

А. Л. Смирнов

НЕКЛАССИЧЕСКИЕ БИРАЦИОНАЛЬНЫЕ  
МОДЕЛИ  $\text{Spec } \mathbb{Q}$

ВВЕДЕНИЕ

Данная работа связана с программой геометризации арифметики, где в качестве образца рассматривается алгебраическая геометрия над конечным полем. В настоящее время имеется по меньшей мере два систематических подхода к построению арифметической геометрии: подход Ш. Харана [1] и подход Н. Дурова [2]. Видимо, ни один из существующих подходов не отвечает всем пожеланиям. Тем не менее в каждой из теорий появились обобщенные кольца и схемы, изучение которых интересно как само по себе, так и для прояснения общей ситуации. Данная работа связана с подходом Дурова.

Рассмотрим сначала геометрический аналог интересующих нас арифметических проблем. Пусть  $X$  – алгебраическая кривая над некоторым полем  $F$  и  $K = F(X)$  – поле рациональных функций на  $X$ . Нас интересуют бирациональные модели поля  $K$ , то есть алгебраические кривые  $V/F$  с фиксированным изоморфизмом  $F(V) = K$ . Ситуация с такими моделями достаточно ясна. А именно, среди моделей  $K$  имеется одна особенно приятная – полная и гладкая. Все другие модели могут быть получены из полной и гладкой с помощью вырезания и стягивания конечных подсхем (см., например, [3]).

Процедура вырезания полностью применима и в чисто арифметическом случае, то есть для спектров колец целых в числовых полях. Что касается процедуры стягивания, то ее применимость весьма ограничена. А именно, можно стягивать только равнохарактеристические подсхемы, да и то не все. При этом будут получаться спектры немаксимальных порядков числовых полей. Но нельзя, например, создать касп у  $\text{Spec } \mathbb{Z}$  или склеить точки разных характеристик.

---

*Ключевые слова:* обобщенное кольцо, обобщенная схема, арифметическая кривая, особенность, касп, нодальная точка, бирациональный, модель, поле из одного элемента, гомотопическая группа.

Работа выполнена при поддержке РФФИ (грант РФФИ-16-01-00750).

Ситуация со стягиванием изменилась после введения обобщенных колец и схем. Примеры возникающих при этом обобщенных колец указаны в [4] и названы конгруэнц-кольцами. В данной работе мы продолжим изучение обобщенных бирациональных моделей числовых полей. В §1 приведены сведения об обобщенных кольцах. В частности, введено понятие конгруэнц-подкольца и сформулирована теорема Евдокимова. Основные результаты работы являются усилением этой теоремы и приведены в §2. А именно, теоремы 2.2.2 и 2.2.3. Эти теоремы в последующих работах планируется применить для классификации бирациональных моделей  $\mathbb{Q}$ . В §3 приведено несколько нерешенных задач. Предложен подход к вычислению гомотопических групп с помощью обобщенных подколец  $Z$ .

Данная работа частично выполнена во время пребывания автора в Математическом Институте Макса Планка в Бонне в 2016 году. Автор благодарит Институт и его сотрудников за гостеприимство.

## §1. КОНГРУЭНЦ-ПОДКОЛЬЦА

Обычно ниже мы используем термин “кольцо” вместо термина “обобщенное кольцо” [2]. Как обычно,  $R(n)$  – множество  $n$ -арных операций  $R$ . При этом  $R(n) = R^n$  для классического кольца  $R$ . Все кольца предполагаются коммутативными.

**1.1. Классический случай.** Здесь приведены некоторые сведения о классических особенностях. Они предназначены служить образцом при изучении обобщенного случая. Особенности алгебраических кривых достаточно подробно рассмотрены в [3].

**1.1.1. Стягивание подсхем в классическом случае.** Опишем некоторый способ стягивания классических подсхем. Этот способ ниже будет применен к обобщенному случаю. Ограничимся аффинными схемами. Пусть  $U = \text{Spec } A$ ,  $I$  – идеал в  $A$  и  $Z = \text{Spec } A/I$  – замкнутая подсхема  $U$ . Предположим, что задано подкольцо  $E \subset A/I$  и  $W = \text{Spec } E$ . Рассмотрим диаграмму схем

$$\begin{array}{ccc} Z & \xrightarrow{j} & U \\ p \downarrow & & \downarrow \\ W & \dashrightarrow & V \end{array} .$$

