

УДК 519.7

МАТЕМАТИКА

А. А. Алексанян

Оценки, связанные с представлением булевых функций
 посредством линейризованных дизъюнктивных нормальных форм

(Представлено чл.-корр. АН Армянской ССР А. Б. Нерсисяном 25/II 1988)

Линейризованные дизъюнктивные нормальные формы (л.д.н.ф.) введены в качестве естественного обобщения обычных дизъюнктивных нормальных форм (д.н.ф.) (см. (1,2)) в связи с задачей решения систем булевых уравнений и представляют собой дизъюнктивные формы, составленные из произведений линейных функций.

Л.д.н.ф. обладают основными теоретико-множественными и структурными свойствами обычных д.н.ф. и в то же время имеют существенные отличия от последних. Например, понятия связности и протяженности д.н.ф. (1) не имеют аналогов для л.д.н.ф., многие сложно реализуемые в классе д.н.ф. функции весьма просто реализуются посредством л.д.н.ф. Естественное алгебраическое описание л.д.н.ф. позволяет строить удобные алгоритмы и даже получать аналитические решения задач, для решения которых средства алгебры д.н.ф. оказываются недостаточно богатыми.

Настоящая работа посвящена изучению метрических (количественных) характеристик, связанных со сложностью реализации булевых функций в классе л.д.н.ф.

1. Основные понятия. Пусть E^n — множество вершин n -мерного единичного куба, т. е.

$$E^n = \{x = (x_1, \dots, x_n) | x_i \in \{0, 1\}, i = 1, \dots, n\} \text{ и}$$

$$E_p^n = \{x = (x_1, \dots, x_n) | x \in E^n, x_1 = p\}, p \in \{0, 1\}.$$

Множество булевых функций, отображающих E^n в $\{0, 1\}$, зависящих от не более чем n переменных, обозначим через $P(n)$. Каждая функция из $P(n)$ однозначно представима полиномом Жегалкина (многочленом по mod 2 над полем Галуа $GF(2)$) (1).

Класс линейных функций $a_0 + x_1x_1 + \dots + x_nx_n$ обозначается через $L(n)$.

Определение. Функция $f \in P(n)$ называется *линейризуемой*, если $f = \prod_{i=1}^m g_i$, где $g_i \in L(n)$, $i = 1, \dots, m$.

Класс линейризуемых функций, зависящих от не более чем n переменных, обозначим через $\Pi L(n)$.

Определение. Выражение $f_1 \vee \dots \vee f_m$, где $f_i \in \Pi L(n)$, $i =$

$= 1, \dots, m$, называется *линеаризированной дизъюнктивной нормальной формой* (л. д. н. ф.), а число m — длиной л. д. н. ф.

Определение. Л. д. н. ф., имеющая наименьшую длину среди всех л. д. н. ф., реализующих ту же булеву функцию, называется *кратчайшей*.

Определение. Функция $g \in \Pi L(n)$ называется *максимальной* для $f \in P(n)$, если $g \leq f$ и из $g \leq g' \leq f$, $g' \in \Pi L(n)$ следует $g \equiv g'$.

Определение. Сокращенной л. д. н. ф. функции $f \in P(n)$ называется л. д. н. ф., составленная из всех максимальных для f функций.

Примеры. Пусть $f \equiv x_1 + \dots + x_n$. Кратчайшая л. н. ф. имеет длину $2^n - 1$, а длина кратчайшей л. д. н. ф. равна 1.

Пусть $f \equiv x_1 x_2 + x_2 x_3 + \dots + x_{2n-1} x_{2n}$. Длина кратчайшей д. н. ф. равна $\frac{1}{2}(3^n - 1)$, а длина кратчайшей л. д. н. ф. равна $2^n - 1$.

Пусть $f \equiv x_1 \vee x_2 \vee \dots \vee x_n$, тогда длины кратчайших л. д. н. ф. и д. н. ф. совпадают и равны n .

Задача минимизации булевых функций в классе л. д. н. ф. состоит в построении кратчайшей или близкой к ней по длине л. д. н. ф.

В дальнейшем E^n и $L(n)$ рассматриваются в качестве линейных пространств над полем $GF(2)$.

2. **Класс $\Pi L(n)$.** Введем множества $N_f = \{x \in E^n \mid f(x) = 1\}$ и $M(f) = \{g \mid g \in L(n), g \cdot f = 0\}$. Очевидно, что $M(f)$ является линейным подпространством в $L(n)$.

Предложение. Пусть $f \in \Pi L(n)$, тогда кратчайшее (в смысле количества сомножителей) представление f в виде произведения линейных форм имеет вид $f = \prod_{g \in B} (g + 1)$, B — произвольный базис в $M(f)$.

