

УДК 511.23

**АЛГОРИТМ ВЫЧИСЛЕНИЯ ИДЕАЛА ШТИКЕЛЬБЕРГЕРА
ДЛЯ МУЛЬТИКВАДРАТИЧНЫХ ПОЛЕЙ¹**

Е. А. Киршанова, Е. С. Малыгина, С. А. Новоселов, Д. О. Олефиренко

Балтийский федеральный университет им. И. Канта, г. Калининград, Россия

Представлен алгоритм вычисления идеала Штикельбергера для мультиквадратичного поля $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$, где $d_i \equiv 1 \pmod{4}$, $i \in \{1, \dots, n\}$, или некоторый $d_j \equiv \pm 2 \pmod{8}$, $j \in \{1, \dots, n\}$, все d_i — целые, попарно взаимно простые и свободные от квадратов. В основу работы положена статья Р. Кучеры [J. Number Theory, no. 56, 1996]. Мы предлагаем алгоритм вычисления идеала Штикельбергера, работающий за время $\mathcal{O}(\lg \Delta_K \cdot 2^n \cdot \text{poly}(n))$, где Δ_K — дискриминант поля K . В качестве приложения показана взаимосвязь идеала Штикельбергера с числом классов мультиквадратичного поля.

Ключевые слова: мультиквадратичные поля, элемент Штикельбергера, идеал Штикельбергера, группа классов мультиквадратичного поля.

DOI 10.17223/20710410/51/1

**AN ALGORITHM FOR COMPUTING THE STICKELBERGER IDEAL
FOR MULTIQUADRATIC NUMBER FIELDS**

E. A. Kirshanova, E. S. Malygina, S. A. Novoselov, D. O. Olefirenko

Immanuel Kant Baltic Federal University, Kaliningrad, Russia

E-mail: {ekirshanova,emalygina,snovoselov,dolefirenko}@kantiana.ru

We present an algorithm for computing the Stickelberger ideal for multiquadratic fields $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$, where the integers $d_i \equiv 1 \pmod{4}$ for $i \in \{1, \dots, n\}$ or $d_j \equiv 2 \pmod{8}$ for one $j \in \{1, \dots, n\}$; all d_i 's are pairwise co-prime and square-free. Our result is based on the paper of Kučera [J. Number Theory, no. 56, 1996]. The algorithm we present works in time $\mathcal{O}(\lg \Delta_K \cdot 2^n \cdot \text{poly}(n))$, where Δ_K is the discriminant of K . As an interesting application, we show a connection between Stickelberger ideal and the class number of a multiquadratic field.

Keywords: multiquadratic number field, Stickelberger element, Stickelberger ideal, class group of multiquadratic field.

Введение

Идеал Штикельбергера I числового поля K — это идеал групповой алгебры $\mathbb{Z}[G_K]$, где $G_K = \text{Gal}(K/\mathbb{Q})$ — группа Галуа поля K . Ключевое свойство идеала Штикельбергера, известное как теорема Штикельбергера [1] (современное изложение см. в [2, § 6.2]), заключается в том, что элементы этого идеала аннигилируют группу классов K , то есть для любого $\sigma \in I$ и любого дробного идеала J кольца целых поля K идеал J^σ является главным.

¹Работа Киршановой Е. А. выполнена при частичной финансовой поддержке конкурса «Молодая математика России» 2020 и Программы мобильности 5-100.

Получение идеала Штиkelьбергера в явном виде, то есть вычисление его образующих, является важной алгоритмической задачей в алгебраической теории чисел [3] и, с недавних пор, в криптоанализе [4].

Так, например, явный вид идеала Штиkelьбергера для кругового поля $K = \mathbb{Q}(\zeta_r)$ ($r > 0, r \in \mathbb{Z}$), описанный в [2], позволил получить алгоритм [4] нахождения короткого вектора в идеалах кольца целых кругового поля; в современном криптоанализе нахождение короткого вектора в решётках является основополагающей задачей.

В этой работе рассматриваются другие поля, а именно мультиквадратичные поля $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$, где $d_i \equiv 1 \pmod{4}$ свободны от квадратов и попарно взаимно просты. Предлагается алгоритм вычисления идеала Штиkelьбергера поля K . Такой алгоритм интересен, в первую очередь, с точки зрения вычислений группы классов поля K (см. п. 4). В криптографии эта задача возникает в конструкциях проверяемых функций задержки (VDF) [5, 6] и в гомоморфном шифровании [7].

Алгоритм, описанный в п. 3, имеет сложность $\mathcal{O}(\lg \Delta_K \cdot 2^n \cdot \text{poly}(n))$, где Δ_K — дискриминант K . Таким образом, он является полиномиальным от степени расширения $[K : \mathbb{Q}] = 2^n$ и имеет логарифмическую зависимость от дискриминанта поля. В основе работы лежат результаты [8], где представлены основные ингредиенты алгоритма.

Результатами работы являются:

- Алгоритм вычисления образующих идеала Штиkelьбергера для мультиквадратичных полей вида $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$, где $d_i \equiv 1 \pmod{4}$ свободны от квадратов и попарно взаимно просты. Этот алгоритм, во-первых, систематизирует идеи, описанные в [8]. Во-вторых, расширена область действия алгоритма на поля с образующими $d_i \equiv \pm 2 \pmod{8}$.
- Эффективная реализация предлагаемого алгоритма.²

В п. 1 приведены определения, связанные с идеалом Штиkelьбергера, и описано, как с помощью гауссовых сумм мультиквадратичное поле вкладывается в круговое. Пункты 2 и 3 посвящены алгоритму вычисления образующих идеала Штиkelьбергера и анализу его сложности. В п. 4 изучается связь идеала Штиkelьбергера с числом классов поля K .

Предварительные результаты данной работы были представлены на конференции SIBCRYPT'20 [9].

1. Предварительные сведения

1.1. Определение идеала Штиkelьбергера

Будем рассматривать мультиквадратичные поля $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$, где $d_1, \dots, d_n \in \mathbb{Z}$ попарно взаимно просты и свободны от квадратов. Через Δ_K обозначим дискриминант K . Для $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \dots, \sqrt{d_n})$, заданного взаимно простыми и свободными от квадратов образующими d_i , известно [10, Satz 2.1], что $\Delta_K = (2^a \prod_i d_i)^{2^{n-1}}$, где $a \in \{0, 2, 3\}$.

Рассмотрим башню числовых полей $\mathbb{Q} \subseteq K \subseteq L$ и обозначим их группы Галуа $G_L = \text{Gal}(L/\mathbb{Q})$ и $G_K = \text{Gal}(K/\mathbb{Q})$. Группу, конечно-порождённую элементами из G_L над \mathbb{Q} (соответственно элементами G_K над \mathbb{Q}), будем обозначать $\mathbb{Q}[G_L] = \{\sum a_i \cdot \sigma_i : a_i \in \mathbb{Q}, \sigma_i \in G_L\}$ ($\mathbb{Q}[G_K] = \{\sum a_j \cdot \sigma_j : a_j \in \mathbb{Q}, \sigma_j \in G_K\}$). Важными понятиями при вычислении элементов Штиkelьбергера являются отображения **res** и **cor**.

²<https://gitlab.com/Denis01/stickelberger-ideal>

Определим их согласно [8, с. 157] для расширения числовых полей L/K :

$$\begin{aligned}\text{res}_{L/K} : \mathbb{Q}[G_L] &\rightarrow \mathbb{Q}[G_K], \quad \text{res}_{L/K}\left(\sum_{\sigma \in G_L} a_\sigma \sigma\right) = \sum_{\sigma \in G_L} a_\sigma (\sigma|_K), \\ \text{cor}_{L/K} : \mathbb{Q}[G_K] &\rightarrow \mathbb{Q}[G_L], \quad \text{cor}_{L/K}\left(\sum_{\sigma \in G_K} a_\sigma \sigma\right) = \sum_{\sigma \in G_L} a_{\sigma|_K} \sigma,\end{aligned}$$

где $\sigma|_K$ — сужение автоморфизма $\sigma \in G_L$ на поле K ; a_σ , $a_{\sigma|_K}$ — коэффициенты, соответствующие автоморфизмам σ , $\sigma|_K$.

Обозначим: $\langle \cdot \rangle$, $0 \leq \langle \cdot \rangle < 1$ — дробная часть числа; (a, b) — наибольший общий делитель двух элементов $a, b \in \mathbb{Z}$; $\left(\frac{a}{b}\right)$ — символ Кронекера — Якоби для a, b (для нё-четного $b > 1$ — символ Якоби, для простого нечётного b — символ Лежандра); $\#A$ — мощность множества A ; $\varphi(n)$ — функция Эйлера.

Дадим классические определения элемента и идеала Штикельбергера [11, с. 189].

Определение 1. Для любого положительного целого r , любого $\alpha \in \mathbb{Z}$ и кругового поля $\mathbb{Q}(\zeta_r)$ определим

$$\theta_r(\alpha) = \sum_{(a,r)=1} \left\langle -\frac{\alpha a}{r} \right\rangle \sigma_a^{-1} \in \mathbb{Q}[G_{\mathbb{Q}(\zeta_r)}],$$

где $0 < a \leq r$ и $\sigma_a \in G_{\mathbb{Q}(\zeta_r)} = \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q})$.

Определение 2. Для любого положительного целого r и произвольного $\alpha \in \mathbb{Z}$ элементом Штикельбергера $\theta'_r(\alpha)$ называется элемент вида

$$\theta'_r(\alpha) = (\text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \circ \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)}) (\theta_r(\alpha)) \in \mathbb{Q}[G_K],$$

где K и $\mathbb{Q}(\zeta_r)$ — абелево числовое поле и круговое поле соответственно.

Определение 3. Идеалом Штикельбергера поля K называется идеал вида $I = I' \cap \mathbb{Z}[G_K]$, где

$$I' = \{\theta'_r(\alpha) : \alpha, r \in \mathbb{Z}, r \geq 1\}.$$

1.2. Квадратичные гауссовые суммы

Дадим определение квадратичных гауссовых сумм, а также покажем, как они связаны с автоморфизмами круговых полей, поскольку эта взаимосвязь поможет вычислить действие отображения res и, как следствие, элемент Штикельбергера соответствующего числового поля.

Определение 4. Пусть $m, k \in \mathbb{Z}$, $k > 0$. Квадратичная гауссова сумма определяется как $g(m, k) = \sum_{b=0}^{k-1} e^{2\pi i m b^2/k}$.

Следующая теорема позволяет выражать квадратные корни, которые можно рассматривать как элементы мультиквадратичного поля, через квадратичные гауссовые суммы.

Теорема 1 [12, 1.5.2, с. 26]. Пусть $(m, k) = 1$, $k > 0$ и k нечётное. Тогда

$$g(m, k) = \left(\frac{m}{k}\right) g(1, k) = \begin{cases} \left(\frac{m}{k}\right) \sqrt{k}, & k \equiv 1 \pmod{4}, \\ \left(\frac{m}{k}\right) i\sqrt{k}, & k \equiv 3 \pmod{4}. \end{cases}$$

Заметим, что если $-k \equiv 1 \pmod{4}$, то $k \equiv 3 \pmod{4}$. Отсюда следует, что в этом случае $\sqrt{-k} = g(1, k)$ по теореме 1.

