций из класса \mathcal{F} ;

- ① Для всех функций из класса $\mathcal A$ были построены все поляризованные полиномы, выражающие функции от n+1 переменных через функции от n переменных также принадлежащих классу $\mathcal A$;
- ② Установлена точная длина, в зависимости от поляризации, для функций: s_n^2 и s_n^3 ;
- **3** Доказано несколько теорем и лемм, из которых получается нижняя оценка для функций из класса \mathcal{F} ;
- ullet Установлена верняя оценка для функций из класса \mathcal{F} ;

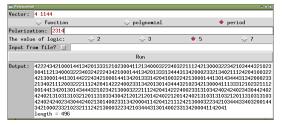
 $oldsymbol{0}$ Для всех функций из класса $\mathcal A$ были построены все поляризованные полиномы, выражающие функции от n+1 переменных через функции от n переменных также принадлежащих классу \mathcal{A} ;

Введение

- Установлена точная длина, в зависимости от поляризации, для функций: s_n^2 и s_n^3 ;
- Доказано несколько теорем и лемм, из которых получается нижняя оценка для функций из класса \mathcal{F} ;
- **4** Установлена верняя оценка для функций из класса \mathcal{F} ;
- **5** Доказана вырожденность класса A.

Для получения результатов были написаны следующие программы:

- Программа на языке C++, реализующая построение поляризованных полиномов по модулю k, где $k \in 2,3,5,7;$
- Для этой программы был написан интерфейс на языке Perl, передставленный на рисунке;



Для получения результатов были написаны следующие программы:

- Программа на языке C++, осуществляющая для заданного. числа пременных n "быстрый" поиск функций длина которых, в классе пляризованных полиномов, больше заданного порога, среди заданного класса симметрических функций от n переменных;
- С помощью системы компьютерной алгебры Sage были произведены: получение полиномиальных форм, поляризованных по разным векторам поляризации и подстановка значений в полиномы для проверки правильности их построения.

Спасибо за внимание