Размерность ($\dim f$) функции $f \in \Pi L(n)$ определяется как число $n - \dim M(f)$, а степень ($\deg f$) — это степень соответствующего многочлена Жегалкина. Для $f \neq 0$ имеем $\deg f = \dim M(f)$.

Количество m -мерных линейных подпространств n -мерного линейного пространства над $GF(2)$ обозначим через $\binom{n}{m}$ — коэффициент Гаусса (*).

Обозначим через $|A|$ мощность множества A . Основные свойства линеаризуемых функций описывает следующая

Теорема 1. Пусть $f \in \Pi L(n)$, тогда

а) если $f \equiv 0$, то $\dim M(f) = n - 1$;

б) если $f \neq 0$, то $N_f = M^\perp(f) \cap E_1^{n+1}$ — смежный класс по подпространству $M^\perp(f) \cap E_0^{n+1}$. Если $\deg f = m$, то $|N_f| = 2^{n-m}$ и $|M^\perp(f)| = 2 \cdot |N_f|$;

в) $|\{f \mid \deg f = m, f \in \Pi L(n)\}| = 2^m \cdot \binom{n}{m}$;

г) $|\Pi L(n)| = 1 + \sum_{m=0}^n 2^m \cdot \binom{n}{m}$ и

$$2^{\frac{n}{4}(1-o(\frac{1}{n}))} \leq |\Pi L(n)| \leq 2^{\frac{n}{4}(1+o(\frac{1}{n}))}$$

3. *Метрические характеристики.* Оценки, излагаемые в этом пункте, получены с помощью методов, развитых в работах (4,5). Принято говорить, что некоторое свойство выполнено для почти всех $f \in P(n)$, если доля функций, для которых указанное свойство выполняется, стремится к 1 при $n \rightarrow \infty$.

Пусть $l(n, m, f)$ — количество функций $g \in \Pi L(n)$ таких, что $g \leq f$ и $\dim g = m$.

Теорема 2. Для почти всех $f \in P(n)$ верно

$$\left\lfloor \frac{n}{m} \left(\frac{2^{n-m}}{2^{2^m}} - n \sqrt{\frac{2^{n-m}}{2^{2^m}}} \right) \right\rfloor \leq l(n, m, f) \leq \left\lfloor \frac{n}{m} \left(\frac{2^{n-m}}{2^{2^m}} + n \sqrt{\frac{2^{n-m}}{2^{2^m}}} \right) \right\rfloor.$$

В случае д. н. ф. соответствующая оценка получается заменой

$$\left\lfloor \frac{n}{m} \right\rfloor \text{ на } C_n^m \text{ (4).}$$

Пусть $[x]$ — целая часть числа x .

Теорема 3. Для почти всех функций $f \in P(n)$ имеет место $\dim g \leq [\log_2 n + \log_2 \log_2 n] + 1$ для всех $g \leq f, g \in \Pi L(n)$.

Для д. н. ф. максимальная размерность допустимого интервала у почти всех функций равна $[\log_2 n] + 1$ (см. [1, 2]).

Теорема 4. Для почти всех $f \in P(n)$ длина $l(f)$ сокращенной л. д. н. ф. удовлетворяет неравенствам

$$n^{(1-\alpha_n)} \leq l(f) \leq n^{(1+\beta_n)},$$

где $\alpha_n = \frac{\alpha}{\log_2 n}$, $\beta_n = \frac{\beta}{\log_2 n}$ и $3 < \alpha, \beta < 3 + \varepsilon$.

Соответствующая оценка длины сокращенной д. н. ф. для почти всех функций имеет вид (1,4)

$$n^{(1-\delta_n) \log_2 \log_2 n} \cdot 2^n \leq l(f) \leq n^{(1+\gamma_n) \log_2 \log_2 n} \cdot 2^n,$$

где $\lim_{n \rightarrow \infty} \delta_n = \lim_{n \rightarrow \infty} \gamma_n = 0$.

Пусть $l(n) = \max_{f \in P(n)} l(f)$.

Теорема 5.

$$2^{(1-o(\frac{1}{\log_2 n})) n \log_2 n} \leq l(n) \leq 2^{\frac{n^2}{4}(1+o(\frac{1}{n}))}.$$

Максимальная длина сокращенной д. н. ф. удовлетворяет неравенствам (1)

$$\frac{3^n}{n} \leq l(n) \leq \frac{3^n}{\sqrt{n}}.$$

Теорема 6. Почти все максимальные для 1 функции $g \in \Pi L(n)$ для почти всех функций $f \in P(n)$ имеют размерность, удовлетворяющую неравенствам

$$\log_2 n - 4 \leq \dim g \leq \log_2 n + 3.$$

Здесь следует особо отметить важное отличие л. д. н. ф. от д.