Рассмотрим действие автоморфизмов кругового поля $\mathbb{Q}(\zeta_k)$ на корни \sqrt{k} , которое необходимо для вычисления отображения res . Всякий автоморфизм поля $\mathbb{Q}(\zeta_k)$ имеет вид $\sigma_a(e^{2\pi i/k}) = e^{2\pi i a/k}$. В случае, когда $k = p$ — нечётное простое и $p \nmid a$, согласно [12, (1.5.3), с. 26] имеем:

$$\sigma_a(g(1, p)) = \left(\frac{a}{p}\right) g(1, p) = \begin{cases} \left(\frac{a}{p}\right) \sqrt{p}, & p \equiv 1 \pmod{4}, \\ \left(\frac{a}{p}\right) \sqrt{-p}, & -p \equiv 1 \pmod{4}. \end{cases}$$

Отсюда следует, что $\sigma_a(\sqrt{p}) = \left(\frac{a}{p}\right) \sqrt{p}$, если $p \equiv 1 \pmod{4}$, и $\sigma_a(\sqrt{-p}) = \left(\frac{a}{p}\right) \sqrt{-p}$, если $p \equiv 3 \pmod{4}$.

Если k не является простым, для нахождения действия автоморфизма σ_a можно применить китайскую теорему об остатках [12, с. 43]. Пусть $k = k_1 \cdots k_s$, где k_i — различные простые числа, $M_i = k/k_i$. Тогда

$$g(a, k) = g(aM_1, k_1) \cdots g(aM_s, k_s).$$

По теореме 1 имеем

$$g(a, k) = \left(\frac{aM_1}{k_1}\right) \cdots \left(\frac{aM_s}{k_s}\right) g(1, k_1) \cdots g(1, k_s).$$

Таким образом, так как $\sigma_a(g(1, k)) = g(a, k)$, нахождение действия автоморфизма σ_a на $g(1, k)$ в случае, когда k — не простое свободное от квадратов (хотя утверждение верно и в случае, если k_i взаимно просты), сводится к определению его действия на все $g(1, k_1), \dots, g(1, k_s)$. Отсюда для $(a, k) = 1$ следует: $\sigma_a(\sqrt{k}) = \left(\frac{a}{k}\right) \sqrt{k}$, если $k \equiv 1 \pmod{4}$, и $\sigma_a(\sqrt{-k}) = \left(\frac{a}{k}\right) \sqrt{-k}$, если $k \equiv 3 \pmod{4}$.

Рассмотрим поле $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d})$, где $d \equiv 2 \pmod{8}$ и $d = 2p$, p — простое. Тогда $g(1, d)$ имеет следующий вид:

$$g(1, d) = g(1, 8) g(1, p) = \sqrt{2} \cdot \sqrt{p} = \sqrt{2p} = \sqrt{d}.$$

1.3. Вложения числовых полей в круговые

По теореме Кронекера — Вебера [2, Chapter 14] любое абелево расширение K поля \mathbb{Q} вкладывается в $\mathbb{Q}(\zeta_f)$ для некоторого $f \in \mathbb{Z}$, $f > 1$. Кондуктором K называется минимальное такое f [13, с. 75]. Тогда если f — кондуктор абелева числового поля K , то для положительного целого r справедливо: $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r) = K \cap \mathbb{Q}(\zeta_f) \cap \mathbb{Q}(\zeta_r) = K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{(f,r)})$.

Мультиквадратичное поле является абелевым расширением поля рациональных чисел. Рассмотрим, как определяется кондуктор для мультиквадратичного поля K в соответствии с [14, с. 159], [8, с. 140] и [15, с. 112]. Обозначим

$$d'_i = \begin{cases} |d_i|, & d_i \equiv 1 \pmod{4}, \\ 4|d_i|, & d_i \equiv 2, 3 \pmod{4}. \end{cases} \quad (1)$$

Тогда $\mathbb{Q}(\sqrt{d_1}) \subset \mathbb{Q}(\zeta_{d'_1})$, $\mathbb{Q}(\sqrt{d_2}) \subset \mathbb{Q}(\zeta_{d'_2})$, …, $\mathbb{Q}(\sqrt{d_n}) \subset \mathbb{Q}(\zeta_{d'_n})$. Таким образом, $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \dots, \sqrt{d_n}) \subset \mathbb{Q}(\zeta_{d'_1}) \dots \mathbb{Q}(\zeta_{d'_n}) = \mathbb{Q}(\zeta_{d'_1 \dots d'_n}) = \mathbb{Q}(\zeta_{\text{НОК}(d'_1, \dots, d'_n)})$ и соответственно кондуктор K равен НОК(d'_1, \dots, d'_n).

Рассмотрим теперь отображение $\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)}$. Возникают два вопроса: каким образом происходит сужение автоморфизмов кругового поля $\mathbb{Q}(\zeta_r)$ на поле $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)$ и что есть пересечение $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)$?

Ответим на первый вопрос, определив сужение автоморфизмов кругового поля $\mathbb{Q}(\zeta_r)$ сначала на круговые подполя, а затем с помощью гауссовых сумм — на мультиквадратичные числовые поля. Рассмотрим случай, когда $r = p \cdot q$, где $p, q > 0$ — взаимно простые. Произвольным образом выберем a , взаимно простое с p и q . Тогда автоморфизм $\sigma_a : \zeta_{pq} \mapsto \zeta_{pq}^a$ поля $\mathbb{Q}(\zeta_{pq})$ можно связать с действием автоморфизмов полей $\mathbb{Q}(\zeta_p)$ и $\mathbb{Q}(\zeta_q)$ на элементы $\sqrt{\pm p}$ и $\sqrt{\pm q}$ следующим образом:

$$\sigma_a(g(1, pq)) = g(a, pq) = \left(\frac{aq}{p} \right) g(1, p) \left(\frac{ap}{q} \right) g(1, q) = \begin{cases} \sigma_{aq}(\sqrt{p}) \sigma_{ap}(\sqrt{q}), & p, q \equiv 1, 1 \pmod{4}, \\ \sigma_{aq}(\sqrt{p}) \sigma_{ap}(\sqrt{-q}), & p, q \equiv 1, 3 \pmod{4}, \\ \sigma_{aq}(\sqrt{-p}) \sigma_{ap}(\sqrt{q}), & p, q \equiv 3, 1 \pmod{4}, \\ \sigma_{aq}(\sqrt{-p}) \sigma_{ap}(\sqrt{-q}), & p, q \equiv 3, 3 \pmod{4}. \end{cases}$$

Здесь индекс aq в случае $\sigma_{aq}(\sqrt{\pm p})$ рассматривается по модулю p , а индекс ap в случае $\sigma_{ap}(\sqrt{\pm q})$ рассматривается по модулю q .

Ответ на второй вопрос даёт следующая лемма.

Лемма 1. Пусть $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$ — мультиквадратичное поле, такое, что d_1, \dots, d_n попарно взаимно просты и свободны от квадратов, $(i_1, \dots, i_\ell) \in \{1, \dots, n\}^\ell$ — набор из ℓ индексов и $d'_{i_1}, \dots, d'_{i_\ell}$ определены по формуле (1). Тогда

$$K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}}) = \mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \sqrt{d_{i_2}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}}).$$

Доказательство. Заметим, что $K_0 = \mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \sqrt{d_{i_2}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})$ — подполе K , имеющее кондуктор НОК($d'_{i_1}, \dots, d'_{i_\ell}$). Поэтому оно содержится в $\mathbb{Q}(\zeta_{\text{НОК}(d'_{i_1}, \dots, d'_{i_\ell})}) = \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}})$, т. е. имеем включение $K_0 \subset K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}})$.

Обратное включение докажем от противного.

Предположим, что найдётся $\alpha \in K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}})$, такое, что $\alpha \notin K_0$. Любое $\alpha \in K$ имеет вид $\alpha = \sum_{j_1, \dots, j_n} a_{j_1, \dots, j_n} \sqrt{d_1}^{j_1} \dots \sqrt{d_n}^{j_n}$. Из условия $\alpha \notin K_0$ следует, что в сумме найдётся слагаемое $a_{j_1, \dots, j_n} \sqrt{d_1}^{j_1} \dots \sqrt{d_n}^{j_n}$, содержащее $\sqrt{d_k}$, $k \notin \{i_1, \dots, i_\ell\}$, $j_k \equiv 1 \pmod{2}$ и $a_{j_1, \dots, j_k, \dots, j_n} \neq 0$. При этом $\sqrt{d_k} \in \mathbb{Q}(\zeta_{d'_k})$. Так как все d_1, \dots, d_n попарно взаимно просты, имеем $d'_k \nmid d'_{i_1} \dots d'_{i_n}$, поэтому $\mathbb{Q}(\zeta_{d'_k}) \not\subset \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}})$. Отсюда следует, что $\alpha \notin \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}})$. Получили противоречие, значит, $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}}) \subset K_0$. ■

Лемма 2. Пусть $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$ — мультиквадратичное поле, такое, что d_1, \dots, d_n попарно взаимно просты и свободны от квадратов, $f = d'_1 \dots d'_n$ — кондуктор поля K , где d'_i заданы в (1), и r — целое положительное число, такое, что $r|f$. Тогда r можно представить в виде $r = t \cdot d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}$, где $\{i_1, \dots, i_\ell\}$ — множество всех индексов i , таких, что $d'_i | r$ и t — положительное целое. Кроме того,

$$K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r) = \mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}}).$$

Доказательство. Так как d_1, \dots, d_n взаимно просты, то $f = \text{НОК}(d'_1, \dots, d'_n) = d'_1 \dots d'_n$. Отсюда следует представление r .

Пусть $K_0 = \mathbb{Q}(\sqrt{d_{j_1}}, \dots, \sqrt{d_{j_{n-\ell}}})$, где $j_1, \dots, j_{n-\ell} \in \{1, \dots, n\} \setminus \{i_1, \dots, i_\ell\}$, и $K_1 = \mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})$. Тогда $K = K_0 K_1 = K_0(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}}) = K_1(\sqrt{d_{j_1}}, \dots, \sqrt{d_{j_{n-\ell}}})$ — композит полей K_0 и K_1 .

Покажем, что $K_0 \cap \mathbb{Q}(\zeta_r) = \mathbb{Q}$. Если $i \notin \{i_1, \dots, i_\ell\}$, то $\sqrt{d_i} \notin \mathbb{Q}(\zeta_r)$, так как кондуктор d'_i поля $\mathbb{Q}(\sqrt{d_i})$ не делит r и, соответственно, $\mathbb{Q}(\sqrt{d_i}) \subseteq \mathbb{Q}(\zeta_{d'_i}) \not\subseteq \mathbb{Q}(\zeta_r)$. Кроме того, кондукторы полей, образованных произведениями элементов $\sqrt{d_i}$, также не делят r , поэтому все такие произведения не лежат в $\mathbb{Q}(\zeta_r)$. Так как всевозможные произведения различных $\sqrt{d_i}$ порождают поле K_0 как \mathbb{Q} -векторное пространство [27, Th. 2.1], получаем $K_0 \cap \mathbb{Q}(\zeta_r) = \mathbb{Q}$.

Аналогично можно показать, что $\mathbb{Q}(\sqrt{d_i}) \subseteq \mathbb{Q}(\zeta_r)$ для $i \in \{i_1, \dots, i_\ell\}$ и, как следствие, $K_1 \subseteq K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)$.

