

Письмо в редакцию

В статье Д. И. Ковалевской и Ф. И. Соловьёвой «Системы четверок Штейнера малых рангов и расширенные совершенные двоичные коды», опубликованной в журнале «Дискретный анализ и исследование операций» (2013, Т. 20, № 4, С. 46–64), авторами допущены досадные опечатки в некоторых формулах, касающихся теорем 3 и 4, при этом формулировки теорем остались верными.

Текст на с. 53 с 9 строки снизу следует читать в следующей редакции.

Пусть

$$P(N) = \left(2296^{\frac{N(N-4)(N-8)}{3 \cdot 2^9}} \cdot \left(2^{\frac{N(N-4)}{32}} - 1 \right) - \frac{N^2 + 12N + 8}{4} \right) \cdot \frac{N(N-1)(N-2)}{8},$$

а $S(N) = 2^{|SQS(\frac{N}{2})| - \frac{N}{2}} \cdot N! / |Sym(\overline{\mathcal{H}}, N/2)|$. Основным результатом данной работы является

Теорема 3. *Класс $Sw(SQS(N), r_N)$ совпадает с классом $SQS(N)$, вложенных в расширенные совершенные коды того же ранга, построенные методом $ijkl$ -компонент из расширенного кода Хэмминга длины N . Число $R_2(N)$ таких различных SQS удовлетворяет неравенствам*

$$P(N) \cdot R(\overline{\mathcal{H}}, N/4) - S(N) \leq R_2(N) \leq P(N) \cdot R(\overline{\mathcal{H}}, N) - S(N).$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. По теореме 4 из [7] число $SQS(N)$, построенных из фиксированной $SQS(N/4)$ и множества $\{i, j, k, l\}$ методом $ijkl$ -компонент, равно $2296^{\frac{N(N-4)(N-8)}{3 \cdot 2^9}} \cdot 3 \cdot \left(2^{\frac{N(N-4)}{2^5}} - 1 \right)$.

Третий абзац сверху на с. 54 следует читать так.

В силу произвольности выбора четвёрки (i, j, k, l) в $SQS(N)$ имеем

$$2296^{\frac{N(N-4)(N-8)}{3 \cdot 2^9}} \cdot 3 \cdot \left(2^{\frac{N(N-4)}{2^5}} - 1 \right) \cdot |SQS(N)| \cdot R(\overline{\mathcal{H}}, N/4) \quad (5)$$

систем порядка N . Далее по тексту.

Последний абзац на с. 55 надо заменить следующим текстом.

Таким образом, для выбранного разбиения на $ijkl$ -компоненты получаем $3N/2 + 12N + 3(N-2)(N-4)/4 = 3(N^2 + 12N + 8)/4$ повторов. Поскольку (i, j, k, l) — произвольно выбранная четвёрка из $SQS(\overline{\mathcal{H}}, N)$, где $|SQS(\overline{\mathcal{H}}, N)| = N(N-1)(N-2)/24$, всего имеем

$$N(N-1)(N-2)(N^2 + 12N + 8)/32$$

повторений. Учитывая подсчитанное в (7) число $SQS(N)$, включающее одинаковые, нижняя оценка числа различных $SQS(N)$, построенных из фиксированных таблицы Q и базовой $SQS(m)$ с помощью приведённой конструкции, принимает вид

$$\left(2296^{\frac{N(N-4)(N-8)}{3 \cdot 2^9}} \cdot \left(2^{\frac{N(N-4)}{2^5}} - 1 \right) - \frac{N^2 + 12N + 8}{4} \right) \cdot \frac{N(N-1)(N-2)}{8}.$$

Поскольку существует $R(\overline{\mathcal{H}}, N/4)$ расширенных двоичных кодов Хэмминга, получаем по крайней мере

$$\left(2296^{\frac{N(N-4)(N-8)}{3 \cdot 2^9}} \cdot \left(2^{\frac{N(N-4)}{2^5}} - 1 \right) - \frac{N^2 + 12N + 8}{4} \right) \frac{N(N-1)(N-2)}{8} \cdot R(\overline{\mathcal{H}}, N/4)$$

расширенных совершенных кодов длины N , построенных из расширенного кода Хэмминга длины N свитчингами $ijkl$ -компонент. Так как свитчинги $ijkl$ -компонент можно применить не более чем к $R(\overline{\mathcal{H}}, N)$ расширенным кодам Хэмминга длины N , имеем не более

$$\left(2296^{\frac{N(N-4)(N-8)}{3 \cdot 2^9}} \cdot \left(2^{\frac{N(N+4)}{2^5}} - 1 \right) - \frac{N^2 + 12N + 8}{4} \right) \frac{N(N-1)(N-2)}{8} \cdot R(\overline{\mathcal{H}}, N)$$

расширенных совершенных кодов длины N , которые можно построить из расширенного кода Хэмминга длины N свитчингами $ijkl$ -компонент и которым соответствуют все различные $SQS(N)$ ранга не более r_N . Далее по тексту.

Текст на с. 61 со строки 9 снизу надо читать в следующей редакции. Таким образом, первую четвёрку для свитчинга внутри компоненты R_{ijkl}^{abcd} можно выбрать среди всех $|SQS(N/4)|$ четвёрок, вторую, не имеющую с первой общих элементов, — среди $|SQS(N/4)| - z - 1$ четвёрок. Третью, не имеющую общих элементов с первыми двумя, — среди оставшихся $|SQS(N/4)| - 2(z + 1)$ четвёрок. Продолжая процесс таким образом, нетрудно посчитать, что можно найти по крайней мере $N/64$ четвёрок, попарно не имеющих общих элементов. Далее, существует не менее

$$\begin{aligned} & |SQS(N/4)| \cdot (|SQS(N/4)| - (z + 1)) \cdot (|SQS(N/4)| - 2(z + 1)) \cdot \dots \\ & \times (|SQS(N/4)| - (N/64 - 1)(z + 1)) > |SQS(N/4)| \cdot \left(\frac{N^2 + 16N - 512}{32} \right)^{N/64 - 1} \end{aligned}$$

вариантов выбора таких наборов из 64 четвёрок. Далее по тексту.

Авторы приносят свои извинения за допущенные опечатки и выражают глубокую благодарность Н. А. Чумаковой за обнаружение ряда из них.

Ковалевская Дарья Игоревна,
e-mail: daryik@rambler.ru,
Соловьева Фаина Ивановна,
e-mail: sol@math.nsc.ru