



Math-Net.Ru

All Russian mathematical portal

S. A. Lozhkin, On the depth of Boolean functions
in an arbitrary complete basis,
Vestnik Moskov. Univ. Ser. 1. Mat. Mekh., 1996,
Number 2, 80–83

<https://www.mathnet.ru/eng/vmumm1997>

Use of the all-Russian mathematical portal Math-Net.Ru implies that
you have read and agreed to these terms of use
<https://www.mathnet.ru/eng/agreement>

Download details:

IP: 18.97.14.87

May 18, 2025, 11:11:57



КРАТКИЕ СООБЩЕНИЯ

УДК 519.95

С. А. Ложкин

О ГЛУБИНЕ ФУНКЦИЙ АЛГЕБРЫ ЛОГИКИ В ПРОИЗВОЛЬНОМ ПОЛНОМ БАЗИСЕ

Будем рассматривать схемы из функциональных элементов (СФЭ) над базисом B , $B = \{E_i\}_{i=1}^r$, где элемент E_i , $i=1, \dots, r$, имеет глубину (задержку) T_i , $T_i > 0$, и реализует функцию алгебры логики (ФАЛ) φ_i , существенно зависящую от k_i переменных, т. е. $E_i = \langle \varphi_i(x_1, \dots, x_{k_i}), T_i \rangle$. Глубина цепи из последовательно соединенных элементов B определяется как сумма глубин этих элементов, а глубина $T(\Sigma)$ СФЭ Σ — как максимальная из глубин ее цепей (ср. [1]). Будем предполагать, что система базисных ФАЛ $\{\varphi_i\}_{i=1}^r$ полна в P_2 . При этом предположении для любой ФАЛ f обычным образом определяется ее глубина $T_B(f)$ в базисе B , а для $n=1, 2, \dots$ вводится функция Шеннона

$$T_B(n) = \max_{f(x_1, \dots, x_n)} T_B(f).$$

Из [1] следует, что

$$T_B(n) \leq \tau_B n + O(\log n), \quad (1)$$

где $\tau_B = \min_{1 \leq i \leq r} \{T_i / \log k_i\}$. С другой стороны, в силу того что $T_B(f)$ всегда достигается на формуле, обычная мощностная нижняя оценка для $T_B(n)$ имеет вид

$$T_B(n) \geq \tau_B (n - \log \log n) - o(1). \quad (2)$$

Для базиса $B_0 = \{\langle xy, 1 \rangle, \langle x \vee y, 1 \rangle, \langle \bar{x}, 1 \rangle\}$ оценки (1), (2) сближались рядом авторов (см., например, [2—4]), причем в [4] было доказано, что

$$T_{B_0}(n) = \lceil n - \log \log n \pm o(1) \rceil. \quad (3)$$

Там же соотношения типа (3) были получены и для ряда других двухместных базисов. Отметим, что верхние оценки в [3, 4] устанавливались на базе метода синтеза формул [5] и существенно использовали специфику базиса B_0 или подобных ему базисов. В настоящей работе на основе специальных разбиений единичного куба из [6] и обобщенного разложения из [1] доказывается, что для произвольного полного базиса B справедливо неравенство

$$T_B(n) \leq \tau_B (n - \log \log n) + O(1). \quad (4)$$

Через B^n , $n=1, 2, \dots$, будем, как обычно, обозначать единичный n -мерный куб, а через $B^{n,s}$ — множество всех матриц из 0 и 1 с n столбцами и s строками. Каждой матрице M из $B^{n,s}$ будем сопоставлять множество \bar{M} , состоящее из всех различных наборов B^n , которые являются строками M , а также некоторое множество $X(M)$ из n булевских переменных, связанных со столбцами M . Матрицу M из $B^{n,s}$

будем называть универсальной матрицей для ФАЛ $\varphi(y_1, \dots, y_l)$, если для любой ФАЛ g от $X(M)$ найдутся переменные u_1, \dots, u_l из $X(M)$ и константы $\sigma_1, \dots, \sigma_l$ из B^1 , такие, что ФАЛ $\varphi(u_1^{\sigma_1}, \dots, u_l^{\sigma_l})$ совпадает с ФАЛ g на M . Обозначим через μ_t матрицу из $B^{2^t \cdot t}$, все столбцы которой различны и расположены в порядке возрастания номеров.