Таким образом, пересечение $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)$ содержит поле K_1 с кондуктором $d'_{i_1} \cdots d'_{i_\ell}$ и не содержит поле K_0 . Так как кондукторы всех подполей $\mathbb{Q}(\zeta_r)$ должны делить r , остаётся рассмотреть только поля с кондуктором — делителем t .

Рассмотрим мультиквадратичные поля с кондуктором t_0 — делителем t . Отметим, что число t делит кондуктор $d'_{j_1} \cdots d'_{j_{n-\ell}}$ поля K_0 , причём $d'_{j_k} \nmid t$. Все мультиквадратичные поля с кондуктором $t_0 \mid t$ содержатся в $\mathbb{Q}(\zeta_t) \subseteq \mathbb{Q}(\zeta_r)$. Из условия $K_0 \cap \mathbb{Q}(\zeta_r) = \mathbb{Q}$ следует, что $K_0 \cap \mathbb{Q}(\zeta_t) = \mathbb{Q}$. Из того, что $(t, d'_{i_1} \cdots d'_{i_\ell}) = 1$, имеем $K_1 \cap \mathbb{Q}(\zeta_t) = \mathbb{Q}$.

Так как K — композит полей K_0 и K_1 , получаем $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r) = K_1$. ■

1.4. Расширенное определение идеала Штикельбергера

Прежде чем приступить к детальному описанию вычисления элементов Штикельбергера, дадим альтернативные определения элементу и идеалу Штикельбергера, которые, во-первых, упростят вычисления, а во-вторых, позволяют доказать их корректность.

Определение 5 [8]. Идеалом Штикельбергера поля K с кондуктором f называется идеал вида $I = I' \cap \mathbb{Z}[G_K]$, где

$$I' = \{\theta'_r(\alpha) : r|f, \alpha \in \mathbb{Z}, \alpha < 0\} \cup \left\{ \frac{1}{2}N_K \right\}.$$

Пусть $a \in \mathbb{Z}$, $a \geq 1$ и $(a, fr) = 1$, где f — кондуктор числового поля K . Как и прежде, обозначим через $\sigma_a \in G_{\mathbb{Q}(\zeta_{fr})}$ автоморфизм, ставящий в соответствие корню из единицы его a -ю степень. Тогда по определению

$$\theta'_r(a\alpha) = (\text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \circ \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)}) (\theta_r(a\alpha)).$$

С другой стороны, исходя из определений отображений res и σ_a , можно записать $\theta_r(a\alpha)$ следующим образом:

$$\theta_r(a\alpha) = \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{rf})/\mathbb{Q}(\zeta_r)} \sigma_a(\theta_r(\alpha)).$$

Окончательно имеем

$$\begin{aligned} \theta'_r(a\alpha) &= (\text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \circ \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \circ \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{rf})/\mathbb{Q}(\zeta_r)} \sigma_a) (\theta_r(\alpha)) = \\ &= (\text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \circ \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{rf})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \sigma_a) (\theta_r(\alpha)) = \\ &= (\text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \circ \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{rf})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)}) (\sigma_a) (\text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \circ \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{rf})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)}) (\theta_r(\alpha)) = \\ &= \sigma \theta'_r(\alpha), \end{aligned}$$

где σ — автоморфизм поля K согласно определениям res и cor . Полагая $\alpha = -1$, получаем, что элемент Штикельбергера имеет вид $\theta'_r(-a) = \sigma \theta'_r(-1)$, где $\sigma \in G_K$. Соответственно можно переписать определение идеала Штикельбергера:

Определение 6. Идеалом Штикельбергера числового поля K с кондуктором f называется идеал вида $I = I' \cap \mathbb{Z}[G_K]$, где

$$I' = \{\sigma \cdot \theta'_r(-1) : r|f, \sigma \in G_K\} \cup \left\{ \frac{1}{2}N_K \right\}.$$

В случае мультиквадратичного поля K и некоторых дополнительных ограничений определение можно упростить, как показано в следующей лемме.

Лемма 3. Пусть $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \dots, \sqrt{d_n})$ — мультиквадратичное поле, такое, что d_i свободны от квадратов и попарно взаимно прости. Тогда идеал Штикельбергера поля K имеет вид $I = I' \cap \mathbb{Z}[G_K]$, где

$$I' = \{\sigma \cdot \theta'_r(-1) : r = d'_{i_1} \cdot \dots \cdot d'_{i_\ell}, (i_1, \dots, i_\ell) \subseteq \{1, \dots, n\}, \sigma \in G_K\} \cup \left\{ \frac{1}{2}N_K \right\}.$$

Доказательство. Согласно определению 6, идеал I' состоит из элементов Штикельбергера, соответствующих всем делителям r кондуктора f . Пусть $r = td_{i_1} \cdot \dots \cdot d_{i_\ell}$, как в лемме 2, тогда достаточно показать, что $\theta'_r(-1) = c\theta'_{r/t}(-1)$ для некоторого $c \in \mathbb{Q}$. В конце доказательства получим $c = \varphi(t)$. Имеем

$$\begin{aligned} \theta'_r(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)} \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)}(\theta_r(-1)), \\ \theta'_{r/t}(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{r/t})} \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{r/t})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{r/t})}(\theta_{r/t}(-1)). \end{aligned}$$

Применяя лемму 2, получаем

$$\begin{aligned} \theta'_r(-1) &= \text{cor}_{K/\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})} \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})}(\theta_r(-1)), \\ \theta'_{r/t}(-1) &= \text{cor}_{K/\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})} \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{r/t})/\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})}(\theta_{r/t}(-1)). \end{aligned}$$

Рассмотрим элемент

$$\theta_r(-1) = \sum_{(a,r)=1} \left\langle \frac{a}{r} \right\rangle \sigma_a^{-1} \in \mathbb{Q}[G_{\mathbb{Q}(\zeta_r)}].$$

Группа Галуа $G_{\mathbb{Q}(\zeta_r)}$ изоморфна $(\mathbb{Z}/r\mathbb{Z})^\times$, где $a \bmod r$ соответствует автоморфизму $\sigma_a : \zeta_r \mapsto \zeta_r^a$ [2, Th. 2.5]. Так как $(t, r/t) = 1$, по китайской теореме об остатках имеем изоморфизм $(\mathbb{Z}/r\mathbb{Z})^\times \simeq (\mathbb{Z}/t\mathbb{Z})^\times \oplus \left(\mathbb{Z}/\frac{r}{t}\mathbb{Z}\right)^\times$. Поэтому

$$G_{\mathbb{Q}(\zeta_r)} \simeq \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\zeta_{r/t})) \oplus \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\zeta_t)),$$

и любой автоморфизм $\sigma \in G_{\mathbb{Q}(\zeta_r)}$ можно единственным образом представить в виде $\sigma = \rho \circ \tau$, где $\rho \in \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\zeta_{r/t}))$ и $\tau \in \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\zeta_t))$.

В явном виде изоморфизм записывается следующим образом. По китайской теореме об остатках имеем $a = b'\frac{r}{t} \left(\left(\frac{r}{t}\right)^{-1} \bmod t \right) + c't \left(t^{-1} \bmod \frac{r}{t} \right)$ для некоторых b', c' , таких, что $(b', t) = 1$, $b' \in (\mathbb{Z}/t\mathbb{Z})^\times$ и $(c', r/t) = 1$, $c' \in \left(\mathbb{Z}/\frac{r}{t}\mathbb{Z}\right)^\times$. Тогда

$$\sigma_a : \zeta_r \mapsto \zeta_r^a = \zeta_t^{b'((r/t)^{-1} \bmod t)} \zeta_{r/t}^{c'(t^{-1} \bmod (r/t))},$$

где мы используем равенства $\zeta_r^{r/t} = \zeta_t$ и $\zeta_r^t = \zeta_{r/t}$. Заметим, что поля $\mathbb{Q}\left(\zeta_t^{((r/t)^{-1} \bmod t)}\right)$ и $\mathbb{Q}\left(\zeta_{r/t}^{(t^{-1} \bmod (r/t))}\right)$ изоморфны полям $\mathbb{Q}(\zeta_t)$ и $\mathbb{Q}(\zeta_{r/t})$, где изоморфизмы задаются отображениями $\zeta_t \mapsto \zeta_t^{r/t}$ и $\zeta_{r/t} \mapsto \zeta_{r/t}^t$. Поэтому для каждой пары b', c' всегда существуют единственныe $b \in (\mathbb{Z}/t\mathbb{Z})^\times$, $c \in \left(\mathbb{Z}/\frac{r}{t}\mathbb{Z}\right)^\times$, такие, что $b' = br/t \bmod r$, $(b, t) = 1$, и $c' = ct \bmod r$, $(c, r/t) = 1$. Тогда можно записать σ_a в виде

$$\begin{aligned}\sigma_a : \zeta_r &\mapsto \zeta_r^a = \zeta_r^{b(r/t)^2((r/t)^{-1} \bmod t) + ct^2(t^{-1} \bmod (r/t))} = \\ &= \zeta_t^{br/t((r/t)^{-1} \bmod t)} \zeta_{r/t}^{ct(t^{-1} \bmod (r/t))} = \zeta_t^b \zeta_{r/t}^c = \rho_b \circ \tau_c,\end{aligned}$$

где $\rho_b \in \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\zeta_{r/t}))$ и $\tau_c \in \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\zeta_t))$ задаются следующим образом:

$$\begin{aligned}\rho_b : \zeta_r &\mapsto \zeta_r^{b(r/t)^2((r/t)^{-1} \bmod t) + t^2(t^{-1} \bmod (r/t))} = \zeta_r^{b(r/t)^2((r/t)^{-1} \bmod t)} \zeta_r^{t^2(t^{-1} \bmod (r/t))} = \zeta_t^b \zeta_{r/t}, \\ \tau_c : \zeta_r &\mapsto \zeta_r^{(r/t)^2((r/t)^{-1} \bmod t) + ct^2(t^{-1} \bmod (r/t))} = \zeta_r^{(r/t)^2((r/t)^{-1} \bmod t)} \zeta_{r/t}^{ct^2(t^{-1} \bmod (r/t))} = \zeta_t^c \zeta_{r/t}.\end{aligned}$$

Теперь, получив автоморфизмы в явном виде, выразим через них элемент $\theta_r(-1)$. Имеем

$$\begin{aligned}\theta_r(-1) &= \sum_{(a,r)=1} \left\langle \frac{a}{r} \right\rangle \sigma_a^{-1} = \\ &= \sum_{(c,r/t)=1} \left(\sum_{(b,t)=1} \left\langle \frac{b(r/t)^2((r/t)^{-1} \bmod t) + ct^2(t^{-1} \bmod (r/t))}{r} \right\rangle \rho_b^{-1} \right) \tau_c^{-1}.\end{aligned}$$

Так как ограничение автоморфизма ρ_b^{-1} на поле $K_1 = \mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})$ равно id , получаем

$$\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K_1}(\theta_r(-1)) = \sum_{(c,r/t)=1} \left(\sum_{(b,t)=1} \left\langle \frac{b(r/t)^2((r/t)^{-1} \bmod t) + ct^2(t^{-1} \bmod (r/t))}{r} \right\rangle \right) \tau_c^{-1}.$$