Здесь  $j$  – замкнутое вложение, соответствующее проекции  $A \rightarrow A/I$ , а  $p$  – проекция, соответствующая вложению  $E \subset A/I$ . Схема  $W$  рассматривается как результат факторизации схемы  $Z$ , а  $V$  рассматривается как результат стягивания схемы  $U$  вдоль  $p$ . В качестве  $V$  возьмем копредел части этой диаграммы, состоящей из стрелок  $j$  и  $p$ . Существование такого копредела легко увидеть из существования предела в двойственной категории колец.

$$\begin{array}{ccc} A/I & \xleftarrow{q} & A \\ \uparrow j & & \uparrow p \\ E & \leftarrow & A_{q,i} \end{array} .$$

Здесь  $A_{q,i}$  – просто прообраз  $q^{-1}(iE) \subset A$ .

Если мы рассматриваем не просто схемы, а схемы над некоторым кольцом  $F$ , то все данные должны быть определены над  $F$ . Тогда и  $A_{q,i}$  наследует структуру  $F$ -алгебры.

**1.1.2. Пример.** Пусть  $A = \mathbb{R}[x]$ ,  $I = ((1+x)(1-x))$ ,  $E = \mathbb{R}$ . В этом случае

$$A_{q,i} = \{f \in \mathbb{R}[x] \mid f(1) = f(-1)\} = \mathbb{R}[u, v]/(u^2 - v^2 + u^3).$$

Здесь  $u = x^2 - 1$ ,  $v = x - x^3$ . Таким образом, точки  $x = 1$  и  $x = -1$  стягиваются в простую двойную точку ( $u = 0, v = 0$ ) с касательным конусом из двух прямых.

**1.1.3. Пример.** Пусть  $A = \mathbb{R}[x]$ ,  $I = (x^2)$ ,  $E = \mathbb{R}$ . В этом случае

$$A_{q,i} = \{f \in \mathbb{R}[x] \mid f'(0) = 0\} = \mathbb{R}[u, v]/(v^2 - u^3).$$

Здесь  $u = x^2$ ,  $v = x^3$ . Таким образом, подсхема  $\mathbf{A}^1$ , заданная уравнением  $x^2 = 0$ , стягивается в касп ( $u = 0, v = 0$ ) с неприведенным касательным конусом.

**1.1.4. Пример.** Пусть  $A = \mathbb{R}[x, y]/(xy - 1)$ ,  $I = (x^2 + 1)$ ,  $E = \mathbb{R}$ . В этом случае

$$\begin{aligned} A_{q,i} &= \{f \in \mathbb{R}[x, x^{-1}] \mid f(i) \in \mathbb{R}\} = \mathbb{R}[u, v, w]/(uv - 1, 2 + u + v - w^2) \\ &= \mathbb{R}[s, t, w]/(s + t - st, s + t - w^2) = \mathbb{R}[t, w]/(t^2 + w^2 - tw^2). \end{aligned}$$

Здесь  $u = x^2$ ,  $v = y^2$ ,  $w = x + y$ ,  $s = u + 1$ ,  $t = v + 1$ . Таким образом, схемная точка степени 2, состоящая из двух геометрических точек  $x = i$  и  $x = -i$ , переходит при стягивании в простую двойную точку

$(t = 0, w = 0)$  с неразщепимым над базовым полем  $\mathbb{R}$  касательным конусом.

**1.1.5. Особенности кривых.** В 1.1.1 представлена процедура создания особенностей. Отметим и кратко обсудим несколько вопросов, которые возникают при изучении особых кривых. В классике эти вопросы обычно не вызывают серьезных затруднений, но в обобщенном случае мы оказываемся в зоне неизвестности и каждый шаг может привести к значительным трудностям.

- (1) Естественным образом особые кривые возникают при изучении кривых, вложенных, например, в  $\mathbf{A}^2$ . Желательно уметь переходить от описания искусственно созданной особенности к естественно возникшей особенности и наоборот.
- (2) Желательно иметь набор численных инвариантов локальной особенности, таких, например, как кратность и кондуктор (см. [3, гл. IV, §2]). А именно,

$$\delta_Q = \dim_k \mathcal{O}_Q / \mathcal{O}'_Q \quad \text{и} \quad n_Q = \dim_k \text{Ann}(\mathcal{O}_Q / \mathcal{O}'_Q).$$

Здесь  $\mathcal{O}'_Q$  – кольцо функций локальной особенности,  $\mathcal{O}'_Q\text{-Mod}$  – категория  $\mathcal{O}'_Q$ -модулей, а  $\mathcal{O}_Q$  – кольцо функций ростка кривой, полученного разрешением локальной особенности.

