

УЛУЧШЕННЫЕ АСИМПТОТИЧЕСКИЕ ОЦЕНКИ ДЛЯ ЧИСЛА КОРРЕЛЯЦИОННО-ИММУННЫХ ДВОИЧНЫХ ФУНКЦИЙ И ОТОБРАЖЕНИЙ

К. Н. Панков

Уточнена локальная предельная теорема для распределения части вектора весов подфункций линейных комбинаций координатных функций случайного двоичного отображения из векторного пространства V_n двоичных n -мерных векторов в векторное пространство V_m . С помощью этой теоремы получена асимптотическая формула для $|K(m, n, k)|$ — числа корреляционно-иммунных порядка k двоичных отображений в случае $n \rightarrow \infty$, $m \in \{2, 3, 4\}$ и $k(5 + 2\log_2 n) + 6m \leq n(\frac{5}{18} - \gamma')$ для произвольного $0 < \gamma' < 5/18$, $k = O(n/\ln n)$:

$$\log_2 |K(m, n, k)| \sim m2^n + \left(\frac{n+1+\log_2 \pi}{2} - k \right) (2^m - 1) - m2^{m-1} - (2^m - 1) \left(\frac{n-k}{2} \binom{n}{k} + \log_2 \sqrt{\frac{\pi}{2}} \sum_{s=0}^k \binom{n}{s} \right) + (2 \cdot 3^{m-2} - 1) \sum_{s=0}^k \binom{n}{s}.$$

Найдена улучшенная асимптотическая оценка для $|K(n, 1, k)|$ в случае $n \rightarrow \infty$, $k < \frac{n}{\ln n} \left(\frac{\ln 2}{4} - \varepsilon \right)$ для произвольного $0 < \varepsilon < \ln 2/4$:

$$\log_2 |K[n, 1, k]| \sim 2^n - \frac{1}{2} \left((n-k) \binom{n}{k} - n \right) - k - \left(\frac{n-k}{2} \binom{n}{k} + \sum_{s=0}^k \binom{n}{s} \log_2 \sqrt{\frac{\pi}{2}} - 1 \right) \log_2 \sqrt{\pi/2}.$$

Ключевые слова: случайное двоичное отображение, локальная предельная теорема, веса подфункций, корреляционно-иммунные функции.

К классам вектор-функций, изучения которых требуют задачи криптографического синтеза и анализа, относятся, в частности, корреляционно-иммунные отображения. Такие отображения могут использоваться при реализации шифрсистем, предназначенных для защиты информации в закрытых и гибридных сетях распределённых реестров [1].

Обозначим через V_n множество двоичных векторов размерности n . В [2] доказано, что такое свойство двоичного отображения $f(\alpha) = (f_1(\alpha), f_2(\alpha), \dots, f_m(\alpha)) : V_n \rightarrow V_m$, как корреляционная иммунность, сводится к обладанию этим свойством всеми ненулевыми линейными комбинациями координатных функций $f(\alpha)$, называемыми в [3] компонентными функциями или компонентами. Свойства компонент могут быть выражены в терминах весов их подфункций (в обозначениях [4]):

$$w_I^J(f) = \left\| (\psi_m(J), f)_{i_1, \dots, i_{|I|}}^{1, \dots, 1} \right\|,$$

где $f = (f_1, \dots, f_m)$; $\|f_1\|$ — вес булевой функции f_1 ; $|J|$ — мощность множества $J = \{j_1, \dots, j_{|J|}\} \subset \{1, \dots, m\}$; $I = \{i_1, \dots, i_{|I|}\} \subset \{1, \dots, n\}$; $\psi_m(J)$ — двоичный вектор длины m , у которого на $j_1, \dots, j_{|J|}$ координатах стоят единицы, а на остальных нули (в [5] $\psi_m(J)$ называется индикаторным вектором множества J); $(a, b) = a_1 b_1 \oplus \dots \oplus a_n b_n$ — скалярное произведение векторов a и b из V_m ; $(\psi_m(J), f)_{i_1, \dots, i_{|I|}}^{1, \dots, 1}$ — подфункция

компоненты $(\psi_m(J), f)$ отображения f , получаемая, если у аргумента компоненты $(\psi_m(J), f)$ значения координат с номерами $i_1, \dots, i_{|I|}$ положить равными единице.

