

# ОЦЕНКА НА БРОЯ НА ПОДФУНКЦИИТЕ ЗА ПОЧТИ ВСИЧКИ ДВОИЧНИ ФУНКЦИИ

Йордан Денев

Нека  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  е двоична функция на  $n$  променливи. Когато заместваме  $k$  променливи на  $f$  с константи, получаваме двоични функции от  $n-k$  променливи. Получените функции се наричат подфункции на функцията  $f$ . В предlagаната работа се прави асимптотическа оценка на броя на подфункциите, които се получават при заменяне на произволно множество  $k$  променливи в почти всички двоични функции.

Първи резултати в това направление са получени от В. Н. Кузнецов [2], като при него са наложени ограничения върху големината на  $k$ . В настоящата работа са получени оценки за всяко  $k$  от целочисления интервал  $[0, n]$ .

Да обозначим с  $v_{n,k}$  множеството от  $k$  различни променливи

$$v_{n,k} = \{x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_k}\},$$

като  $i_j \leq n$  при  $j=1, 2, \dots, k$ . С  $\xi_{v_{n,k}}(f)$  ще обозначим броя на всички различни подфункции, които се получават при заместването на променливите от  $v_{n,k}$  във функцията  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  с константи.

Да положим

$$S_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) = \max_{v_{n,k}} \xi_{v_{n,k}}(f(x_1, x_2, \dots, x_n))$$

и

$$s_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) = \min_{v_{n,k}} \xi_{v_{n,k}}(f(x_1, x_2, \dots, x_n)),$$

където минимум и максимум се взема върху всички (на брой  $\binom{n}{k}$ ) множества  $v_{n,k}$ .

Основните резултати на работата са получени в теорема 1. и теорема 2., където се прави асимптотическа оценка на функционалите  $S_k(f)$  и  $s_k(f)$  за почти всички двоични функции.

Да разгледаме функционала  $\xi_{v_{n,k}}(f(x_1, x_2, \dots, x_n))$  като случайна величина, определена на пространството от елементарни събития, състоящо се от всички двоични функции на  $n$  променливи. С  $M(\xi_{v_{n,k}})$  ще обозначим математическото очакване на величината  $\xi_{v_{n,k}}$ , а с  $D(\xi_{v_{n,k}})$  — дисперсията на  $\xi_{v_{n,k}}$ .

В [1] са доказани следните леми:

Лема 1.

$$M(\xi_{v_{n,k}}) \leq 2^{2^{n-k}} \left( 1 - \left( 1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}} \right)^{2^k} \right).$$

Лема 2.

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq 2^{2^{n-k}} \left( \left( 1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}} \right)^{2^k} - \left( 1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}} \right)^{2^{k+1}} \right).$$

Да положим  $c_k = \frac{2^k}{2^{2^{n-k}}}$ . Използвайки лемите 1. и 2., ще покажем:

Лема 3. Ако  $k$  е такова, че

$$\frac{2^k}{2^{2^{n-k+1}}} \leq \frac{1}{\sqrt{n}},$$

то

$$\frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} - \frac{1}{\sqrt{n}} \right) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) \leq \frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} + \frac{1}{\sqrt{n}} \right)$$

и

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) e^{-c_k} \left( 1 + \frac{1}{\sqrt{n}} \right).$$

*Доказателство.* От развитието на  $\log \left( 1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}} \right)$  в степенен ред получаваме

$$2^k \log \left( 1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}} \right) = -\frac{2^k}{2^{2^{n-k}}} + \frac{2^k}{2 \cdot 2^{2^{n-k}+1}} - \frac{2^k}{3 \cdot 2^{3 \cdot 2^{n-k}}} + \dots$$

Тъй като това е алтернативен ред, то

$$-\frac{2^k}{2^{2^{n-k}}} - \frac{2^{k-1}}{2^{2^{n-k}+1}} \leq 2^k \log \left( 1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}} \right) \leq -\frac{2^k}{2^{2^{n-k}}} + \frac{2^{k-1}}{2^{2^{n-k}+1}},$$

или

$$\exp \left( -\frac{2^k}{2^{2^{n-k}}} - \frac{2^{k-1}}{2^{2^{n-k}+1}} \right) \leq \left( 1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}} \right)^{2^k} \leq \exp \left( -\frac{2^k}{2^{2^{n-k}}} + \frac{2^{k-1}}{2^{2^{n-k}+1}} \right).$$

Тъй като  $\frac{2^k}{2^{2^{n-k}+1}} \leq \frac{1}{\sqrt{n}}$ , то

$$\exp\left(-c_k - \frac{1}{\sqrt[3]{n}}\right) \leq \left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k} \leq \exp\left(-c_k + \frac{1}{2 \cdot \sqrt[3]{n}}\right).$$

