

## НИЖНЯЯ ОЦЕНКА НЕМОНОТОННОЙ СЛОЖНОСТИ ФУНКЦИЙ МНОГОЗНАЧНОЙ ЛОГИКИ

В. В. Кочергин, А. В. Михайлович (Москва)

Пусть  $P_k$  — множество всех функций  $k$ -значной логики ( $k \geq 2$ ),  $M$  — класс всех функций из  $P_k$ , монотонных относительно порядка  $0 < 1 < \dots < k - 1$ .

Исследуется сложность реализации функций  $k$ -значной логики схемами из функциональных элементов над базисами  $B$ , имеющими вид:  $B = M \cup \{\omega_1, \dots, \omega_p\}$ ,  $\omega_i \in P_k \setminus M$  ( $i = 1, \dots, p$ ), причем функциям из множества  $M$  приписан нулевой вес, а функциям  $\omega_1, \dots, \omega_p$  — единичный.

Кратко напомним необходимые определения (подробнее см., например, [1]).

*Немонотонная сложность*  $I_B(S)$  *схемы*  $S$  *над базисом*  $B$  — это число немонотонных элементов схемы  $S$  или суммарный вес всех элементов схемы  $S$ . *Немонотонную сложность над базисом*  $B$  *функции*  $k$ -*значной логики*  $f$ , обозначаемую  $I_B(f)$ , определим как минимальную немонотонную сложность схем, вычисляющих над базисом  $B$  функцию  $f$ .

Пусть  $f(x_1, \dots, x_n)$  — функция  $k$ -значной логики. Упорядоченную пару наборов  $\tilde{\alpha} = (\alpha_1, \dots, \alpha_n)$  и  $\tilde{\beta} = (\beta_1, \dots, \beta_n)$ ,  $\tilde{\alpha}, \tilde{\beta} \in E_k^n$ , будем называть *обрывом для функции*  $f$ , если выполнены условия:  $\alpha_j \leq \beta_j$ , ( $j = 1, \dots, n$ ) и  $f(\tilde{\alpha}) > f(\tilde{\beta})$ .

Пусть  $C$  — цепь, имеющая вид  $\tilde{\alpha}_1, \tilde{\alpha}_2, \dots, \tilde{\alpha}_r$ . Определим величины  $d_C(f)$  и  $u_C(f)$  следующим образом:  $d_C(f)$  — число обрывов функции  $f$  на парах вида  $(\tilde{\alpha}_i, \tilde{\alpha}_{i+1})$ ;  $u_C(f)$  — наибольшая длина  $t$  подпоследовательности  $\tilde{\beta}_1, \tilde{\beta}_2, \dots, \tilde{\beta}_t$  последовательности  $C$ , удовлетворяющей условию  $f(\tilde{\beta}_1) > f(\tilde{\beta}_2) > \dots > f(\tilde{\beta}_t)$ .

Определим *спад*  $d(f)$  и *инверсионную силу*  $u(f)$  функции  $f$  равенствами  $d(f) = \max d_C(f)$  и  $u(f) = \max u_C(f)$ , где максимум берется по всем цепям  $C$ .

Кроме того, для произвольного базиса  $B$  описанного выше вида положим  $D(B) = \max d(f)$  и  $u(B) = \max u(f)$ , где максимум берется по всем функциям  $f$  из базиса  $B$ .

Исчерпывающее описание немонотонной сложности булевых функций в базисе  $B_0 = M \cup \{\bar{x}\}$ , называемой в этом случае инверсионной сложностью, было получено А. А. Марковым [2]: для любой булевой функции  $f$  установлено равенство

$$I_{B_0}(f) = \lceil \log_2(d(f) + 1) \rceil.$$

В работе [3] для произвольной функции  $k$ -значной логики установлено точное значение немонотонной сложности над двумя естественными базисами  $B_P = M \cup \{N_P(x)\}$  и  $B_L = M \cup \{N_L(x)\}$ , где  $N_P(x)$  — отрицание Поста, т. е. функция  $x + 1 \pmod{k}$ , а  $N_L(x)$  — отрицание Лукасевича, т. е. функции  $k - 1 - x$ :

$$I_{B_P}(f) = \lceil \log_2(d(f) + 1) \rceil, \quad I_{B_L}(f) = \lceil \log_k(d(f) + 1) \rceil.$$

