

Московский Государственный Университет Факультет вычислительной математики и кибернетики

## «Введение в диплом»

## «О сложности систем функций некоторых многозначных логик в классе поляризованных полиномов»

Гордеев Михаил студент группы 618/1

## 1 Введение

Одним из стандартных способов задания функций к-значной логики являются поляризованные полиномиальные формы ( $\Pi\Pi\Phi$ ), 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 kзначной 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  $\Pi\Pi\Phi$ , по которой она построена. Поэтому в ряде работ исследуется сложность  $\Pi\Pi\Phi$  различных функций [3, 4, 5, 6, 7, 8, 9]. Также рассматривают системы функций. Сложностью  $L_k^{\Pi\Pi\Phi}(F)$  системы функций k-значной логики  $F = \{f_1(x_1, \ldots, x_n), \ldots, f_m(x_1, \ldots, x_n)\}$  в классе ППФ называется минимальная сложность среди всех таких систем ППФ  $\{p_1, \ldots, p_m\}$ , что все ППФ  $p_1, \ldots, p_m$  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 алгебры k-значной логики  $F=\{f_1(x_1,\ldots,x_n),\ldots,f_m(x_1,\ldots,x_n)\}$  верна оценка  $L_k^{\Pi\Pi\Phi}(F)\leqslant k^n.$  В данной работе получена нижняя оценка  $L_k^{\Pi\Pi\Phi}(F)\geqslant k^n$  для некоторых k > 3.

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

$$L_2(n) \geqslant C_n^{\left[\frac{n}{2}\right]},$$
  
 $L_2(n) < 3 \cdot 2^{n-1},$ 

где [a] 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  $2002 \, \text{г. C. H. Селезневой} \, [5]$ :

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

в 2015 году она была улучшена [12]

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

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., был предложен метод построения обобщенных полиномиальных форм из которогоследует  $L_2^{\text{O.H.}}(n) = O(\frac{2^n}{n})$ . В работах [7, 10] получено, что  $L_k^{\text{O.H.}}(n) = O(\frac{k^n}{n})$ .

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

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

в [11] эта оценка была достигнута на симметрических функциях. Также в работе [11] были получены следующие оценки:

$$L_2^{\Pi\Pi\Phi}(F) \geqslant 2^n$$

$$L_3^{\Pi\Pi\Phi}(F) \geqslant 3^n.$$

## 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.  $\mathbb{N}^2$ . 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. textnumero 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 коэффициэнтов поляризованных полиномов k-значных функций // Ученые записки Казанского университета. Серия Физикоматематические науки. 2009. 151. №2 С. 147-151.
- 10. Башов М. А., Селезнева С. Н. О длине функций k-значной логики в классе полиномиальных нормальных форм по модулю k // Дискретная математика. 2014. Т. 26, вып. 3. С. 3-9.
- 11. Селезнева С. Н. Сложность систем функций алгебры логики и систем функций трехзначной логики в классах поляризованных полиномиальных форм // Дискретная математика. 2015. Т. 27, вып. 1. С. 111-122.

12. Балюк А. С., Янушковский Г. В. Верхние оценки функций над конечными полями в некоторых классах кронекеровых форм // Известия Иркутского государственного университета. Серия: Математика. -2015.-T.14.-C. 3-17.