- (3) Среди бирациональных моделей  $K$  имеется одна особенно приятная, а именно – полная и гладкая. Будем считать, что именно такова кривая  $X$ . Все модели  $V$  поля  $K$  могут быть получены с помощью “домиков” вида

$$\begin{array}{ccc} U & \xrightarrow{i} & X \\ p \downarrow & & \\ & & V \end{array}$$

где  $i$  – открытое вложение, а  $p$  – конечный морфизм степени один. Альтернативно, все модели  $V$  поля  $K$  могут быть получены с помощью “домиков” вида

$$\begin{array}{ccc} & & X \\ & & \downarrow q \\ V & \xrightarrow{j} & Y \end{array}$$

где  $j$  – открытое вложение, а  $q$  – конечный морфизм степени один.

- (4) Помимо процедуры создания особенностей имеется и процедура разрешения особенностей. В случае кривых имеются даже две такие процедуры: нормализация и более конструктивная процедура раздутия.

**1.2. Обобщенный случай.** Понятие обобщенного конгруэнц-кольца введено в [4]. Ниже мы слегка обобщим его по аналогии с классическим случаем (см. 1.1.1).

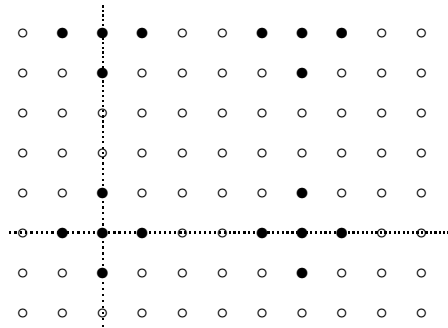
**Определение 1.2.1.** Рассмотрим классическое кольцо  $A$ , идеал  $I \subset A$  и обобщенное подкольцо  $E \subset A/I$ . Конгруэнц-кольцо  $A_{q,i}$ , по определению, – предел диаграммы

$$\begin{array}{ccc}
 A/I & \xleftarrow{q} & A \\
 \uparrow i & & \uparrow \\
 E & \subset & A_{q,i}
 \end{array}$$

где  $q$  – проекция, а  $i$  – вложение. Иными словами,  $A_{q,i}$  – прообраз  $q^{-1}(iE) \subset A$ .

Если мы рассматриваем не просто кольца, а алгебры над некоторым кольцом  $L$ , то и  $A_{q,i}$  наследует структуру  $L$ -алгебры.

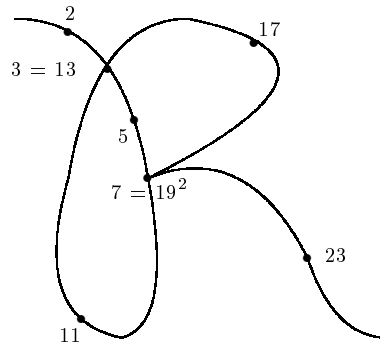
**1.2.2. Пример.** Пусть  $A = \mathbb{Z}$ ,  $I = (5)$ ,  $E = \mathbb{F}$ . Среди бинарных операций  $\mathbb{Z}$ , т. е.  $\mathbb{Z}(2) = \mathbb{Z}^2$ , на картинке



элементы  $A_{q,i}(2)$  закрашены черным цветом.

## §2. НЕКЛАССИЧЕСКИЕ БИРАЦИОНАЛЬНЫЕ МОДЕЛИ

Мы собираемся изучать неклассические бирациональные модели полей алгебраических чисел. Среди таких моделей имеются, например, сингулярные модели для  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ . Один из примеров такой модели представлен рисунком



Здесь склеены простые 3 и 13, а также имеется касп в простом числе 19. Более того, этот касп склеен с простым числом 7. В классической теории нет ничего подобного, так как все классические схемы “живут” над  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ . Изображенная же на картинке обобщенная схема “живет” ниже  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ .

Положим

$$F = \mathbb{F}_{12}. \quad (1)$$

Здесь  $\mathbb{F}_{12}(n)$  состоит из всех  $a = (a_1, \dots, a_n)$ , где  $a_i \in \{-1, 0, +1\}$  и почти все  $a_i = 0$ , самое большее с одним исключением. Иными словами, для каждого  $a$  должен найтись индекс  $j$  такой, что  $a_j \neq 0$  при  $i \neq j$ .