В случае произвольного базиса  $B$  указанного вида из результатов работ [3, 4] следует, что найдется такая константа  $c(B)$ , что для любой функции  $k$ -значной логики  $f$  выполняются неравенства

$$\left\lceil \log_{u(B)}(d(f) + 1) \right\rceil - c(B) \leq I_B(f) \leq \left\lceil \log_{u(B)}(d(f) + 1) \right\rceil.$$

Эти оценки далеки от окончательных, так как константа  $c(B)$  может оказаться сколь угодно большой: для любого заданного значения  $N$  найдется базис  $B_N$  вида  $M \cup \{h_N\}$  и функция  $g_N$ , для которых справедливо неравенство  $\left\lceil \log_{u(B)}(d(g_N) + 1) \right\rceil - I_{B_N}(g_N) > N$ .

В булевом случае удалось получить окончательный результат [5]: для любой булевой функции  $f$  и любого базиса  $B$  описанного вида справедливо равенство

$$I_B(f) = \left\lceil \log_2 \left( \frac{d(f)}{D(B)} + 1 \right) \right\rceil,$$

где  $D(B) = \max\{d(\omega_1), \dots, d(\omega_p)\}$ .

Для случая реализации функций  $k$ -значной логики, хотя задача и далека от полного решения, также удалось получить значительные продвижения. В работе [1] установлено, что для любой функции  $k$ -значной логики  $f$  и для произвольного базиса  $B$  указанного вида выполняются неравенства

$$\left\lceil \log_{u(B)} \left( \frac{d(f)}{D(B)} + 1 \right) \right\rceil - (\log_2 k + 2) \leq I_B(f) \leq \left\lceil \log_{u(B)} \left( \frac{d(f)}{D(B)} + 1 \right) \right\rceil + k^3.$$

В настоящей работе существенно усилена нижняя оценка.

**Теорема.** *Для любой функции  $k$ -значной логики  $f$  и для произвольного базиса  $B$  вида*

$$B = M \cup \{\omega_1, \dots, \omega_p\}, \quad \omega_i \in P_k \setminus M, \quad i = 1, \dots, p,$$

выполняется неравенство

$$I_B(f) > \log_{u(B)} \left( \frac{d(f)}{D(B)} + 1 \right) - \log_{u(B)} \frac{u(B)}{u(B) - 1}.$$

Тем самым, доказана нижняя оценка, не более чем на единицу отличающаяся от величины, получающейся из значения немонотонной сложности булевых функций путем замены основания логарифма с 2 на  $u(B)$ . Однако гипотеза, утверждающая, что и верхняя оценка будет аналогична верхней оценке в булевом случае, оказывается неверной. Более того, установлено, что немонотонная сложность функции  $k$ -значной логики  $f$  в базисе  $B$ , вообще говоря, не определяется только параметрами  $d(f)$ ,  $D(B)$  и  $u(B)$ : приведен пример базиса  $B$  и двух функций  $f_1$  и  $f_2$ , для которых одновременно выполняются соотношения  $d(f_1) = d(f_2)$  и  $I_B(f_1) - I_B(f_2) = \lceil \log_2 k \rceil - 1$ .

Работа выполнена при финансовой поддержке Минобрнауки России в рамках реализации программы Московского центра фундаментальной и прикладной математики по соглашению № 075-15-2022-284.

#### Список литературы

1. Кочергин В. В., Михайлович А. В. Оценки немонотонной сложности функций многозначной логики // Учен. зап. Казан. ун-та. Сер. Физ.-матем. науки. — 2020. — Т. 162, кн. 3. — С. 311–321.
2. Марков А. А. Об инверсионной сложности систем функций // ДАН СССР. — 1957. — Т. 116, № 6. — С. 917–919.
3. Кочергин В. В., Михайлович А. В. О минимальном числе отрицаний при реализации систем функций  $k$ -значной логики // Дискретная математика. — 2016. — Т. 28, вып. 4. — С. 80–90.
4. Kochergin V. V., Mikhailovich A. V. Asymptotics of growth for non-monotone complexity of multi-valued logic function systems // Siberian Electronic Mathematical Reports (<http://semr.math.nsc.ru>). — 2017. — Т. 14. — С. 1100–1107.
5. Кочергин В. В., Михайлович А. В. Точное значение немонотонной сложности булевых функций // Математические заметки. — 2019. — Т. 105, вып. 1. — С. 32–41.

DOI: 10.20948/dms-2022-15