

конъюнкции K_s . Чтобы обнаружить неисправность, надо найти набор, на котором $\overline{K'_s} \oplus \overline{K_s}$ равно 1 или, что то же самое, $K'_s \oplus K_s$ равно 1.

Если $K'_s = 1$, то неисправность обнаруживается на наборе $\tilde{\sigma}_1 = (0, 0, \dots, 0)$.

Если $K'_s = 0$, то неисправность обнаруживается на наборе $\tilde{\sigma}_3 = (1, 1, \dots, 1)$.

Пусть, наконец, K'_s не константа. Тогда существует переменная x_i , которая входит в конъюнкцию K_s и не входит в K'_s . Переменная x_n нам может понадобиться только в случае поломки последнего конъюнктора цепи, но тогда на выходе “сломанной” цепи будет константа, а этот случай уже рассмотрен. Можем не рассматривать переменную x_1 , так как она может понадобиться только при поломке самого верхнего элемента цепи, но на него подаются две переменные и мы можем выбрать другую переменную (если это x_n , то на выходе “сломанной” цепи будет константа, а этот случай уже рассмотрен). Поэтому на имеющемся в T наборе с единственным нулем в i -м разряде (во всех остальных разрядах этого набора единицы) получаем $K'_s \oplus K_s = 1$. Неисправность будет обнаружена. Тем самым мы показали, что T является единичным проверяющим тестом для схемы S . Его длина равна $n + 1$, что даже меньше, чем $n + 3$. Неизбыточность очевидна (в ходе перебора всех неисправностей мы не получали тривиальной функции неисправности). Теорема в случае $i = 1$ доказана.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Лупанов О.Б. Асимптотические оценки сложности управляющих систем. М.: Изд-во МГУ, 1984.
2. Чегис И.А., Яблонский С.В. Логические способы контроля работы электрических схем // Тр. Матем. ин-та АН СССР. 1958. 51. 270–360.
3. Яблонский С.В. Некоторые вопросы надежности и контроля управляющих систем // Математические вопросы кибернетики. Вып. 1. М.: Наука, Физматлит, 1988, 5–25.
4. Редькин Н.П. Надежность и диагностика схем. М.: Изд-во МГУ, 1992.
5. Редькин Н.П. Дискретная математика. М.: Физматлит, 2009.
6. Яблонский С.В. Введение в дискретную математику. 2-е изд. М.: Наука, 1986.
7. Reddy S.M. Easily testable realization for logic functions // IEEE Trans. Comput. 1972. N 1. 124–141.

Поступила в редакцию
04.03.2011

УДК 511.34

О ПРЕДСТАВИМОСТИ ЦЕЛЫХ ЧИСЕЛ ЗНАЧЕНИЯМИ ФУНКЦИИ РАМАНУДЖАНА

П. В. Снурницын¹

Доказано, что каждое целое число представляется суммой 7940 значений функции Рамануджана.

Ключевые слова: аналитическая теория чисел, функция Рамануджана, проблема Варинга.

It is proved that every integer number can be expressed as a sum of 7940 values of the Ramanujan tau function.

Key words: analytic number theory, Ramanujan tau function, Waring's problem.

Настоящая работа посвящена аддитивной задаче, связанной с функцией Рамануджана, а именно исследуется вопрос о разрешимости для любого целого числа N уравнения вида

$$\sum_{i=1}^g \tau(n_i) = N, \quad (1)$$

¹ Снурницын Павел Владимирович — асп. каф. математического анализа мех.-мат. ф-та МГУ, e-mail: snurnitsyn@gmail.com.

где $\tau(n)$ — функция Рамануджана. Напомним, что функция τ Рамануджана может быть определена как коэффициент разложения

$$q \prod_{n=1}^{\infty} (1 - q^n)^{24} = \sum_{n=1}^{\infty} \tau(n) q^n$$

(см., например, [1]).