н. ф. В случае д. н. ф. у почти всех функций почти все члены сокращенной д. н. ф. имеют размерность, близкую к $\log_2 \log_2 n$ см. (6), в то время как максимальная размерность равна $[\log_2 n] + 1$. Из теоремы 6 следует, что почти все члены сокращенной л. д. н. ф. имеют размерность порядка максимально возможной — $O(\log_2 n)$.

В изложенных ниже результатах получены оценки для важнейшей характеристики класса л. д. н. ф. — длины кратчайшей л. д. н. ф.

Обозначим через $F(n)$ множество симметрических функций из $P(n)$, т. е. функций, инвариантных относительно любой перестановки переменных.

Пусть $S(f)$ — длина кратчайшей л. д. н. ф. функции $f \in P(n)$. Обозначим через $SF(n) = \max_{f \in F(n)} S(f)$.

Теорема 7 (7).

$$\frac{1}{n+2} \left(\frac{3}{2}\right)^n \leq SF(n) \leq \text{const} \cdot n \left(\frac{3}{2}\right)^n.$$

Теорема 8. Для почти всех $f \in P(n)$ имеет место

$$\frac{(1-\varepsilon_n) \cdot 2^{n-1}}{2n \cdot \log_2 n} \leq S(f) \leq \text{const} \cdot \frac{2^n \cdot \log_2 n}{n}, \text{ где } \lim_{n \rightarrow \infty} \varepsilon_n = 0.$$

Отметим, что в классе симметрических функций достигается максимум длины кратчайшей д. н. ф. Теоремы 7 и 8 показывают, что симметрические функции реализуются в классе л. д. н. ф. существенно проще, чем почти все функции из $P(n)$. Порядок длины кратчайшей д. н. ф. для почти всех функций равен $2^{n-1}/(\log_2 n \cdot \log_2 \log_2 n)$ (см. (4.6)). Отсюда и из теоремы 8 следует, что почти все функции из $P(n)$ реализуются в классе л. д. н. ф. по крайней мере в $n/(\log_2 n \cdot \log_2 \log_2 n)$ раз проще, чем в классе д. н. ф.

Автор выражает глубокую благодарность чл.-корр. АН СССР Ю. И. Журавлеву за стимулирующие обсуждения.

Ереванский государственный университет

Ա. Ա. ԱԼԵՔՍԱՆՅԱՆ

Գծայնացված դիզյունկտիվ նորմալ ձևերով բուլյան ֆունկցիաների ներկայացման հետ կապված զնահատականներ

Հետազոտված են բուլյան ֆունկցիաների գծայնացված դիզյունկտիվ նորմալ ձևերի (գ. դ. ն. ձ.) մետրիկական բնութագրիչները՝ կրճատված գ. դ. ն. ձ.-ի երկարությունը և անդամների շափր, կարճագույն գ. դ. ն. ձ.-ի երկարությունը և այլն: Ցույց է տրված, որ համարյա բոլոր ֆունկցիաները կարելի է իրականացնել գ. դ. ն. ձ.-ի դասում առնվազն $\frac{n}{\log_2^2 n \cdot \log_2 \log_2 n}$ անգամ ավել

վելի կարճ բանաձևի օգնությամբ, թան սովորական դիզյունկտիվ նորմալ
ձևերի դասում, Միմետրիկ ֆունկցիաների դասի կարճագույն գ. դ. ն. ձ.—Ներ-
կայացման համար ստացված է բարդության լոգարիթմի ասիմպտոտիկ ար-
ժեքը՝ $n(\log_2 3 - 1)$.

ЛИТЕРАТУРА — ԳՐԱԿԱՆՈՒԹՅՈՒՆ

- ¹ Дискретная математика и математические вопросы кибернетики, т. 1, М., Нау-
ка, 1974. ² Ю. И. Журавлев, Проблемы кибернетики, вып. 8, с. 5—44 (1962). ³ М.
Лэйгнер, Комбинаторная теория, Мир, М., 1982. ⁴ В. В. Глаголев Проблемы киберне-
тики, вып. 19, с. 75—94 (1967). ⁵ А. А. Сапоженко, Дискретный анализ, вып. 21,
с. 62—71 (1972). ⁶ А. Е. Андреев, Вестн. Моск. ун-та. Математика, механика, № 3,
с. 29—35 (1985). ⁷ А. А. Алексанян, ДАН АрмССР, т. 84, № 5, с. 195—197 (1987).