Освен това

$$\exp\left(-\frac{1}{\sqrt[3]{n}}\right) = 1 - \frac{1}{\sqrt[3]{n}} + \frac{1}{2! \sqrt[3]{n^2}} - \dots \geq 1 - \frac{1}{\sqrt[3]{n}},$$

$$\exp\left(\frac{1}{2 \sqrt[3]{n}}\right) = 1 + \frac{1}{2 \cdot \sqrt[3]{n}} + \frac{1}{2! 4 \cdot \sqrt[3]{n^2}} + \dots \geq 1 + \frac{1}{\sqrt[3]{n}}.$$

Получихме

$$e^{-c_k} \left(1 - \frac{1}{\sqrt[3]{n}}\right) \leq \left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k} \leq e^{-c_k} \left(1 + \frac{1}{\sqrt[3]{n}}\right).$$

От последните неравенства следва непосредствено първото твърдение на лемата.

От лема 2. следва

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq 2^{2n-k} \left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k} \left(1 - \left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k}\right)$$

и

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) \left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k}.$$

От получената оценка за  $\left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k}$  следва

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) e^{-c_k} \left(1 + \frac{1}{\sqrt[3]{n}}\right).$$

Лемата е доказана.

**Лема 4.** Ако

$$\frac{2^k}{2^{2n-k+1}} > \frac{1}{\sqrt[3]{n}},$$

то

$$2^{2n-k} \left(1 - \exp\left(-2^{\frac{n}{4}}\right)\right) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) \leq 2^{2n-k}$$

и

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) \exp(-2^{\frac{n}{4}}).$$

*Доказателство.* Ще покажем, че ако  $k$  изпълнява условието на лемата, то  $k > n - \lceil \log\left(n - \frac{1}{3} \log n\right) \rceil + 1$ . Да предположим обратното, че  $k \leq n - \lceil \log\left(n - \frac{1}{3} n \log\right) \rceil + 1$ . Тогава

$$\frac{2^k}{2^{2n-k+1}} \leq \frac{1}{\sqrt[3]{n}},$$

което противоречи на условието на лемата.

Лесно се вижда, че ако  $k > k_1$ , то

$$\left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k} \leq \left(1 - \frac{1}{2^{2n-k_1}}\right)^{2^{k_1}}.$$

Като положим  $k_1 = n - \lceil \log\left(n - \frac{1}{3} \log n\right) \rceil + 1$ , получаваме, че за всички  $k$ , за които е изпълнено условието на лемата, е вярно и

$$\left(1 - \frac{1}{2^{2n-k}}\right)^{2^k} \leq \left(1 - \frac{1}{2^{2n-k_1}}\right)^{2^{k_1}}.$$

Да оценим  $\left(1 - \frac{1}{2^{2n-k_1}}\right)^{2^{k_1}}$ . По същия начин, както в лема 3., можем да покажем, че

$$\left(1 - \frac{1}{2^{2n-k_1}}\right)^{2^{k_1}} \leq e^{-\frac{2^{k_1}}{2^{2n-k_1}} + \frac{2^{k_1}}{2^{2n-k_1+1}}}.$$

При дадения избор на  $k_1$  получаваме за всички достатъчно големи  $n$ :

$$\frac{2^{k_1}}{2^{2n-k_1}} \geq 2^{\frac{n}{3}}.$$

Освен това показваме, че  $2^k/2^{2n-k+1} \leq \frac{1}{\sqrt[3]{n}}$ . Следователно при

всички достатъчно големи  $n$  е вярно и

\* С  $\lceil x \rceil$  обозначаме най-малкото цяло число, по-голямо или равно на  $x$ . В работата всички логаритми са двоични.

$$\left(1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}}\right) \leq \exp(-2^{\frac{n}{4}}).$$

С това е доказано първото твърдение на лемата.

От лема 2. следва

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq 2^{2^n-k} \left(1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}}\right)^{2^k} \left(1 - \left(1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}}\right)^{2^k}\right)$$

и

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) \left(1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}}\right)^{2^k}.$$

Вземайки пред вид оценката на  $\left(1 - \frac{1}{2^{2^{n-k}}}\right)^{2^k}$ , получаваме

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq M(\xi_{v_{n,k}}) \exp(-2^{\frac{n}{4}}).$$

Лемата е доказана.