В работах [2, 3] М. З. Гараев, В. К. Гарсия, С. В. Конягин доказали разрешимость уравнения (1) при $g = 74000$ с оценкой $\max_{1 \leq i \leq g} n_i \ll |N|^{\frac{2}{11}}$ и при $g = 148000$ с оценкой $\max_{1 \leq i \leq g} n_i \ll |N|^{\frac{2}{11}} e^{-c \frac{\log |N|}{\log \log |N|}}$, где $c > 0$ — абсолютная постоянная.

В данной статье получен следующий результат.

Теорема. Для любого целого числа N уравнение $\sum_{i=1}^{7940} \tau(n_i) = N$ разрешимо в натуральных числах n_1, \dots, n_{7940} , причем $\max_{1 \leq i \leq 7940} n_i \ll |N|^{\frac{2}{11}}$.

Таким образом, множество значений функции Рамануджана образует аддитивный базис множества целых чисел порядка 7940.

Доказательство проводится по схеме, предложенной в работе [2]. Пусть M — достаточно большое четное число, $P_0 = M^{\frac{1}{11}}$, $\mathcal{P} = \{p : p \text{ простое}, 23 < p \leq P_0\}$, \mathcal{P}' — подмножество \mathcal{P} наибольшей мощности, такое, что $\sum_{i=1}^6 \tau(p'_i) \neq \sum_{i=7}^{12} \tau(p'_i)$ при любых $p'_1, \dots, p'_{12} \in \mathcal{P}'$, $p'_1 < \dots < p'_{12}$, $(p'_1, \dots, p'_6) \neq (p'_7, \dots, p'_{12})$. В [2] показано, что подмножество \mathcal{P}' существует и

$$|\mathcal{P}'| \ll M^{\frac{1}{11} - \frac{1}{132}}. \tag{2}$$

Обозначим $P = [P_0]$, $L = \log P$, $\vartheta = ML^{-2}$. Для дроби $\frac{a}{q}$ с $q \leq L^2$, $a < q$, $(a, q) = 1$ определим

$$\Omega(a, q) = \left\{ \alpha : -\frac{1}{\vartheta} \leq \alpha \leq 1 - \frac{1}{\vartheta}, \left| \alpha - \frac{a}{q} \right| \leq \frac{1}{q\vartheta} \right\}.$$

Множества $\Omega(a, q)$ не пересекаются. Разобьем интервал $[-\frac{1}{\vartheta}; 1 - \frac{1}{\vartheta}]$ следующим образом:

$$\Omega = \bigcup_{\substack{q \leq L^2, a < q \\ (a, q) = 1}} \Omega(a, q), \quad \omega = [-\frac{1}{\vartheta}; 1 - \frac{1}{\vartheta}] \setminus \Omega.$$

Пусть

$$S(\alpha) = \sum_{p \in \mathcal{P}} e(\alpha p^{11}), \quad J(M) = \int_{\Omega} S(\alpha)^r e(-\alpha M) d\alpha,$$

где $e(x) = e^{2\pi i x}$.

Лемма 1. При $r > 23$

$$J(M) = \mathfrak{S}(M) \frac{\Gamma(\frac{1}{11})^r}{\Gamma(\frac{1}{11}r)} \frac{M^{\frac{1}{11}r-1}}{(\log M)^r} + O\left(\frac{M^{\frac{1}{11}r-1} \log \log M}{(\log M)^r \log M}\right),$$

где $\mathfrak{S}(M)$ — особый ряд проблемы Варинга–Гольдбаха для степени 11. При этом существует постоянная C_0 , такая, что $\mathfrak{S}(M) \geq C_0 > 0$, C_0 не зависит от M .

Доказательство см. в [4, 5].

Лемма 2. При $\alpha \in \omega$ для $S(\alpha)$ справедлива оценка $S(\alpha) \ll \frac{M^{\frac{1}{11}(1-\rho)}}{\log M}$, где $\rho = 1/17630$.

Доказательство см. в [4].

Лемма 3. Для достаточно большого четного M уравнение $\sum_{i=1}^{215} p_i^{11} = M$ разрешимо в числах $p_1, \dots, p_{215} \in \mathcal{P} \setminus \mathcal{P}'$.