Так как мы перешли в подгруппу группы Галуа $G_{\mathbb{Q}(\zeta_r)}$, образованную автоморфизмом τ_c , значение множителя перед τ_c можно рассматривать по модулю r/t . Тогда:

$$\begin{aligned}\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K_1}(\theta_r(-1)) &= \sum_{(c,r/t)=1} \left(\sum_{(b,t)=1} \left\langle \frac{ct^2(t^{-1} \bmod (r/t))}{r} \right\rangle \right) \tau_c^{-1} = \sum_{(c,r/t)=1} \left(\sum_{(b,t)=1} \frac{ct}{r} \right) \tau_c^{-1} = \\ &= \varphi(t) \sum_{(c,r/t)=1} (ct/r) \tau_c^{-1} = \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K_1}(\theta_{r/t}(-1)).\end{aligned}$$

В итоге получаем $\theta'_r(-1) = \varphi(t) \theta'_{r/t}(-1)$. ■

2. Метод вычисления элемента Штиkelьбергера

1) Рассмотрим $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d})$, где $d \equiv 1 \bmod 4$, $d > 0$, d свободно от квадратов. Вычислим элемент Штиkelьбергера для действительного квадратичного поля. Отметим, что предвычисления проводятся в круговом поле $\mathbb{Q}(\zeta_f)$, где $f = d$ — кондуктор поля K , согласно (1). Тогда

$$\theta'_d(-1) = \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_d)} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_d)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_d)}(\theta_d(-1))),$$

где $\theta_d(-1) = \sum_{(a,d)=1} \left\langle \frac{a}{d} \right\rangle \sigma_a^{-1}$ и $\sigma_a^{-1} \in \text{Gal}(\mathbb{Q}(\zeta_d))$. Запишем более подробно $\theta_d(-1)$:

$$\begin{aligned} \theta_d(-1) &= \sum_{(a,d)=1} \left\langle \frac{a}{d} \right\rangle \sigma_a^{-1} = \frac{1}{d} \sigma_1^{-1} + \frac{2}{d} \sigma_2^{-1} + \dots + \frac{d-2}{d} \sigma_{d-2}^{-1} + \frac{d-1}{d} \sigma_{d-1}^{-1} = \\ &= \frac{1}{d} \sigma_1 + \frac{2}{d} \sigma_{(1/2) \bmod d} + \dots + \frac{d-2}{d} \sigma_{(1/(d-2)) \bmod d} + \frac{d-1}{d} \sigma_{(1/(d-1)) \bmod d} = \dots \end{aligned}$$

или, переобозначив, получаем

$$\dots = \frac{1}{d} \sigma_1 + \frac{2}{d} \sigma_b + \dots + \frac{d-2}{d} \sigma_{-b \bmod d} + \frac{d-1}{d} \sigma_{-1 \bmod d}. \quad (2)$$

Важно отметить, что при дробях с противоположными по модулю d числителями фигурируют автоморфизмы с противоположными по модулю d индексами. Напомним, что вычисляя отображение `res`, мы, по сути, вычисляем символ Кронекера — Якоби $\left(\frac{i}{d} \right)$, сопоставляя автоморфизму кругового поля σ_i автоморфизм квадратичного

поля id в случае $\left(\frac{i}{d} \right) = 1$, или автоморфизм $\sigma : \sqrt{d} \mapsto -\sqrt{d}$, если $\left(\frac{i}{d} \right) = -1$. Рассмотрим пары $\frac{1}{d} \sigma_1$ и $\frac{d-1}{d} \sigma_{-1 \bmod d}$, $\frac{2}{d} \sigma_b$ и $\frac{d-2}{d} \sigma_{-b \bmod d}$, и т. д. из разложения (2):

$$\left(\frac{1}{d} \right) = 1 \text{ и } \left(\frac{-1}{d} \right) = 1, \text{ поскольку } d \equiv 1 \pmod{4}.$$

Это означает, что σ_1 и $\sigma_{-1 \bmod d}$ соответствуют одному и тому же автоморфизму поля K и $\frac{1}{d} + \frac{d-1}{d} = 1$. Аналогично,

$$\left(\frac{b}{d} \right) \equiv b^{(d-1)/2} \pmod{d} \text{ и } \left(\frac{-b}{d} \right) = \left(\frac{-1}{d} \right) \left(\frac{b}{d} \right) \equiv b^{(d-1)/2} \pmod{d}, \text{ поскольку } d \equiv 1 \pmod{4}.$$

Это снова означает, что σ_b и $\sigma_{-b \bmod d}$ соответствуют одному и тому же автоморфизму поля K и $\frac{2}{d} + \frac{d-2}{d} = 1$. То же и для оставшихся пар. Тогда

$$\theta_d(-1) = \frac{1}{2} \sum_{a \bmod d} \sigma_a,$$

согласно определению I' идеала Штикельбергера числового поля K и по определению нормы получаем $\theta_d(-1) = \frac{1}{2} N_K$.

Отметим, что

$$\sum_{\substack{i=1 \\ i \in \mathbb{Z}_d^\times}}^{d-1} \chi(i) = 0,$$

где $\chi(i) = \left(\frac{i}{d} \right)$ — характер Дирихле по модулю d , определяемый символом Якоби $\left(\frac{i}{d} \right)$. Поскольку число характеров по модулю d равно $\varphi(d)$ и значение $\varphi(d)$ чётно,

число символов Якоби, равных -1 , совпадает с числом символов Якоби, равных 1 , и, соответственно, равно $\varphi(d)/2$. В итоге получаем

$$\theta'_d(-1) = \frac{\varphi(d)}{4}(id + \sigma) = \frac{\varphi(d)}{4}N_{K/\mathbb{Q}}.$$

Для составного $d = p_1 \cdot p_2$, где p_1, p_2 — простые числа, в силу мультипликативности функции Эйлера имеем $4|(p_1 - 1)(p_2 - 1) = \varphi(p_1)\varphi(p_2) = \varphi(d)$. Это условие распространяется и на большее число множителей d . Тогда $\varphi(d)/4 \in \mathbb{Z}$.

2) Рассмотрим теперь $K = \mathbb{Q}(\sqrt{-d})$, где $d > 0$ и $-d \equiv 1 \pmod{4}$. Запишем элемент Штикельбергера

$$\theta_d(-1) = \sum_{(a,d)=1} \left\langle \frac{a}{d} \right\rangle \sigma_a^{-1} = \sum_{a \in (\mathbb{Z}_d)^\times} \frac{a}{d} \sigma_a^{-1} = u \cdot id + v \cdot \sigma.$$

Докажем, что $u, v \in \mathbb{Z}$. Согласно определению отображения `res`,

$$\sigma_a^{-1}|_K = id \Leftrightarrow \left(\frac{a}{d} \right) = 1, \quad \sigma_a^{-1}|_K = \sigma \Leftrightarrow \left(\frac{a}{d} \right) = -1.$$

Тогда

$$u = \sum_{\substack{a=1 \\ \left(\frac{a}{d} \right) = 1}}^d \frac{a}{d}, \quad v = \sum_{\substack{a=1 \\ \left(\frac{a}{d} \right) = -1}}^d \frac{a}{d}. \quad (3)$$

Как уже было отмечено, для элементов из $(\mathbb{Z}_d)^\times$ число символов Якоби, равных -1 , равно числу символов Якоби, равных 1 . Имеем

$$\begin{aligned} \sum_{\left(\frac{b}{d} \right) = 1} b &= \sum_{\substack{k=1 \\ \left(\frac{\alpha}{d} \right) = 1}}^{\varphi(d)/2} \alpha^k = \alpha^2 + \alpha^3 + \dots + \alpha^{\varphi(d)/2+1} = \\ &= \alpha^2(1 + \alpha + \dots + \alpha^{\varphi(d)/2-1}) = \alpha^2 \sum_{\left(\frac{b}{d} \right) = 1} b. \end{aligned}$$

Заметим, что такой $\alpha \in \mathbb{Z}_d^\times$ всегда существует, так как для $d = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_s$ справедливо $\mathbb{Z}_d^\times \cong \mathbb{Z}_{p_1}^\times \oplus \mathbb{Z}_{p_2}^\times \oplus \dots \oplus \mathbb{Z}_{p_s}^\times$ — циклическая в силу взаимной попарной простоты p_1, p_2, \dots, p_s . Следовательно, поскольку $\alpha^2 \neq 1$, то

$$\sum_{\left(\frac{b}{d} \right) = 1} b \equiv 0 \pmod{d}.$$

Соответственно, $u = \sum_{\left(\frac{a}{d} \right) = 1} \frac{a}{d} \in \mathbb{Z}$. Отсюда следует, что

$$d(u + v) = \sum_{\substack{a=1 \\ (a,d)=1}}^d a = \frac{\varphi(d)}{2}d;$$

учитывая, что $\varphi(d)/2$ — целое в силу разложения $d = p_1 \cdot \dots \cdot p_n$, где p_i — различные простые, получаем

$$v = \varphi(d)/2 - u \in \mathbb{Z}.$$

Отметим также, что применение отображения `cor` не изменяет целостность коэффициентов при автоморфизмах.

Теперь рассмотрим случай, когда d простое. Покажем, что тогда вычисление значений в (3) можно значительно ускорить.

При $d \equiv 1 \pmod{4}$ значения u и v легко получить, не вычисляя суммы уравнений (3). Запишем $d = 4k + 1$, $k \in \mathbb{Z}$. Если $a \in \mathbb{Z}_d^\times$ — квадратичный вычет, то $(-a)$ также является квадратичным вычетом в \mathbb{Z}_d^\times , и существует всего $(d - 1)/2$ квадратичных вычетов. Получаем $(d - 1)/4$ пар вычетов, сумма элементов каждой пары равна d . Отсюда сумма всех квадратичных вычетов равна $d(d - 1)/4 = d \cdot k$, а значит, $u = k$. Следовательно, $v = \varphi(d)/2 - u = \varphi(d)/2 - k$.

Очевидно, эти рассуждения не переносятся на случай $d = 4k + 3$, $k \in \mathbb{Z}$. Однако и здесь можно ускорить вычисления по формулам (3), используя результат [16]: если $d \equiv 3 \pmod{8}$, то $v = dv'$, где v' — сумма всех квадратичных невычетов по модулю d , меньших $d/2$, а если $d \equiv 7 \pmod{8}$, то $v = \frac{1}{3} \left(dv' + \binom{d}{2} \right)$. Таким образом, вычисления v ускоряются в два раза.

3) Рассмотрим $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d})$, где $d \equiv \pm 2 \pmod{8}$ и d может быть как положительным, так и отрицательным, но свободным от квадратов. В зависимости от знака получаем вид элемента Штикельбергера, соответствующий одному из предыдущих случаев. Очевидно, что $|d|$ имеет вид $|2p|$, где p нечётное. Кроме того, $\sqrt{2}$ соответствует ζ_8 , а \sqrt{p} соответствует ζ_p . Согласно теории круговых полей, композит $\mathbb{Q}(\zeta_8)\mathbb{Q}(\zeta_p)$ есть $\mathbb{Q}(\zeta_{\text{НОК}(8,p)}) = \mathbb{Q}(\zeta_{8p}) = \mathbb{Q}(\zeta_{4d})$, откуда кондуктор поля равен $4|d| = 8|p|$. Тогда

$$\theta_{4|d|}(-1) = \frac{1}{4|d|} \sum_{k=1}^{4|d|-1} k \cdot \sigma_k^{-1}(\zeta_{4|d|}),$$

где $(k, 4|d|) = 1$. При этом

$$\sigma_k^{-1}(\zeta_{4|d|}) = \sigma_{k(|d|/2) \bmod 8}(\zeta_8) \sigma_{k \cdot 8 \bmod (|d|/2)}(\zeta_{|d|/2}).$$

Если $\left(\frac{8}{k(|d|/2) \bmod 8} \right) \left(\frac{k \cdot 8 \bmod (|d|/2)}{|d|/2} \right) = 1$, то действие автоморфизма σ_k^{-1} кругового поля $\mathbb{Q}(\zeta_{4|d|})$ на $\zeta_{4|d|}$ соответствует действию автоморфизма id числового поля K на элемент \sqrt{d} . Если $\left(\frac{8}{k(|d|/2) \bmod 8} \right) \left(\frac{k \cdot 8 \bmod (|d|/2)}{|d|/2} \right) = -1$, то действие автоморфизма σ_k^{-1} кругового поля $\mathbb{Q}(\zeta_{4|d|})$ на $\zeta_{4|d|}$ соответствует действию автоморфизма σ числового поля K на элемент \sqrt{d} .