Да дадем точно определение на понятието „почти всички двоични функции“. Нека  $R$  е множество двоични функции. С  $P^R(n)$  да обозначим броя на функциите от множеството  $R$ , които зависят от  $n$  променливи. Ще казваме, че  $R$  съдържа почти всички двоични функции, ако

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{P^R(n)}{2^{2^n}} = 1.$$

Теорема 1. Ако

$$\frac{2^k}{2^{2^{n-k+1}}} \leq \frac{1}{\sqrt[3]{n}},$$

то за почти всички двоични функции се изпълнява

$$\begin{aligned} \frac{2^k}{c_k} \left(1 - e^{-c_k} - \frac{8}{\sqrt[3]{n}}\right) &\leq s_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \\ &\leq S_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq \frac{2^k}{c_k} \left(1 - e^{-c_k} + \frac{8}{\sqrt[3]{n}}\right). \end{aligned}$$

*Доказателство.* Да фиксираме множеството различни променливи  $v_{n,k}$  и освен това нека  $k \geq n - 2 \log n$ . От неравенството на Чебищев следва, че броят на функциите на  $n$  променливи  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , за които се изпълнява

$$|M(\xi_{v_{n,k}}) - \xi_{v_{n,k}}(f(x_1, x_2, \dots, x_n))| > t,$$

не превъзхожда  $\frac{D(\xi_{v_{n,k}})}{t^2} 2^{2^n}$ . Да положим  $t = \frac{M(\xi_{v_{n,k}})}{\sqrt[3]{n}}$ . Тогава

$$\frac{D(\xi_{v_{n,k}})}{t^2} \leq \frac{\sqrt[3]{n^2} e^{-c_k} \left(1 + \frac{1}{\sqrt[3]{n}}\right)}{M(\xi_{v_{n,k}})}.$$

Да предположим  $c_k \geq n$ . Тогава поради  $M \geq 1$  се изпълнява

$$\frac{D(\xi_{v_{n,k}})}{t^2} \leq n e^{-n}.$$

Нека  $c_k \leq n$ . Като вземем пред вид  $k \geq n - 2 \log n$ , получваме

$$D(\xi_{v_{n,k}}) \leq n(M(\xi_{v_{n,k}}))^{-1} \leq n \left( \frac{2^k}{c_k} (1 - e^{-c_k}) \right)^{-1} \leq 2^{-\frac{n}{2}}.$$

И в двата случая  $\frac{D(\xi_{v_{n,k}})}{t^2} \leq 2^{-\frac{n}{2}}$ .

Множеството  $v_{n,k}$  можем да изберем по  $\binom{n}{k}$  начина. Като вземем пред вид очевидното неравенство

$$\binom{n}{k} \leq n^{2 \log n},$$

получаваме, че броят на функциите на  $n$  променливи  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  за които се изпълнява поне едно от неравенствата

$$s_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq \frac{2^k}{c_k} \left(1 - e^{-c_k} - \frac{3}{\sqrt[3]{n}}\right),$$

$$s_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \geq \frac{2^k}{c_k} \left(1 - e^{-c_k} + \frac{3}{\sqrt[3]{n}}\right),$$

не е по-голям от  $2^{-\frac{n}{2}} n^{2 \log n} 2^{2^n} = o(2^{2^k})$ . С това е доказана теоремата за  $k \geq n - 2 \log n$ .

Нека  $k_1 = n - \lceil 2 \log n \rceil + 1$ . Ние ще покажем, че ако

$$s_{k_1}(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \geq \frac{2^{k_1}}{c_{k_1}} \left( 1 - e^{-c_{k_1}} + \frac{3}{\sqrt{n}} \right),$$

то

$$s_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \geq \frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} + \frac{8}{\sqrt{n}} \right)$$

и

$$S_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq \frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} + \frac{8}{\sqrt{n}} \right)$$

$(k < k_1)$ .

Да оценим  $\frac{2^k}{c_k} (1 - e^{-c_k})$  при  $k \leq n - \lceil 2 \log n \rceil + 1$ . Очевидно, че

$$\frac{2^k}{2^{2n-k}} \leq \frac{1}{2^n}$$

при всички достатъчно големи  $n$ . От друга страна, при  $c_k < 1$  се изпълнява

$$1 - \left( 1 - c_k - \frac{c_k^2}{2} \right) \leq \frac{1 - e^{-c_k}}{c_k} \leq 1 - \frac{\left( 1 - c_k + \frac{c_k^2}{2} \right)}{c_k}$$

или

$$1 - \frac{1}{2^n} \leq 1 - \frac{c_k}{2} \leq \frac{1 - e^{-c_k}}{c_k} \leq 1 + \frac{c_k}{2} \leq 1 + \frac{1}{2^n}.$$

Получихме

$$2^k \left( 1 - \frac{1}{2^n} \right) \leq \frac{2^k}{c_k} (1 - e^{-c_k}) \leq 2^k \left( 1 + \frac{1}{2^n} \right)$$

или

$$\frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} - \frac{c_k}{2^n} \right) \leq 2^k \leq \frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} + \frac{c_k}{2^n} \right).$$