Доказательство. Рассмотрим уравнение

$$p_1^{11} + \dots + p_r^{11} + u_1^{11} + \dots + u_s^{11} + u_{s+1}^{11} + \dots + u_{2s}^{11} = M, \tag{3}$$

где $p_1, \dots, p_r \in \mathcal{P}$, $u_1, u_{s+1} \in \mathcal{U}_1, \dots, u_s, u_{2s} \in \mathcal{U}_s$, $r \geq 24$, s — натуральное число, значение которого будет выбрано ниже, $\mathcal{U}_i = \{u : u \in \mathcal{P} \setminus \mathcal{P}', P_i < u < 2P_i\}$, $1 \leq i \leq s$, $P_1 = \frac{1}{4}P_0$, $P_2 = \frac{1}{2}P_1^{1-\frac{1}{11}}$, \dots , $P_s = \frac{1}{2}P_{s-1}^{1-\frac{1}{11}}$. Заметим, что $|\mathcal{U}_i| \asymp P_i(\log P_i)^{-1}$.

Пусть $I(M)$ — число решений уравнения (3). Тогда

$$I(M) = \int_0^1 S(\alpha)^r T_1(\alpha)^2 \dots T_s(\alpha)^2 e(-\alpha M) d\alpha = \int_{-\frac{1}{\vartheta}}^{1-\frac{1}{\vartheta}} S(\alpha)^r T_1(\alpha)^2 \dots T_s(\alpha)^2 e(-\alpha M) d\alpha,$$

где

$$T_i(\alpha) = \sum_{u \in \mathcal{U}_i} e(\alpha u^{11}), \quad 1 \leq i \leq s.$$

Разобьем промежуток интегрирования, получим $I(M) = I_1(M) + I_2(M)$, где

$$I_1(M) = \int_{\Omega} S(\alpha)^r T_1(\alpha)^2 \dots T_s(\alpha)^2 e(-\alpha M) d\alpha, \quad I_2(M) = \int_{\omega} S(\alpha)^r T_1(\alpha)^2 \dots T_s(\alpha)^2 e(-\alpha M) d\alpha.$$

Для $I_2(M)$ имеем оценку

$$|I_2(M)| \leq \max_{\alpha \in \omega} |S(\alpha)|^r \int_0^1 T_1(\alpha)^2 \dots T_s(\alpha)^2 d\alpha.$$

Интеграл в правой части не превосходит $|\mathcal{U}_1| \dots |\mathcal{U}_s|$. По лемме 2

$$|I_2(M)| \ll |\mathcal{U}_1| \dots |\mathcal{U}_s| \frac{M^{\frac{1}{11}(1-\rho)r}}{(\log M)^r}.$$

Рассмотрим $I_1(M)$:

$$I_1(M) = \sum_{u_1, u_{s+1} \in \mathcal{U}_1} \dots \sum_{u_s, u_{2s} \in \mathcal{U}_s} J(M - u_1^{11} - \dots - u_{2s}^{11}).$$

Из леммы 1 получаем, что при $r \geq 24$

$$I_1(M) \geq C_1 (|\mathcal{U}_1| \dots |\mathcal{U}_s|)^2 \frac{M^{\frac{1}{11}r-1}}{(\log M)^r} - C_2 (|\mathcal{U}_1| \dots |\mathcal{U}_s|)^2 \frac{M^{\frac{1}{11}r-1}}{(\log M)^r} \frac{\log \log M}{\log M},$$

где C_1, C_2 — постоянные. Учитывая, что

$$C_3 \frac{M^{1-(\frac{10}{11})^s}}{(\log M)^s} \leq |\mathcal{U}_1| \dots |\mathcal{U}_s| \leq C_4 \frac{M^{1-(\frac{10}{11})^s}}{(\log M)^s},$$

имеем

$$I(M) \geq C_5 \frac{M^{2-2(\frac{10}{11})^s}}{(\log M)^{2s}} \frac{M^{\frac{1}{11}r-1}}{(\log M)^r} - C_6 \frac{M^{2-2(\frac{10}{11})^s}}{(\log M)^{2s}} \frac{M^{\frac{1}{11}r-1}}{(\log M)^r} \frac{\log \log M}{\log M} - C_7 \frac{M^{1-(\frac{10}{11})^s}}{(\log M)^s} \frac{M^{\frac{1}{11}(1-\rho)r}}{(\log M)^r}.$$

При $s = 95$ получаем оценки

$$C_8 \frac{M^{\frac{1}{11}r+1-\eta}}{(\log M)^{r+190}} \leq I(M) \leq C_9 \frac{M^{\frac{1}{11}r+1-\eta}}{(\log M)^{r+190}}, \tag{4}$$

где $\eta = 2(\frac{10}{11})^{95}$.