Обобщение на мультиквадратичный случай аналогично предыдущим случаям, поскольку $d_i \equiv \pm 2 \pmod{8}$ в записи $\mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$ фигурирует лишь в одной позиции.

Замечание 1. Рассмотрим поле $K = \mathbb{Q}(\sqrt{2})$. Из рассуждений в п. 3 следует, что кондуктор данного поля равен 8. Тогда

$$\begin{aligned} \theta_8(-1) &= \frac{1}{8} \sum_{k=1}^7 k \sigma_k^{-1}(\zeta_8) = \frac{1}{8} (\sigma_1^{-1}(\zeta_8) + 3 \sigma_3^{-1}(\zeta_8) + 5 \sigma_5^{-1}(\zeta_8) + 7 \sigma_7^{-1}(\zeta_8)) = \\ &= \frac{1}{8} (\sigma_1(\zeta_8) + 3 \sigma_3(\zeta_8) + 5 \sigma_5(\zeta_8) + 7 \sigma_7(\zeta_8)). \end{aligned}$$

Вычислим символы Кронекера — Якоби. Поскольку $\left(\frac{8}{1} \right) = 1$, действие автоморфизма σ_1^{-1} на ζ_8 соответствует действию автоморфизма id на элемент $\sqrt{2}$; $\left(\frac{8}{3} \right) = -1$,

поэтому действие автоморфизма σ_3^{-1} на ζ_8 соответствует действию автоморфизма σ на элемент $\sqrt{2}$. Аналогично рассуждаем для $\left(\frac{8}{5}\right) = -1$, $\left(\frac{8}{7}\right) = 1$. Таким образом, получаем

$$\theta_8(-1) = \frac{1}{8} (id + 3\sigma + 5\sigma + 7id) = id + \sigma.$$

4) Обобщим рассмотренные случаи на произвольное биквадратичное поле. Пусть $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2})$, где $d_1 \equiv 2 \pmod{8}$ и $d_1 < 0$, $d_2 \equiv 1 \pmod{4}$ и $d_2 > 0$, d_1, d_2 свободны от квадратов. В соответствии с п. 1 и 3 кондуктор числового поля K равен $4|d_1|d_2$. Тогда

$$\theta'_{4|d_1|d_2}(-1) = \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{4|d_1|d_2})} \left(\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{4|d_1|d_2})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{4|d_1|d_2})} (\theta_{4|d_1|d_2}(-1)) \right),$$

где

$$\theta_{4|d_1|d_2}(-1) = \frac{1}{4|d_1|d_2} \sum_{k=1}^{4|d_1|d_2-1} k \sigma_k^{-1}(\zeta_{4|d_1|d_2}), \quad (k, 4|d_1|d_2) = 1.$$

Рассмотрим отдельно $\sigma_k^{-1}(\zeta_{4|d_1|d_2})$:

$$\begin{aligned} \sigma_k^{-1}(\zeta_{4|d_1|d_2}) &= \sigma_{k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|}}^{-1}(\zeta_{4|d_1|}) \sigma_{k \cdot 4|d_1| \pmod{d_2}}^{-1}(\zeta_{d_2}) = \\ &= \sigma_{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})(|d_1|/2) \pmod{8}}(\zeta_8) \sigma_{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})8 \pmod{(|d_1|/2)}}(\zeta_{|d_1|/2}) \sigma_{(1/(k \cdot 4|d_1| \pmod{d_2})) \pmod{d_2}}(\zeta_{d_2}). \end{aligned}$$

Далее действуем в соответствии с п. 1 и 3. Рассмотрим

$$\sigma_{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})(|d_1|/2) \pmod{8}}(\zeta_8) \sigma_{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})8 \pmod{(|d_1|/2)}}(\zeta_{|d_1|/2}).$$

Если $\left(\frac{8}{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})(|d_1|/2) \pmod{8}}\right) \left(\frac{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})8 \pmod{(|d_1|/2))}}{|d_1|/2}\right) = 1$, то действие автоморфизма $\sigma_{k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|}}^{-1}$ на $\zeta_{4|d_1|}$ соответствует действию автоморфизма id_1 на элемент $\sqrt{d_1}$.

Если $\left(\frac{8}{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})(|d_1|/2) \pmod{8}}\right) \left(\frac{(k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|})8 \pmod{(|d_1|/2))}}{|d_1|/2}\right) = -1$, то действие автоморфизма $\sigma_{k \cdot d_2 \pmod{4|d_1|}}^{-1}$ на $\zeta_{4|d_1|}$ соответствует действию автоморфизма σ_1 на $\sqrt{d_1}$.

Рассмотрим $\sigma_{(1/(k \cdot 4|d_1| \pmod{d_2})) \pmod{d_2}}(\zeta_{d_2})$. Вычислим символ Кронекера — Якоби $\left(\frac{(1/(k \cdot 4|d_1| \pmod{d_2})) \pmod{d_2}}{d_2}\right)$. Если он равен 1, то действие автоморфизма $\sigma_{k \cdot 4|d_1| \pmod{d_2}}^{-1}$ на ζ_{d_2} соответствует действию автоморфизма id_2 на элемент $\sqrt{d_2}$. Если он равен -1 , то действие автоморфизма $\sigma_{k \cdot 4|d_1| \pmod{d_2}}^{-1}$ на ζ_{d_2} соответствует действию автоморфизма σ_2 на элемент $\sqrt{d_2}$. В итоге получим комбинации произведений автоморфизмов $id_1, id_2, \sigma_1, \sigma_2$, где каждая соответствует одному из автоморфизмов τ_i поля K .

Аналогичным образом вычисляются $\theta_f(-1)$ для мультиквадратичных полей.

3. Алгоритм

Рассмотрим подробно алгоритм вычисления идеала Штикельбергера для мультиквадратичных полей в соответствии с описанной теорией. Заметим, что согласно лемме 3 при взаимно простых d_i для нахождения идеала Штикельбергера достаточно ограничиться делителями кондуктора, составленными из произведений d'_i .

3.1. Вычисление действий отображений `res` и `cor`

I. Вычисление `res`. Рассмотрим алгоритм для вычисления $\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_f)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_f)}(\theta_f(-1))$, где $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \dots, \sqrt{d_n})$ и f — кондуктор K . Значения $\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_r)}(\theta_r(-1))$ для $r \mid f$ можно найти по тому же алгоритму, положив $f = r$, $n = \ell$ и $d_1 = d_{i_1}, \dots, d_\ell = d_{i_\ell}$ для ℓ, i_1, \dots, i_ℓ , как в лемме 2.

Если одно из $d_i \equiv \pm 2 \pmod{8}$, то алгоритм вычисляет

$$\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n})}(\theta_{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n}(-1)),$$

где

$$\theta_{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n}(-1) = \frac{1}{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n} \sum_{k=1}^{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n - 1} k \cdot \sigma_k^{-1}(\zeta_{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n})$$

и $(k, 4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n) = 1$.

В противном случае алгоритм вычисляет

$$\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{d'_1 \dots d'_n})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_1 \dots d'_n})} \theta_{d'_1 \dots d'_n}(-1),$$

где

$$\theta_{d'_1 \dots d'_n}(-1) = \sum_{(a, d'_1 \dots d'_n)=1} \left\langle \frac{a}{d'_1 \dots d'_n} \right\rangle \sigma_a^{-1}.$$

Результатами вычисления $\theta_{4d'_1 \dots |d_i| \dots d'_n}(-1)$ или $\theta_{d'_1 \dots d'_n}(-1)$ будут комбинации автоморфизмов, которые обозначим

$$\begin{aligned} id_1 \cdot id_2 \cdot \dots \cdot id_n &= id : \sqrt{d_1} + \dots + \sqrt{d_n} \rightarrow \sqrt{d_1} + \sqrt{d_2} + \dots + \sqrt{d_n}, \\ &\dots \\ \sigma_1 \cdot \dots \cdot \sigma_{n-1} \cdot \sigma_n &= \tau_m : \sqrt{d_1} + \dots + \sqrt{d_{n-1}} + \sqrt{d_n} \rightarrow -\sqrt{d_1} - \dots - \sqrt{d_n}. \end{aligned} \tag{4}$$

Псевдокод процедуры вычисления `res` представлен в алгоритме 1.

Алгоритм 1 Вычисление $\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_f)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_f)}(\theta_f(-1))$

Вход: $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$, где $d_i \equiv 1 \pmod{4}$ для всех $i \in \{1, \dots, n\}$, или $d_j \equiv \pm 2 \pmod{8}$ для некоторого $j \in \{1, \dots, n\}$; d_i свободны от квадратов и взаимно просты.

Выход: $\text{res}(\theta_f(-1))$.

```

1:  $f := \prod_{j=1}^n d'_j$ . //  $f$  — кондуктор  $K$ 
2: Для  $a \in \mathbb{Z}_f^\times$ :
3:    $\sigma_a := 1$ .
4:   Для  $j = 1, \dots, n$ :
5:     Если  $d_j = 2 \pmod{8}$ , то
6:        $i_1 := a(|d_j|/2) \pmod{8}$ ;
7:        $i_2 := a \cdot 8 \pmod{(|d_j|/2)}$ .
8:       Если  $\left(\frac{8}{i_1}\right)\left(\frac{i_2}{|d_j|/2}\right) = 1$ , то
9:          $\sigma_a^{-1} := \sigma_a^{-1} \cdot id_j$ , //  $id_j$  — тождественный в  $\mathbb{Q}(\sqrt{d_j})$ 
10:        иначе
11:           $\sigma_a^{-1} := \sigma_a^{-1} \cdot \sigma_j$ , //  $\sigma_j$  — сопряжение в  $\mathbb{Q}(\sqrt{d_j})$ 
12:        иначе
13:           $t := \frac{a \cdot d'_1 \cdot \dots \cdot d'_n}{d'_j} \pmod{d'_j}$ ,  $i := \frac{1}{t} \pmod{d'_j}$ .
14:          Если  $\left(\frac{i}{d'_j}\right) = 1$ , то
15:             $\sigma_a^{-1} := \sigma_a^{-1} \cdot id_j$ , //  $id_j$  — тождественный в  $\mathbb{Q}(\sqrt{d_j})$ 
16:            иначе
17:               $\sigma_a^{-1} := \sigma_a^{-1} \cdot \sigma_j$ . //  $\sigma_j$  — сопряжение в  $\mathbb{Q}(\sqrt{d_j})$ 
18:               $\sigma_a^{-1} := \frac{a}{f} \cdot \sigma_a^{-1}$ .
19:  $\theta := \sum_{a \in \mathbb{Z}_f^\times} \sigma_a^{-1}$ .
20:  $\text{res} :=$  (заменить получившиеся комбинации автоморфизмов в каждом слагаемом  $\theta$  на соответствующие  $\tau_i$  согласно формулам (4)).
21: Вернуть  $\text{res}$ .
```

II. Вычисление cor. Автоморфизмы, полученные после вычисления res , являются автоморфизмами поля $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_1 \dots d'_n})$ (или $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}})$ для $r \mid f$ и ℓ, i_1, \dots, i_ℓ как в лемме 2). Вычисление действия отображения cor представляет собой переход от этих автоморфизмов к автоморфизмам поля K . Обозначим автоморфизмы поля K следующим образом: сопоставим действие автоморфизма ρ_i с бинарным вектором из \mathbb{Z}_2^n , причём если j -я координата вектора (считая слева направо) есть 1, то $\rho_i : \sqrt{d_j} \rightarrow -\sqrt{d_j}$ (например, $\rho_1 : \sqrt{d_1} + \dots + \sqrt{d_n} \rightarrow \sqrt{d_1} + \dots - \sqrt{d_n}$).