Лемма. Для любой ФАЛ φ , существенно зависящей от всех своих переменных y_1, \dots, y_l , любого $t, t=1, 2, \dots$, и $N, N \leq l \cdot t$, для ФАЛ φ во множестве $B^{q \cdot N}$, где $q=l \cdot 2^t$, всегда найдется универсальная матрица.

Доказательство. В силу существенной зависимости ФАЛ φ от переменной $y_i, i=1, \dots, l$, найдутся константы $\alpha_{i,j}, j=1, \dots, l$, из B^1 , такие, что

$$\varphi(\alpha_{i,1}, \dots, \alpha_{i,i-1}, y_i, \alpha_{i,i+1}, \dots, \alpha_{i,l}) = y_i \oplus \alpha_{i,i}.$$

Пусть матрица $M_{i,j}, 1 \leq i, j \leq l$, принадлежащая $B^{2^t \cdot t}$, состоит из констант $\alpha_{i,j}$, если $i \neq j$, и равна μ_t при $i=j$. Очевидно, что матрица M , которая при всех $1 \leq i, j \leq l$ содержит матрицу $M_{i,j}$ в качестве подматрицы, расположенной в строках с номерами $(i-1)t+1, \dots, it$ и столбцах с номерами $(j-1)2^t+1, \dots, j2^t$, является универсальной для ФАЛ φ . Искомая матрица получается из M удалением любых $(tl-N)$ строк. Лемма доказана.

Элементарную конъюнкцию вида $x_1^{\sigma_1} \dots x_n^{\sigma_n}$, где $\tilde{\sigma} = (\sigma_1, \dots, \sigma_n) \in B^n$, будем обозначать через $\mathcal{K}_{\tilde{\sigma}}(x_1, \dots, x_n)$. Возьмем произвольную ФАЛ $f(\tilde{x}), \tilde{x} = (x_1, \dots, x_n)$, и покажем, что ее глубина $T_B(f)$ удовлетворяет (4). Пусть τ_B достигается на элементе E_p базиса B и пусть $k=k_p, T=T_p$. Для каждого $\lambda, \lambda=1, 2, \dots$, обозначим через $F^{(\lambda)}$ формулу с k^λ входами, которая представляет собой полное λ -ярусное дерево, построенное из элементов E_p . Введем натуральные параметры d, t , и пусть

$$\lambda = \lfloor \log_k(2^d/t) \rfloor, \quad l = k^\lambda, \quad b = l2^t, \quad a = n - b - d,$$

а ФАЛ $\varphi(y_1, \dots, y_l)$ — ФАЛ, реализуемая формулой $F^{(\lambda)}$. Разобьем переменные x на группы:

$$\tilde{u} = (x_1, \dots, x_a), \quad \tilde{v} = (x_{a+1}, \dots, x_{a+b}), \quad \tilde{w} = (x_{a+b+1}, \dots, x_n).$$

Построим согласно лемме универсальную для ФАЛ φ матрицу $M', M' \in B^{b \cdot 2^d}$, и пусть матрица M получается в результате приписывания к столбцам M' столбцов матрицы M'' , представляющей собой транспонированную матрицу μ_d . Разобьем в соответствии с леммой 1 из [6] куб B^{b+d} на попарно не пересекающиеся множества $\widehat{M}_{\tilde{\beta}}$, $\tilde{\beta} \in B^b$, где каждая матрица $M_{\tilde{\beta}}, M_{\tilde{\beta}} \in B^{b+d, 2^d}$, получается из M инвертированием некоторых столбцов ее подматрицы M' и поэтому является универсальной для ФАЛ φ . Пусть $X(M') = \tilde{v}, X(M'') = \tilde{w}$ и $\chi_{\tilde{\beta}}(\tilde{v}, \tilde{w}), \tilde{\beta} \in B^b$, — характеристическая ФАЛ множества $\widehat{M}_{\tilde{\beta}}$. Обозначим через $g_{\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}}(\tilde{v}), \tilde{\alpha} \in B^a, \tilde{\beta} \in B^b$, ФАЛ вида $\varphi(x_{j_1}^{\sigma_1}, \dots, x_{j_l}^{\sigma_l})$, где $(a+1) \leq j_i \leq a+b, \sigma_i \in B^1$ при всех $i=1, \dots, l$, которая совпадает с ФАЛ $f(\tilde{\alpha}, \tilde{v}, \tilde{w})$ на множестве $\widehat{M}_{\tilde{\beta}}$ и для которой по построению имеет место неравенство