В силу однозначной связи w_I^J с коэффициентами статистической структуры, приведёнными в [6], их можно по аналогии назвать весовыми коэффициентами двоичного отображения. Из результатов работы [6] следует

Определение 1. Отображение f из множества B_n^m всех m -мерных двоичных функций от n переменных называется корреляционно-иммунным порядка k , если для любого $J, \emptyset \neq J \subset \{1, \dots, m\}$, существует такая величина $r_J \in \{-2^{n-k-1}, \dots, 2^{n-k-1}\}$, что для любого $I \subset \{1, \dots, n\}, |I| \leq k$, выполняется $w_I^J(f) = 2^{n-|I|-1} + r_J 2^{k-|I|}$.

Пусть функция f выбирается случайно и равновероятно из множества B_n^m . Рассмотрим для этой функции вектор весов подфункций

$$\bar{W}_k(f) = (w_I^J(f) : \emptyset \neq J \subset \{1, \dots, m\}, I \subset \{1, \dots, n\}, |I| \leq k)$$

длины $N = N(n, m, k) = (2^m - 1) \sum_{s=0}^k \binom{n}{s}$. Для упрощения записи введём следующие обозначения: $\exp_2 x = 2^x$; $E\xi$ — математическое ожидание случайной величины ξ ;

$$T = T(n, m, k) = \frac{n-k}{2} \binom{n}{k} (2^m - 1) + N(n, m, k) \log_2 \sqrt{\frac{\pi}{2}}.$$

Теорема 1. Пусть при всех достаточно больших n для произвольного $0 < \gamma < 1/3$ выполняется $k(5 + 2\log_2 n) + 6m \leq n(1/3 - \gamma)$, $Q = Q(n, m, k)$ — ковариационная матрица случайного вектора $(\bar{w} - E\bar{w}) 2^{-n/2+m-2}$, $z(n) 2^{n/2+m-2}$ — последовательность целочисленных вектор-столбцов размерности N , такая, что координаты векторов из последовательности $E\bar{w} + z 2^{n/2+m-2}$ удовлетворяют сравнениям из работы [4]

$$\sum_{\emptyset \neq S \subset J} (-1)^{|S|} w_I^S \equiv 0 \pmod{2^{|J|-1}}.$$

Тогда равномерно относительно $z(n)$ верно равенство

$$\begin{aligned} P(\bar{w} - E\bar{w} = z 2^{n/2+m-2}) &= \theta_{15}(z) \exp(-0,1 \cdot 2^{-2n\gamma+m-\log_2 n}) + \exp_2(-T(n, m, k)) \times \\ &\times \left(\exp\left(-2^{2m-3} \sum_{\emptyset \neq J \subset \{1, \dots, m\}} \sum_{I \subset \{1, \dots, n\}, |I| \leq k} \left(\sum_{K \subset I} (-1)^{|K|} 2^{|K|} z_K^J \right)^2\right) \left(1 + \theta_{12}(z) n^{-3/2} 2^{-4m}\right) + \right. \\ &\left. + \theta_{14}(z) \exp(-0,12 \cdot 2^{n\gamma+3k-\log_2 n}) \right) |\mathfrak{R}^{**}(m, N)|, \end{aligned}$$

где $|\theta_{12}(z)| \leq 286,9$, $|\theta_{14}(z)| \leq 1$, $|\theta_{15}(z)| \leq 1$, \mathbb{Z} — кольцо целых чисел, а множество $\mathfrak{R}^{**}(m, N)$ имеет вид

$$\begin{aligned} \mathfrak{R}^{**}(m, N) &= \left\{ \vec{r} \in \{0, 1, \dots, 2^{m-1} - 1\}^N : \right. \\ &\left. \forall I \forall s \in \{1, \dots, m\} \forall \delta \in V_m \left(\sum_{J \subset \{1, \dots, m\}, s \in J} (-1)^{(\delta, \psi_m(J)) \oplus 1} r_I^J \in 2^{m-1} \mathbb{Z} \right) \right\}. \end{aligned}$$

Пусть $K(n, m, k)$ — множество всех корреляционно-иммунных порядка k двоичных отображений.