Если $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}}) = K$, то отображение cor действует тождественно (автоморфизмы τ_i совпадают с ρ_i). Отметим, что такой случай возникает при вычислении $\theta'_{d'_1 \dots d'_n}(-1)$. А как быть, если мы вычисляем, например, элемент Штикерльбергера вида $\theta'_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}}(-1)$, где $\ell < n$? Положим $K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{d'_{i_1} \dots d'_{i_\ell}}) = \mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})$. Результатом

действия отображения res в этом случае будет

$$a_1 \cdot id_\ell + a_2 \cdot \tau_1 + \dots + a_{2^\ell-1} \cdot \tau_{2^\ell-2} + a_{2^\ell} \cdot \tau_{2^\ell-1},$$

где id_ℓ , τ_i — автоморфизмы поля $\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})$, $i = 1, \dots, 2^\ell - 1$. Нумерация автоморфизмов τ_i аналогична нумерации автоморфизмов ρ_i .

Далее переходим от перечисленных автоморфизмов поля $\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})$ к автоморфизмам ρ_i поля K . Если ρ_i относительно элемента $\sqrt{d_{i_1}} + \dots + \sqrt{d_{i_\ell}}$ действует как id_ℓ , то все такие автоморфизмы ρ_i участвуют в записи элемента Штикельбергера с коэффициентом a_1 . Аналогично, если ρ_i относительно $\sqrt{d_{i_1}} + \dots + \sqrt{d_{i_\ell}}$ действует как τ_1 , то все такие автоморфизмы ρ_i участвуют в записи элемента Штикельбергера с коэффициентом a_2 . Применяя аналогичный подход для всех остальных случаев, получаем что, в общем случае элемент Штикельбергера примет следующий вид:

$$\theta'_r(-1) = c_0 \cdot id + c_1 \cdot \rho_1 + \dots + c_{m-1} \cdot \rho_{m-1} + c_m \cdot \rho_m,$$

где $c_i \in \mathbb{Z}$ для $i = 0, \dots, m$ и $m = 2^n - 1$.

Общее количество элементов Штикельбергера в поле K равно $2^n - 1$. Количество различных комбинаций зависит от количества разных коэффициентов в элементе Штикельбергера. Будем записывать все различные комбинации в множество I' (алгоритм 2) мощности $\#I'$.

Алгоритм 2 Вычисление идеала Штикельбергера

Вход: $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$, где $d_i \equiv 1 \pmod{4}$ для всех $i \in \{1, \dots, n\}$, или некоторый $d_j \equiv \pm 2 \pmod{8}$, $j \in \{1, \dots, n\}$; d_i свободны от квадратов и взаимно просты.

Выход: Выход: $I = I' \cap \mathbb{Z}[\text{Gal}(K/\mathbb{Q})]$.

- 1: $A :=$ массив, индексирующий подполе K вида $\mathbb{Q}(\{\sqrt{d_i}\}_{i \in J})$, для всех непустых подмножеств $J \subseteq \{1, \dots, n\}$.
 - 2: **Для** $i = 1, \dots, 2^n - 1$:
 - 3: $r := d'_{i_1} \cdot \dots \cdot d'_{i_\ell}$, где $i_1, \dots, i_\ell = A[i]$.
 - 4: $\text{res}_i := \text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_r)/\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \sqrt{d_{i_2}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})} \theta_r(-1)$; // Алгоритм 1
 - 5: $\gamma_i \leftarrow \text{cor}_{K/\mathbb{Q}(\sqrt{d_{i_1}}, \sqrt{d_{i_2}}, \dots, \sqrt{d_{i_\ell}})} \text{res}_i$.
 - 6: $I' := \emptyset$.
 - 7: **Для** $i = 1, \dots, 2^n - 1$:
 - 8: **Для** $j = 0, \dots, 2^n - 1$:
 - 9: $t := \rho_j \cdot \gamma_i$.
 - 10: **Если** $t \notin I'$, **то**
 - 11: $I' := I' \cup \{t\}$.
 - 12: **Вернуть** I .
-

3.2. Сложность алгоритма

Теорема 2. Получив на вход поле $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \dots, \sqrt{d_n})$, где $d_i \equiv 1 \pmod{4}$ для всех $i \in \{1, \dots, n\}$, или некоторый $d_j \equiv \pm 2 \pmod{8}$, $j \in \{1, \dots, n\}$, d_i свободны от квадратов и взаимно просты, алгоритм 2, возвращает образующие идеала Штикельбергера поля K за время

$$T = \mathcal{O}(\lg \Delta_K \cdot 2^n \cdot \text{poly}(n)).$$

В частности, если d_i — первые n простых чисел, сложность алгоритма 2 равна

$$T = \mathcal{O}(e^{n \log(n)} \cdot 2^{2n} \cdot n^4 \cdot \text{poly log}(n)).$$

Доказательство. Поскольку алгоритм 1 является частью алгоритма 2, рассмотрим сначала его вычислительную сложность. На вход алгоритма 1 подаётся ℓ -квадратичное поле $\mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_\ell})$ ($d_1 = d_{i_1}, \dots, d_\ell = d_{i_\ell}$ во входных данных алгоритма) и на шаге 1 вычисляется произведение всех d'_j , $j \leq \ell$. Для взаимно простых d'_i имеем $\prod_i d'_i = \mathcal{O}(\lg \Delta_K / 2^n)$. В случае, когда d'_i — первые из ℓ простых чисел (ℓ -е простое оценивается $\approx \ell \log(\ell)$), получаем $f = \prod_i d'_i = e^{\ell \log(\ell)}$. В доказательстве дальше рассматриваем именно этот случай.

Рассмотрим цикл на шаге 2. Он повторяется $\varphi(f)$ раз, это значит, что его оценка $\mathcal{O}(f) = \mathcal{O}(e^{\ell \log(\ell)})$. В теле цикла выполняются шаги 4–10 либо 11–17. Рассмотрим сначала шаги 4–10. Оценка шага 5 не влияет на максимальную сложность. На шаге 6 производятся вычисления по модулю d_j . В худшем случае наибольшая образующая сравнима с $2 \bmod 8$, тогда $d = \max_j d'_j$. Таким образом, сложность шага 6 равна $\mathcal{O}(\log^3(d))$.

Аналогично для шагов 7 и 9, где также производятся вычисления по модулю d'_j . Далее выполняется либо шаг 7, либо шаг 9, а оценки шагов 8 и 10 не влияют на максимальную сложность. Таким образом, сложность одной итерации внутреннего цикла для случая $d_j \equiv 2 \bmod 8$ равна $\mathcal{O}(\log^3(d))$. Аналогично рассуждаем для шагов 11–17. Шаги 12, 13, 14 и 16 представляют собой вычисления по модулю d'_j . Оценка каждого из них равна $\mathcal{O}(\log^3(d))$. В цикле выполняется либо шаг 14, либо шаг 16, а шаги 15 и 17 имеют сложность $\mathcal{O}(1)$. Таким образом, сложность одной итерации внутреннего цикла для всех остальных случаев равна $\mathcal{O}(\log^3(d))$. Во внешнем цикле также выполняется шаг 18, чья сложность равна $\mathcal{O}(\log^3(f)) = \mathcal{O}(\log^3(e^{\ell \log(\ell)})) = \mathcal{O}(\ell^3 \cdot \log^3(\ell))$. Оценка шага 19 не влияет на максимальную сложность, а замена на шаге 20 имеет сложность $\mathcal{O}(2^\ell)$, поскольку мы имеем 2^ℓ автоморфизмов. Обобщая, получаем, что общая сложность алгоритма 1 равна

$$\mathcal{O}(e^{\ell \log(\ell)} \cdot \ell^4 \cdot \log^3(d) \cdot \log^3(\ell) + 2^\ell).$$

Поскольку функция $e^{\ell \log(\ell)}$ возрастает быстрее, чем 2^ℓ , итоговая сложность алгоритма 1 имеет вид

$$\mathcal{O}(e^{\ell \log(\ell)} \cdot \ell^4 \cdot \log^3(d) \cdot \log^3(\ell)).$$

Вернёмся к алгоритму 2. Ему на вход мы подаём $\mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2}, \dots, \sqrt{d_n})$. Рассмотрим цикл на шаге 2. Он повторяется $2^n - 1$ раз. На шаге 4 в теле цикла вычисляется результат отображения `res`, а значит, используется алгоритм 1. Поскольку на входе n -квадратичное поле и в худшем случае в цикл попадёт именно оно, то сложность шага 4 примет вид $\mathcal{O}(e^{n \log(n)} \cdot n^4 \cdot \log^3(d) \cdot \log^3(n))$. На шаге 5 осуществляется переход к автоморфизмам поля K , сложность равна $\mathcal{O}(2^n)$ (по количеству автоморфизмов). Таким образом, общая сложность этого цикла равна $\mathcal{O}(e^{n \log(n)} \cdot n^4 \cdot \log^3(d) \cdot \log^3(n) \cdot 2^{2n})$. Циклы на шагах 7 и 8 повторяются $2^n - 1$ и 2^n раз соответственно, но осуществляемые в теле внутреннего цикла операции имеют сложность $\mathcal{O}(1)$. Таким образом, общая сложность этих циклов равна $\mathcal{O}(2^{2n})$.