$$T_B(g_{\tilde{\alpha}, \tilde{\beta}}) \leq \lambda T + T_B(\tilde{x}). \quad (5)$$

Пусть далее

$$a = s' + s'', \quad \tilde{z}' = (x_1, \dots, x_{s'}), \quad \tilde{z}'' = (x_{s'+1}, \dots, x_a).$$

Для всех $\tilde{\beta}, \tilde{\beta} \in B^b$, положим

$$g_{\tilde{\beta}}(\tilde{u}, \tilde{v}) = \bigvee_{\tilde{\alpha}'' \in B^{s''}} \mathcal{K}_{\tilde{\alpha}''}(\tilde{z}'') g_{\tilde{\alpha}'', \tilde{\beta}}(\tilde{z}', \tilde{v}), \quad (6)$$

где

$$g_{\tilde{\alpha}'', \tilde{\beta}}(\tilde{z}', \tilde{v}) = \bigvee_{\tilde{\alpha}' \in B^{s'}} \mathcal{K}_{\tilde{\alpha}'}(\tilde{z}') g_{(\tilde{\alpha}', \tilde{\alpha}''), \tilde{\beta}}(\tilde{v}). \quad (7)$$

Тогда, очевидно,

$$f(\tilde{x}) = \bigvee_{\tilde{\beta} \in B^b} \chi_{\tilde{\beta}}(\tilde{v}, \tilde{w}) g_{\tilde{\beta}}(\tilde{u}, \tilde{v}). \quad (8)$$

Схему, которая реализует ФАЛ f и глубина которой удовлетворяет (4), можно построить на основе (6)–(8) с использованием обобщенного разложения [1]. Действительно, из [1], в частности, следует, что для любой ФАЛ $g(\tilde{z}, \tilde{y})$ вида $g(\tilde{z}, \tilde{y}) = \bigvee_{j=1}^q \chi_j(\tilde{z}) g_j(\tilde{y})$, где никакие две различные ФАЛ $\chi_j, j=1, \dots, q$, от переменных $\tilde{z} = (z_1, \dots, z_s)$ одновременно в единицу не обращаются, справедливо неравенство

$$T_B(g) \leq \tau_B \log q + \max \{T_B(s), \max_{1 \leq j \leq q} T_B(g_j)\} + c'_B, \quad (9)$$

а если $q=2^s$ и $\chi_j, j=1, \dots, 2^s$, — различные элементарные конъюнкции от переменных \tilde{z} , то — неравенство

$$T_B(g) \leq \tau_B s + \max \{c''_B \log s, \max_{1 \leq j \leq q} T_B(g_j)\} + c'_B, \quad (10)$$

причем константы c'_B, c''_B зависят только от базиса. Пусть

$$c''_B \log s' \leq \lambda T, \quad c''_B \log s'' \leq \tau_B s' + \lambda T, \quad T_B(b+d) \leq \tau_B a + \lambda T. \quad (11)$$

Применяя (10) с учетом (5), (11) сначала к ФАЛ $g_{\tilde{\alpha}'', \tilde{\beta}}$, представленным в виде (7), а затем к ФАЛ $g_{\tilde{\beta}}$, представленным в виде (6), и применяя, наконец, (9) к ФАЛ f , представленной в виде (8), получим

$$T_B(f) \leq \tau_B(a+b) + \lambda T + T_B(\tilde{x}) + 3c'_B. \quad (12)$$

Нетрудно убедиться в том, что при

$$t = d = \left\lceil \frac{1}{2} \log n \right\rceil, \quad s' = 2^{\lceil \lambda T / c''_B \rceil}$$

неравенство $s' < a$ и соотношения (11) справедливы начиная с некоторого n , а поэтому из (12) следует (4).