Рассмотрим уравнение (3) при $r = 25$. Пусть $I'(M)$ — число решений этого уравнения, а $I''(M)$ — число таких решений, что по крайней мере одно $p_{j_0} \in \mathcal{P}'$. Для $I'(M)$ из (4) при $r = 25$ получаем оценку снизу

$$I'(M) \geq C_8 \frac{M^{\frac{36}{11} - \eta}}{(\log M)^{215}}.$$

А для $I''(M)$ из (4) при $r = 24$ и (2) получаем оценку сверху

$$I''(M) \leq 25C_9 |\mathcal{P}'| \frac{M^{\frac{35}{11} - \eta}}{(\log M)^{214}} \ll \frac{M^{\frac{36}{11} - \eta - \frac{1}{132}}}{(\log M)^{214}}.$$

Таким образом, $I'(M) > I''(M)$, и уравнение

$$p_1^{11} + \dots + p_{25}^{11} + u_1^{11} + \dots + u_{190}^{11} = M$$

разрешимо в числах $p_1, \dots, p_{25}, u_1, \dots, u_{190} \in \mathcal{P} \setminus \mathcal{P}'$. Лемма доказана.

Лемма 4. Для любого $p \in \mathcal{P} \setminus \mathcal{P}'$ существуют $p'_1, \dots, p'_{11} \in \mathcal{P}'$, такие, что

$$p^{11} = \sum_{i=1}^6 \tau(p'_i p) - \sum_{i=7}^{11} \tau(p'_i p) - \tau(p^2).$$

Доказательство см. в [2].

Лемма 5. Любое целое число r , $0 \leq r < 370944$, представимо в виде $r = \sum_{i=1}^{198} \tau(a_i)$, где $a_i \leq 105$, $1 \leq i \leq 198$.

Доказательство см. в [2].

Теорема следует из лемм 3–5. Отметим, что полученное улучшение результата работы [2] достигнуто за счет леммы 3. В работе [2] использовалась разрешимость уравнения Варинга–Гольдбаха 11 степени в числах из $\mathcal{P} \setminus \mathcal{P}'$ с числом слагаемых 2050.

Автор выражает благодарность научному руководителю профессору Г.И. Архипову за постановку задачи.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Iwaniec H. Topics in classical automorphic forms. Providence, RI: Grad. Stud. Math., Amer. Math. Soc., 1997.
2. Гараев М.З., Гарсия В.С., Конягин С.В. Проблема Варинга с τ -функцией Рамануджана // Изв. РАН. Сер. матем. 2008. **72**, № 1. 39–50.
3. Garaev M.Z., Garcia V.C., Konjagin S.V. The Waring problem with the Ramanujan τ -function. II // Canad. Math. Bull. 2009. **52**, N 2. 195–199.
4. Виноградов И.М. Метод тригонометрических сумм в теории чисел. М.: Наука, 1980.
5. Хуа Ло-кен. Аддитивная теория простых чисел // Тр. Матем. ин-та АН СССР. 1947. **22**. 3–179.

Поступила в редакцию
25.05.2011

УДК 519.95

ОБ ОДНОЙ ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНОСТИ ФУНКЦИЙ МНОГОЗНАЧНОЙ ЛОГИКИ

А. А. Андреев¹

Рассматривается задача о реализации функций многозначной логики формулами. Приводится метод получения сверхэкспоненциальных оценок сложности для последовательностей функций.

¹ Андреев Александр Андреевич — студ. каф. дискретной математики мех.-мат. ф-та МГУ, e-mail: sanchez_14@mail.ru.