Следствие 1. Пусть при всех достаточно больших n для произвольного $0 < \gamma' < 5/18$ выполняется неравенство $k(5 + 2\log_2 n) + 6m \leq n(5/18 - \gamma')$. Тогда при $n \rightarrow \infty$ выполняется

$$\log_2 |K[n, m, k]| \sim m2^n + \left(\frac{n+1 + \log_2 \pi}{2} - k \right) (2^m - 1) - m2^{m-1} - T(n, m, k) + \log_2 |\mathfrak{R}^{**}(m, N)|.$$

При $m \in \{2, 3, 4\}$ выполняется $\log_2 |\mathfrak{R}^{**}(m, N)| = N(n, 1, k)(2 \cdot 3^{m-2} - 1)$.

Следствие 2. В условиях теоремы 1 существует n_0 , такое, что для любых $\varepsilon_1, \varepsilon_2 > 0, n > n_0$ верны неравенства

$$-\varepsilon_1(m-1) \sum_{s=0}^k \binom{n}{s} < \log_2 |K(n, m, k)| - m2^n \left(\frac{n+1 + \log_2 \pi}{2} - k \right) (2^m - 1) + m2^{m-1} + T(n, m, k) < \varepsilon_2(m-2)(2^m - 1) \sum_{s=0}^k \binom{n}{s} + \sum_{s=0}^k \binom{n}{s}.$$

При $m = 1$ можно доказать более сильный результат, чем в следствии 1:

Теорема 2. Пусть $n \rightarrow \infty$ и при всех достаточно больших n для произвольного $0 < \varepsilon < \frac{\ln 2}{4}$ выполняется неравенство $k < \frac{n}{\ln n} \left(\frac{\ln 2}{4} - \varepsilon \right)$. Тогда

$$|K[n, 1, k]| \sim \exp_2 \left(2^n - \frac{1}{2} \left((n-k) \binom{n}{k} - n \right) - k - (T(n, 1, k) - 1) \log_2 \sqrt{\pi/2} \right).$$

Полученные оценки уточняют или улучшают результаты работ [6–9], развивая результаты, анонсированные в [10].

ЛИТЕРАТУРА

1. Развитие технологии распределенных реестров. Доклад для общественных консультаций. М.: Центральный банк Российской Федерации, 2017. [http://www.cbr.ru/analytics/ppc/Consultation_Paper_1712129\(2\).pdf](http://www.cbr.ru/analytics/ppc/Consultation_Paper_1712129(2).pdf)
2. Логачев О. А., Сальников А. А., Смышляев С. В., Яценко В. В. Булевы функции в теории кодирования и криптологии. М.: МЦНМО, 2012.
3. Carlet C. Vectorial Boolean functions for cryptography // Boolean Models and Methods in Mathematics, Computer Science, and Engineering. Encyclopedia of Mathematics and its Applications. V. 134. N.Y.: Cambridge University Press, 2010. P. 398–472.
4. Панков К. Н. Оценки скорости сходимости в предельных теоремах для совместных распределений части характеристик случайных двоичных отображений // Прикладная дискретная математика. 2012. № 4. С. 14–30.
5. Сачков В. Н. Курс комбинаторного анализа. Ижевск: НИЦ «Регулярная и хаотическая динамика», 2013.
6. Денисов О. В. Локальная предельная теорема для распределения части спектра случайной двоичной функции // Дискретная математика. 2000. № 1. С. 82–95.
7. Панков К. Н. Асимптотические оценки для чисел двоичных отображений с заданными криптографическими свойствами // Математические вопросы криптографии. 2014. № 4. С. 73–97.
8. Панков К. Н. Локальная предельная теорема для распределения части вектора весов подфункций компонент случайного двоичного отображения // Математические вопросы криптографии. 2014. № 3. С. 49–80.