Работа выполнена при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований проект № 93-01-01-525.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Лупанов О. Б. О схемах из функциональных элементов с задержками//Проблемы кибернетики. Вып. 23. М., 1970. 43–81.
2. McCall W. F., Paterson M. S. The depth of all Boolean functions//SIAM J. Comput. 1977. 6, N 2. 373–380.

3. Гашков С. Б. О глубине булевых функций//Проблемы кибернетики. Вып. 34. М., 1978. 265—268.
4. Ложкин С. А. О глубине функций алгебры логики в некоторых базисах//Апп. Univ. Sci. budapest. Sec. Comput. 1983. IV. 113—125.
5. Лупанов О. Б. О сложности универсальной параллельно-последовательной сети глубины 3//Тр. Матем. ин-та АН СССР. 1973. 133. 127—131.
6. Ложкин С. А. О синтезе ориентированных контактных схем//Вестн. Моск. ун-та. Вычисл. матем. и кибернетика. 1995. № 2. 36—42.

Поступила в редакцию
16.06.95

ВЕСТН. МОСК. УН-ТА. СЕР. 1, МАТЕМАТИКА. МЕХАНИКА. 1996. № 2

УДК 517.51

М. П. Королева

ОБ ОДНОМ ОБОБЩЕНИИ ИНТЕГРАЛА ПЕРРОНА

В работе [1] В. А. Скворцов построил интеграл перроновского типа, соответствующий производной относительно последовательностей двоичных сетей и позволяющий вычислять коэффициенты всюду сходящихся рядов Хаара или Уолша как коэффициенты Фурье их сумм. Он же показал (см. [2]), что примитивная в смысле этого интеграла не обладает N -свойством Лузина. Е. С. Байгожин в [3] сузил этот интеграл: решая ту же задачу о вычислении коэффициентов, интеграл в то же время обладает N -свойством Лузина.

Аналогичные вопросы возникают в связи с построением интегралов, позволяющих вычислять коэффициенты сходящихся рядов по мультипликативным системам, обобщающим систему Уолша. При этом вместо двоичных используются P -ичные сети. Соответствующий перроновский интеграл, базирующийся на понятии производной относительно последовательностей P -ичных сетей (см. [4]), как и в двоичном случае, не обладает N -свойством. Более того, можно показать, что этот интеграл не обладает N -свойством даже в случае, когда подынтегральная функция в каждой точке является конечной производной относительно последовательностей P -ичных сетей от своего интеграла.

В данной заметке дается более узкое определение P -ичной производной и вводится соответствующий этой производной более узкий P -ичный интеграл, который, решая задачу вычисления коэффициентов для рядов по мультипликативной системе, обладает N -свойством на классе точных P -ичных производных.

Естественной областью определения мультипликативных систем является P -ичная группа, т. е. группа $G(P)$ целочисленных последовательностей $\{x_j\}_{j=1}^{\infty}$, $0 \leq x_j \leq p_j - 1$, где $P = \{p_j\}_{j=1}^{\infty}$ — заданная последовательность натуральных чисел, $p_j \geq 2$ при всех $j \geq 1$, с групповой операцией \oplus , определяемой как покоординатное сложение по модулю p_j для j -й координаты. Если x_j истолковывать как j -й коэффициент P -ичного разложения некоторого числа из отрезка $[0, 1]$, то мы придём к геометрической модели группы $G(P)$ в виде «модифицированного» отрезка $[0, 1]_{P}^*$, в котором каждая P -ично-рациональная точка «раздваивается», соответствуя двум своим различным P -ичным раз-

ложениям. Отображение $\lambda_P: x \rightarrow \sum_{j=1}^{\infty} \frac{x_j}{m_j}$, где $m_j = p_1 p_2 \dots p_j$, переводит