Окончательно общая сложность алгоритма 2 равна

$$\mathcal{O}(e^{n \log(n)} \cdot n^4 \cdot \log^3(d) \cdot \log^3(n) \cdot 2^{2n} + 2^{2n}).$$

Упростив, получим $\mathcal{O}(e^{n \log(n)} \cdot n^4 \cdot \log^3(d) \cdot \log^3(n) \cdot 2^{2n})$. ■

3.3. Пример

Проиллюстрируем вычисление элемента и идеала Штиkelбергера в случае триквадратичного поля $K = \mathbb{Q}(\sqrt{-7}, \sqrt{10}, \sqrt{13})$. Имеем: $-7 \equiv 1 \bmod 4$, $10 \equiv 2 \bmod 8$,

$13 \equiv 1 \pmod{4}$. Выпишем все подполя исходного поля K :

$$\mathbb{Q}(\sqrt{-7}), \mathbb{Q}(\sqrt{10}), \mathbb{Q}(\sqrt{13}), \mathbb{Q}(\sqrt{-7}, \sqrt{10}), \mathbb{Q}(\sqrt{-7}, \sqrt{13}), \mathbb{Q}(\sqrt{10}, \sqrt{13}), \mathbb{Q}(\sqrt{-7}, \sqrt{10}, \sqrt{13}).$$

Вычислим элементы Штикельбергера, соответствующие каждому из подполяй:

$$\begin{aligned}\theta'_7(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_7)} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_7)/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_7)}(\theta_7(-1))) = \\ &= id + \rho_1 + \rho_2 + \rho_3 + 2\rho_4 + 2\rho_5 + 2\rho_6 + 2\rho_7, \\ \theta'_{40}(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{40})} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{40})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{40})}(\theta_{40}(-1))) = \\ &= 4id + 4\rho_1 + 4\rho_2 + 4\rho_3 + 4\rho_4 + 4\rho_5 + 4\rho_6 + 4\rho_7, \\ \theta'_{13}(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{13})} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{13})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{13})}(\theta_{13}(-1))) = \\ &= 3id + 3\rho_1 + 3\rho_2 + 3\rho_3 + 3\rho_4 + 3\rho_5 + 3\rho_6 + 3\rho_7, \\ \theta'_{91}(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{91})} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{91})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{91})}(\theta_{91}(-1))) = \\ &= 9id + 10\rho_1 + 9\rho_2 + 10\rho_3 + 9\rho_4 + 8\rho_5 + 9\rho_6 + 8\rho_7, \\ \theta'_{280}(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{280})} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{280})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{280})}(\theta_{280}(-1))) = \\ &= 11id + 11\rho_1 + 13\rho_2 + 13\rho_3 + 13\rho_4 + 13\rho_5 + 11\rho_6 + 11\rho_7, \\ \theta'_{520}(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{520})} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{520})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{520})}(\theta_{520}(-1))) = \\ &= 24id + 24\rho_1 + 24\rho_2 + 24\rho_3 + 24\rho_4 + 24\rho_5 + 24\rho_6 + 24\rho_7, \\ \theta'_{3640}(-1) &= \text{cor}_{K/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{3640})} (\text{res}_{\mathbb{Q}(\zeta_{3640})/K \cap \mathbb{Q}(\zeta_{3640})}(\theta_{3640}(-1))) = \\ &= 71id + 75\rho_1 + 73\rho_2 + 69\rho_3 + 73\rho_4 + 69\rho_5 + 71\rho_6 + 75\rho_7,\end{aligned}$$

где ρ_i — автоморфизмы поля K . Идеал Штикельбергера в соответствии с определением 6 примет вид (полагаем, что столбцы матрицы соответствуют автоморфизмам G_K , а строки — образующим идеала):

$$I = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 2 & 2 & 2 & 2 \\ 2 & 2 & 2 & 2 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\ 3 & 3 & 3 & 3 & 3 & 3 & 3 & 3 \\ 11 & 11 & 13 & 13 & 13 & 13 & 11 & 11 \\ 13 & 13 & 11 & 11 & 11 & 11 & 13 & 13 \\ 9 & 10 & 9 & 10 & 9 & 8 & 9 & 8 \\ 10 & 9 & 10 & 9 & 8 & 9 & 8 & 9 \\ 9 & 8 & 9 & 8 & 9 & 10 & 9 & 10 \\ 8 & 9 & 8 & 9 & 10 & 9 & 10 & 9 \\ 24 & 24 & 24 & 24 & 24 & 24 & 24 & 24 \\ 71 & 75 & 73 & 69 & 73 & 69 & 71 & 75 \\ 75 & 71 & 69 & 73 & 69 & 73 & 75 & 71 \\ 73 & 69 & 71 & 75 & 71 & 75 & 73 & 69 \\ 69 & 73 & 75 & 71 & 75 & 71 & 69 & 73 \end{pmatrix}.$$

4. Вычисление группы классов мультиквадратичных полей

В заключение покажем, как идеал Штикельбергера связан с числом группы классов мультиквадратичного поля. Через Cl_K будем обозначать группу классов числового поля K с кольцом целых O_K , то есть фактор-группу \mathcal{I}/\mathcal{P} , где \mathcal{I} — мультипликативная группа дробных идеалов O_K ; \mathcal{P} — группа главных идеалов O_K . Группа классов Cl_K конечна, её размер называется числом классов и обозначается h_K . Вычисление Cl_K или

её размера h_K — одна из фундаментальных задач алгоритмической теории чисел [17]. Из теоремы Брауера — Зигеля [18, 19] известно, что асимптотически $h_K \sim \frac{1}{2}\sqrt{|\Delta_K|}$, где Δ_K — дискриминант K .

Наиболее быстрые из известных алгоритмов вычисления Cl_K для произвольного поля K основаны на методе исчисления индексов [20, 21] и работают за время, субэкспоненциальное от Δ_K . Для некоторых полей существуют специальные алгоритмы, в частности, для мультиквадратичных предложен метод [22], значительно ускоряющий вычисление Cl_K .

Задача вычисления Cl_K и h_K более интересна в случае мнимых полей. Для действительных полей гипотеза Коэна — Ленстры [23] утверждает, что большая часть действительных квадратичных полей является областью главных идеалов (то есть Cl_K тривиальна). В [24] гипотеза расширена на поля больших степеней. Кроме того, для действительных полей идеал Штикельбергера тривиален [2, с. 94], поэтому сосредоточимся на мнимых полях.

Мнимое квадратичное поле. Рассмотрим $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d})$, $d < 0$, d свободно от квадратов. Для произвольного d алгоритм Хафнера — МакКёрли [20] вычисляет Cl_K за время $e^{\mathcal{O}(\sqrt{\ln|d| \cdot \ln \ln|d|})}$.

П. Шмид в [25, док-во теоремы 2] показал, что $h_K = 2v - \varphi(d)/2$, где v — сумма квадратичных невычетов в $(\mathbb{Z}_d)^\times$. Таким образом, зная $\theta_d(-1)$, мы знаем h_K . Для произвольного d вычисление значений u, v по формулам (3) займёт $\mathcal{O}(d)$ времени, что уступает в асимптотике алгоритму Хафнера — МакКёрли. Однако, как показано в п. 2, для простого d , такого, что $|d| \equiv 1 \pmod{4}$, значения u, v , а значит, и h_K можно вычислить за время $\text{poly log}(d)$.

Совсем недавно мнимые квадратичные поля были предложены для эффективных конструкций так называемых *проверяемых функций задержки* (verifiable delay functions) [5, 6], которые, например, активно использует блокчейн Chia³. Для обеспечения должного уровня безопасности при генерации большого d алгоритм должен проверять, выполняется ли $|d| \equiv 1 \pmod{4}$. Для $|d| \equiv 3 \pmod{4}$ остаётся открытым вопрос, для каких значений d алгоритм Хафнера — МакКёрли работает быстрее на практике, чем непосредственное вычисление u, v по формулам (3). Отметим, что вычисления сумм в (3) тривиально распараллеливаются, что даёт значительное практическое преимущество этому наивному методу относительно алгоритма Хафнера — МакКёрли.

Мнимые биквадратичные и мультиквадратичные поля. Положим теперь $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \sqrt{d_2})$, $d_i < 0$, d_i свободны от квадратов и взаимно просты. Поле K содержит 3 квадратичных подполя: два мнимых $k_1 = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1})$, $k_2 = \mathbb{Q}(\sqrt{d_2})$ и одно действительное $k_3 = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1 d_2})$. Т. Кубота в [26, Satz 5] доказал, что $h_K = \frac{q(K/\mathbb{Q})}{2} h_{k_1} h_{k_2} h_{k_3}$, где $q(K/\mathbb{Q}) = [U_K : U_{k_1} U_{k_2} U_{k_3}]$ — индекс единиц поля K (то есть степень расширения U_K — группы единиц поля K — над группой $U_{k_1} U_{k_2} U_{k_3}$, порождённой образующими группами единиц подполей k_i). Этот индекс для мультиквадратичных полей можно получить за время $\text{poly log}(\Delta_K)$ с помощью алгоритма Бауха и др. [27]. Исходя из рассуждений выше, можно посчитать число классов мнимых подполяй h_{k_1}, h_{k_2} , получив тем самым h_K с точностью до множителя h_{k_3} . Вычислению h_{k_3} — числа группы классов действительных квадратичных полей — посвящены работы [28, 29]. В продолжение эвристики Коэна — Ленстры в [30] показано, что h_{k_3} с большой вероятностью не делит-

³<https://www.chia.net/>

ся на малые простые, а в [31, 32] приведены случаи, когда $h_{k_3} \in \{1, 2\}$. Отметим, что идеал Штиkelбергера для действительных квадратичных полей (см. случай 3 в п. 2) не даёт информации о числе группы классов.

Формула Куботы обобщается до мультиквадратичного случая. Из [33, 34] известно, что для $K = \mathbb{Q}(\sqrt{d_1}, \dots, \sqrt{d_n})$ справедлива формула $h_K = \frac{1}{2^\nu} q(K/\mathbb{Q}) \prod_i h(k_i)$, где $\nu = (n-1)(2^{n-2} - 1) + 2^{n-1} - 1$, а произведение по k_i пробегает все 2^{n-1} квадратичных подполей K . В работе [35] классифицированы всевозможные значения $q(K/\mathbb{Q})$. Таким образом, при вычислении h_K для мультиквадратичного поля ключевое значение играет алгоритм, вычисляющий группу классов квадратичного поля, а эта задача алгоритмически эквивалентна вычислению идеала Штиkelбергера для мнимых полей. Классификация мультиквадратичных полей с числом классов 1 представлена в [36].

Открытые вопросы. Было бы интересно расширить полученные результаты в следующих (прямо противоположных друг другу) направлениях: 1) ускорение алгоритма вычисления идеала Штиkelбергера; 2) приложение мультиквадратичных полей к конструкциям функций с задержкой с эффективной верификацией, как полей, число группы классов которых трудно вычислить на практике.