От очевидното неравенство

$$S_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq 2^k \leq \frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} + \frac{c_k}{2^n} \right) \leq \frac{2^k}{c_k} \left( 1 - e^{-c_k} + \frac{1}{2^n} \right)$$

следва първото от търсените неравенства. Нека сега да допуснем, че съществува такова  $k_0 < k_1$ , за което се изпълнява

$$s_{k_0}(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq \frac{2^{k_0}}{c_{k_0}} \left( 1 - e^{-c_{k_0}} - \frac{8}{\sqrt[3]{n}} \right).$$

Тогава

$$s_{k_0}(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq 2^{k_0} \left( 1 + \frac{1}{2^n} - \frac{8}{c_{k_0} \sqrt[3]{n}} \right)$$

и не е трудно да се види, че

$$s_{k_1}(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq 2^{k_1} \left( 1 + \frac{1}{2^n} - \frac{4}{c_{k_0} \sqrt[3]{n}} \right)$$

или за всички достатъчно големи  $n$  е вярно

$$\begin{aligned} s_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) &\leq \frac{2^{k_1}}{c_{k_1}} \left( 1 - e^{-c_{k_1}} + \frac{c_{k_1}}{2^n} \right) \left( 1 + \frac{1}{2^n} - \frac{8}{c_{k_0} \sqrt[3]{n}} \right) \\ &\leq \frac{2^{k_1}}{c_{k_1}} \left( 1 - e^{-c_{k_1}} - \frac{4}{\sqrt[3]{n}} \right), \end{aligned}$$

което е невъзможно.

За така избраното  $k_1$  се изпълняват неравенствата

$$\frac{2^{k_1}}{2^{2n-k_1+1}} \leq \frac{1}{\sqrt[3]{n}} \quad \text{и} \quad k_1 \geq n - 2 \log n.$$

Следователно за почти всички функции

$$s_{k_1}(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \geq \frac{2^{k_1}}{c_{k_1}} \left( 1 - e^{-c_{k_1}} - \frac{3}{\sqrt[3]{n}} \right),$$

с което теоремата е доказана.

**Теорема 2.** Ако

$$\frac{2^k}{2^{2n-k+1}} > \frac{1}{\sqrt[3]{n}},$$

то за почти всички функции се изпълнява

$$\begin{aligned} 2^{2n-k} \left( 1 - \frac{2}{\sqrt[3]{n}} \right) &\leq s_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \\ &\leq S_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq 2^{2n}. \end{aligned}$$

*Доказателство.* Да фиксираме множеството  $v_{n,k}$ . И тук ще приложим, както в теорема 1., неравенството на Чебишев. Броят на функциите на  $n$  променливи  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , за които се изпълнява

$$M(\xi_{v_{n,k}}) - \xi_{v_{n,k}}(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) > t,$$

не превъзхожда  $\frac{D(\xi_{v_{n,k}})}{t^2} \cdot 2^{2^n}$ . Да положим  $t = \frac{M(\xi_{v_{n,k}})}{\sqrt[3]{n}}$ . Тогава

$$\frac{D(\xi_{v_{n,k}})}{t^2} \leq n \exp(-2^{\frac{n}{4}}).$$

Множеството  $v_{n,k}$  можем да изберем по  $\binom{n}{k}$  начина. Тъй като  $k \geq n - \lceil \log\left(n - \frac{1}{3} \log n\right) \rceil + 1$ , то

$$\binom{n}{k} \leq n^{2 \log n}.$$

Тогава броят на функциите на  $n$  променливи  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ , за които се изпълнява

$$S_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \leq 2^{2^{n-k}} \left(1 - \frac{2}{\sqrt[3]{n}}\right)$$

или

$$S_k(f(x_1, x_2, \dots, x_n)) \geq 2^{2^{n-k}},$$

не е по-голям от

$$\frac{n^{2 \log n + 1}}{\exp\left(2^{\frac{n}{4}}\right)} \cdot 2^{2^n} = O(2^{2^n}).$$

Теоремата е доказана.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Денев, Й.: Сложность реализации почти всех функций алгебры логики методом каскадов. Мат. заметки, т. 12, № 6 (1972).
2. Кузнецов, В.: Об асимптотическом поведении функции Шеннона для метода каскадов синтеза контактных схем. Кибернетика, 1 (1972).

Постъпила на 2. XII. 1972 г.

EVALUATION DU NOMBRE DES SUBFONCTIONS DES PRESQUE  
TOUTES FONCTIONS DE BOOLE

J. Denev

(RÉSUMÉ)

Admettons que  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  soit une fonction de Boole. Remplaçons  $k$  variables avec des constantes. On a montré que pour les presque toutes fonctions de Boole on obtient

$$\frac{2^k}{c_k} (1 - e^{-c_k} + o(1))$$

$\left(c_k = \frac{2^k}{2^{2n-k}}\right)$  subfonctions.