9. Canfield E. R., Gao Z., Greenhill C., et al. Asymptotic enumeration of correlation-immune Boolean functions // Cryptography and Communications. 2010. No. 1. P. 111–126.
10. Панков К. Н. Уточнённые асимптотические оценки для числа (n, m, k) -устойчивых двоичных отображений // Прикладная дискретная математика. Приложение. 2017. № 10. С. 46–49.

УДК 519.7

DOI 10.17223/2226308X/11/16

СВЯЗЬ ОДНОРОДНЫХ БЕНТ-ФУНКЦИЙ И ГРАФОВ ПЕРЕСЕЧЕНИЙ¹

А. С. Шапоренко

Исследуется связь однородных бент-функций и графов пересечений $\Gamma_{(n,k)}$. Граф $\Gamma_{(n,k)}$ — граф, вершины которого соответствуют $\binom{n}{k}$ неупорядоченным подмножествам размера k множества $\{1, \dots, n\}$, две вершины соединены ребром в том и только в том случае, если соответствующие им подмножества имеют в точности один общий элемент. Выделены те n и k , для которых справедливо, что в $\Gamma_{(n,k)}$ есть клики размера $k + 1$. Выдвинуто предположение о том, что для таких n и k клики размера $k + 1$ являются максимальными. Получено, что при $n = (k + 1)k/2$ количество клик размера $k + 1$ в графе $\Gamma_{(n,k)}$ равно $n!/(k + 1)!$. Установлено, что однородные булевы функции, полученные путём взятия дополнения к кликам максимального размера в графах $\Gamma_{(10,4)}$ и $\Gamma_{(28,7)}$, не являются бент-функциями.

Ключевые слова: графы пересечений, однородные бент-функции.

Бент-функцией называется булева функция от n переменных (n чётно), такая, что расстояние Хэмминга от данной функции до множества всех аффинных функций является максимально возможным. Бент-функция называется однородной, если все одночлены её АНФ имеют одинаковые степени.

В [1] определён граф пересечений $\Gamma_{(n,k)}$, вершины которого соответствуют $\binom{n}{k}$ неупорядоченным подмножествам размера k множества $\{1, \dots, n\}$. Две вершины соединены ребром в том и только в том случае, если соответствующие подмножества имеют в точности один общий элемент. Будем называть дополнением к клике графа $\Gamma_{(n,k)}$ множество всех вершин этого графа, кроме тех, которые являются вершинами рассматриваемой клики.

В графе $\Gamma_{(6,3)}$ 20 вершин вида $\{a, b, c\}$, где $a, b, c \in \{1, \dots, 6\}$ и различны. В этом графе были выделены клики размера 4 ($k + 1$) и, как указано в [1], такой размер клики является максимальным. Всего в графе $\Gamma_{(6,3)}$ 30 таких клик.

В $\Gamma_{(6,3)}$ дополнением к клике C с вершинами $\{1, 3, 6\}$, $\{1, 4, 5\}$, $\{2, 3, 5\}$ и $\{2, 4, 6\}$ будет множество, состоящее из 16 вершин. Если мы будем сопоставлять вершинам $\{\ell, m, n\}$ одночлены $x_\ell x_m x_n$, то 16 вершин дополнения к клике C будут соответствовать 16 одночленам АНФ однородной бент-функции от шести переменных степени 3 [2]. Поскольку таких клик 30 (равно как и однородных бент-функций от шести переменных степени 3 [2]), справедливо, что такие функции находятся во взаимно однозначном соответствии с дополнениями клик (максимальных) C_i графа $\Gamma_{(6,3)}$, $i = 1, \dots, 30$. Встаёт вопрос о возможности классификации однородных бент-функций от большего числа переменных с помощью выделения некоторого подмножества вершин графа $\Gamma_{(n,k)}$.

¹Работа поддержана Министерством образования и науки (задание № 1.12875.2018/12.1).