ЛИТЕРАТУРА

1. Stickelberger L. Über eine Verallgemeinerung der Kreistheilung // Math. Ann. 1890. V. 37. No. 3. P. 312–367.
2. Washington L. C. Introduction to Cyclotomic Fields. Springer, 1997.
3. Denomme R. A History of Stickelberger's Theorem. <https://core.ac.uk/download/pdf/159568254.pdf> — The Ohio State University, 2009.
4. Cramer R., Ducas L., and Wesolowski B. Short Stickelberger class relations and application to ideal-SVP // EUROCRYPT 2017. LNCS. 2017. V. 10210. P. 324–348.
5. Wesolowski B. Efficient verifiable delay functions // EUROCRYPT 2019. LNCS. 2019. V. 11478. P. 379–407.
6. Pietrzak K. Simple verifiable delay functions // Innovations in Theoretical Computer Science Conference, ITCS, 2019. P. 1–60.
7. Pedrouzo-Ulloa A., Troncoso-Pastoriza J. R., Gama N., et al. Revisiting Multivariate Ring Learning with Errors and its Applications on Lattice-based Cryptography. IACR Cryptol. ePrint Arch. 2019/1109.
8. Kučera R. On the Stickelberger ideal and circular units of a compositum of quadratic fields // J. Number Theory. 1996. V. 56. No. 1. P. 139–166.
9. Олефиренко Д., Киршанова Е., Малыгина Е., Новоселов С., Алгоритм вычисления элемента Штиkelбергера для мнимых мультиквадратичных полей // Прикладная дискретная математика. Приложение. 2020. № 13. С. 12–17.
10. Schmal B. Diskriminanten, \mathbb{Z} -anzheitsbasen und relative Ganzheitsbasen bei multiquadratischen Zahlkörpern // Archiv der Mathematik. 1989. V. 52. No. 3. P. 245–257.
11. Sinnott W. On the Stickelberger ideal and the circular units of an Abelian field // Inventiones Mathematicae. 1980. V. 62. P. 181–234.
12. Berndt B. C., Evans R. J., and Williams K. S. Gauss and Jacobi sums. New York: Wiley, 1998.
13. Lang S. Cyclotomic Fields I and II. New York: Springer, 1990.
14. Milne J. Class field theory (v4.03). 2020. www.jmilne.org/math/
15. Weintraub S. Galois Theory. Second Ed. Springer, 2009.
16. Aebi C. and Cairns G. Sums of quadratic residues and nonresidues. arXiv:1512.00896. 2015.
17. Cohen H. A Course in Computational Algebraic Number Theory. Springer-Verlag, 1995.

18. Brauer R. On the zeta-function of algebraic number fields // Amer. J. Math. 1947. V. 69. No. 2. P. 243–250.
19. Siegel C. L. Über die Classenzahl quadratischer Zahlkörper // Acta Arithmetica. 1935. V. 1. No. 1. P. 83–86.
20. Hafner J. L. and McCurley K. S. A rigorous subexponential algorithm for computation of class groups // J. Amer. Math. Soc. 1989. V. 2. No 4. P. 837–850.
21. Buchmann J. A subexponential algorithm for the determination of class groups and regulators of algebraic number fields // Séminaire de Théorie des Nombres (Paris 1988/1989), Progr. Math. No. 91. Birkhäuser, Boston, 1990. P. 27–41.
22. Biasse J.-F. and Van Vredendaal C. Fast multiquadratic S-unit computation and application to the calculation of class groups // Proc. ANTS XIII. 2019. P. 103–118.
23. Cohen H. and Lenstra H. W. Heuristics on class groups of number fields // Number Theory Noordwijkerhout. Lecture Notes in Math. 1983. V. 1068. P. 33–62.
24. Cohen H. and Martinet J. Class groups of number fields: numerical heuristics // Math. Comp. 1987. V. 48. No. 177. P. 123–137.
25. Schmid P. The Stickelberger element of an imaginary quadratic field // Acta Arithmetica. 1999. V. 91. No. 2. P. 165–169.
26. Kubota T. Über den biquadratischen Zahlkörper // Nagoya Math. J. 1956. No. 10. P. 65–85.
27. Bauch J., Bernstein D. J., de Valence H., et al. Short generators without quantum computers: The case of multiquadratics // EUROCRYPT 2017. LNCS. 2017. V. 10210. P. 27–59.
28. Bhand A. and Ram Murty M. Class numbers of quadratic fields // Hardy-Ramanujan J. 2019. V. 42. P. 1–9.
29. Sato H. On class number formula for the real quadratic fields // Proc. Japan Acad. Ser. A. Math. Sci. 2004. V. 80. No. 7. P. 129–130.
30. Ono K. Indivisibility of class numbers of real quadratic fields // Compositio Mathematica. 1999. V. 119. P. 1–11.
31. Mollin R. and Williams H. On a determination of real quadratic fields of class number one and related continues fraction period length less than 25 // Proc. Japan Acad. Ser. A. Math. Sci. 1991. V. 67. P. 20–25.
32. Mollin R. and Williams H. On real quadratic fields of class number two // Mathematics of Comput. 1992. V. 59. No. 200. P. 625–632.
33. Kuroda H. Über die Klassenzahlen algebraischer Zahlkörper // Nagoya Math. J. 1950. V. 1. P. 1–10.
34. Herglotz G. Über einen Dirichletschen Satz // Mathematische Zeitschrift. 1922. V. 12. No. 1. P. 255–261.
35. Benjamin E., Lemmermeyer F., and Snyder C.. On the unit group of some multiquadratic number fields // Pacific J. Math. 2007. V. 230. P. 27–40.
36. Feaver A. Imaginary multiquadratic fields of class number 1 // J. Number Theory. 2017. V. 174. P. 93–117.

REFERENCES

1. Stickelberger L. Über eine Verallgemeinerung der Kreistheilung. Math. Ann., 1890, vol. 37, no. 3, pp. 312–367.
2. Washington L. C. Introduction to Cyclotomic Fields. Springer, 1997.
3. Denomme R. A History of Stickelberger's Theorem. <https://core.ac.uk/download/pdf/159568254.pdf> — The Ohio State University, 2009.

4. Cramer R., Ducas L., and Wesolowski B. Short Stickelberger class relations and application to ideal-SVP. EUROCRYPT 2017, LNCS, 2017, vol. 10210, pp. 324–348.
5. Wesolowski B. Efficient verifiable delay functions. EUROCRYPT 2019, LNCS, vol. 11478, pp. 379–407.
6. Pietrzak K. Simple verifiable delay functions. Innovations in Theoretical Computer Science Conference, ITCS, 2019, pp. 1–60.
7. Pedrouzo-Ulloa A., Troncoso-Pastoriza J. R., Gama N., et al. Revisiting Multivariate Ring Learning with Errors and its Applications on Lattice-based Cryptography. IACR Cryptol. ePrint Arch. 2019/1109.
8. Kučera R. On the Stickelberger ideal and circular units of a compositum of quadratic fields. J. Number Theory, 1996, vol. 56, no. 1, pp. 139–166.
9. Olefirenko D. O., Kirshanova E. A., Malygina E. S., and Novoselov S. A. Algoritm vychisleniya elementa Shtikel'bergera dlya mnimykh mul'tikvadratichnykh poley [An algorithm for computing the Stickelberger elements for imaginary multiquadratic fields]. Prikladnaya Diskretnaya Matematika. Prilozhenie, 2020, no. 13, pp. 12–17. (in Russian)
10. Schmal B. Diskriminanten, \mathbb{Z} -anzheitsbasen und relative Ganzheitsbasen bei multiquadratischen Zahlkörpern. Archiv der Mathematik, 1989, vol. 52, no. 3, pp. 245–257.
11. Sinnott W. On the Stickelberger ideal and the circular units of an Abelian field. Inventiones Mathematicae, 1980, vol. 62, pp. 181–234.
12. Berndt B. C., Evans R. J., and Williams K. S. Gauss and Jacobi sums. New York, Wiley, 1998.
13. Lang S. Cyclotomic Fields I and II. New York, Springer, 1990.
14. Milne J. Class field theory (v4.03). 2020. www.jmilne.org/math/
15. Weintraub S. Galois Theory. Second Edition. Springer, 2009.
16. Aebi C. and Cairns G. Sums of quadratic residues and nonresidues. arXiv:1512.00896. 2015.
17. Cohen H. A Course in Computational Algebraic Number Theory. Springer-Verlag, 1995.
18. Brauer R. On the zeta-function of algebraic number fields. Amer. J. Math., 1947, vol. 69, no. 2, pp. 243–250.
19. Siegel C. L. Über die Classenzahl quadratischer Zahlkörper. Acta Arithmetica, 1935, vol. 1, no. 1, pp. 83–86.
20. Hafner J. L. and McCurley K. S. A rigorous subexponential algorithm for computation of class groups. J. Amer. Math. Soc., 1989, vol. 2, no 4, pp. 837–850.
21. Buchmann J. A subexponential algorithm for the determination of class groups and regulators of algebraic number fields. Séminaire de Théorie des Nombres (Paris 1988/1989), Progr. Math., no. 91, Birkhäuser, Boston, 1990, pp. 27–41.
22. Biasse J.-F. and Van Vredendaal C. Fast multiquadratic S-unit computation and application to the calculation of class groups. Proc. ANTS XIII, 2019, pp. 103–118.
23. Cohen H. and Lenstra H. W. Heuristics on class groups of number fields. Number Theory Noordwijkerhout. Lecture Notes in Math., 1983, vol. 1068, pp. 33–62.
24. Cohen H. and Martinet J. Class groups of number fields: numerical heuristics. Math. Comp., 1987, vol. 48, no. 177, pp. 123–137.
25. Schmid P. The Stickelberger element of an imaginary quadratic field. Acta Arithmetica, 1999, vol. 91, no. 2, pp. 165–169.
26. Kubota T. Über den bizyklischen biquadratischen Zahlkörper. Nagoya Math. J., 1956, no. 10, pp. 65–85.
27. Bauch J., Bernstein D. J., de Valence H., et al. Short generators without quantum computers: The case of multiquadratics. EUROCRYPT 2017, LNCS, 2017, vol. 10210, pp. 27–59.

28. *Bhand A. and Ram Murty M.* Class numbers of quadratic fields. Hardy-Ramanujan J., 2019, vol. 42, pp. 1–9.
29. *Sato H.* On class number formula for the real quadratic fields. Proc. Japan Acad. Ser. A. Math. Sci., 2004, vol. 80, no. 7, pp. 129–130.
30. *Ono K.* Indivisibility of class numbers of real quadratic fields. Compositio Mathematica, 1999, vol. 119, pp. 1–11.
31. *Mollin R. and Williams H.* On a determination of real quadratic fields of class number one and related continues fraction period length less than 25. Proc. Japan Acad. Ser. A. Math. Sci., 1991, vol. 67, pp. 20–25.
32. *Mollin R. and Williams H.* On real quadratic fields of class number two. Mathematics of Comput., 1992, vol. 59, no. 200, pp. 625–632.
33. *Kuroda H.* Über die Klassenzahlen algebraischer Zahlkörper. Nagoya Math. J., 1950, vol. 1, pp. 1–10.
34. *Herglotz G.* Über einen Dirichletschen Satz. Mathematische Zeitschrift, 1922, vol. 12, no. 1, pp. 255–261.
35. *Benjamin E., Lemmermeyer F., and Snyder C.* On the unit group of some multiquadratic number fields. Pacific J. Math., 2007, vol. 230, pp. 27–40.
36. *Feaver A.* Imaginary multiquadratic fields of class number 1. J Number Theory, 2017, vol. 174, pp. 93–117.

КИРШАНОВА Елена Алексеевна — PhD, доцент ИФМНиИТ, и. о. зав. лабораторией «Мат. методы защиты и обработки информации», БФУ им. И.Канта, г. Калининград. E-mail: ekirshanova@kantiana.ru

МАЛЫГИНА Екатерина Сергеевна — кандидат физико-математических наук, доцент ИФМНиИТ, младший научный сотрудник лаборатории «Мат. методы защиты и обработки информации», БФУ им. И.Канта, г. Калининград. E-mail: emalygina@kantiana.ru

НОВОСЕЛОВ Семен Александрович — старший преподаватель ИФМНиИТ, младший научный сотрудник лаборатории «Мат. методы защиты и обработки информации», БФУ им. И.Канта, г. Калининград. E-mail: snovoselov@kantiana.ru

ОЛЕФИРЕНКО Денис Олегович — аспирант ИФМНиИТ БФУ им. И.Канта, г. Калининград. E-mail: dolefirenenko@kantiana.ru