Мы рассматриваем любое классическое кольцо  $A$  как  $F$ -алгебру с помощью гомоморфизма, переводящего  $(-1)$  в  $(-1)$ .

**2.1. Сингулярные модели  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ .** Сначала напомним понятие конечности в обобщенном контексте.

**Определение 2.1.1.** Пусть  $\rho : A \rightarrow B$  — морфизм обобщенных колец. Кольцо  $B$  называется конечным над  $A$ , если функтор ограничения

скаляров  $\rho_* : B\text{-Mod} \rightarrow A\text{-Mod}$  переводит конечнопорожденные модули в конечнопорожденные.

Некоторые общие свойства конечных алгебр обсуждаются в [4, 2.1].

Будем говорить, что  $\text{Spec } R$  – конечный фактор  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ , если  $R \subset \mathbb{Z}$  и  $\mathbb{Z}$  конечно над  $R$ . Будем говорить, что  $\text{Spec } R$  представляет сингулярную модель  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ , если  $\text{Spec } R$  – конечный фактор  $\text{Spec } \mathbb{Z}$  и локализация  $R$  по всем ненулевым элементам  $R(1)$  совпадает с  $\mathbb{Q}$ .

Следующая теорема описывает строение конечных факторов  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ , определенных над  $F = \mathbb{F}_{12} \subset \mathbb{Q}$  (например,  $\text{Spec } \mathbb{N}$  не такой).

**Теорема 2.1.2.** *Предположим, что  $F \subset R \subset \mathbb{Z}$ . Тогда*

- (1) *Если  $\text{Spec } R$  – конечный фактор  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ , то  $\text{Spec } R$  – сингулярная модель  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ ;*
- (2)  *$\text{Spec } R$  – сингулярная модель  $\text{Spec } \mathbb{Z}$  тогда и только тогда, когда  $R \supset R_N$  (см. [4]) для некоторого  $N$ .*

Это утверждение было сформулировано в [4] в качестве гипотезы. Эта гипотеза была сведена с помощью приема Н. Дурова к утверждению теоремы 2.1.3. Таким образом, весьма существенную роль в доказательстве теоремы 2.1.2 играет следующая теорема С. Евдокимова.

**Теорема 2.1.3** ([5]). *Пусть  $W$  – некоторая  $F$ -подалгебра  $\mathbb{Z}$ ,  $(a, b) \in W(2)$  и  $\gcd(a, b) = 1$ . Тогда  $(1, N) \in W(2)$ , где  $N = ab$ .*

**2.2. Однородные представления.** Для классификации бирациональных моделей  $\text{Spec } \mathbb{Q}$ , которую мы планируем провести в последующих работах, потребуется однородное усиление теоремы Евдокимова.

**2.2.1. Однородные комбинации степени  $d$ .** Пусть  $(x, y) \mapsto x * y$  – свободная бинарная коммутативная операция. Имеется естественный гомоморфизм

$$F[*] \rightarrow \mathbb{Q}[A, B], \quad * \mapsto (A, B).$$

Положим  $\deg(*) = 1$ ,  $\deg A = \deg B = 1$ . Тогда вышеуказанный гомоморфизм становится гомоморфизмом градуированных колец.

Пусть  $a, b \in \mathbb{Q}$ . Говорим, что существует однородное представление  $c \in \mathbb{Q}$  степени  $d$  с помощью бинарной операции  $(a, b) \in \mathbb{Q}(2)$ , если для некоторого  $n$  существует операция  $f \in F[*]_d(n)$ , так что  $c = f(x_1, \dots, x_n)$ , где  $x_i \in F(1)$ . Множество всех таких  $c$  обозначим  $X_d$ .

Иными словами,  $X_d$  состоит из целых чисел, представимых полным бинарным деревом высоты  $d$ , на листьях которого расположены элементы  $F(1)$ . Для вычисления числа, представленного таким деревом, идем от листьев к корню и ко входам  $x, y$  вершины применяем операцию  $ax + by$ , а ее результат подаем на выход из вершины.

Приведем рекурсивное описание  $X_d$ . Для этого рекурсивно определим множества  $X_0, X_1, \dots \subset \mathbb{Z}$ . Положим

$$X_0 = F(1) = \{-1, 0, +1\}.$$

Для  $d = 1, 2, \dots$ , по определению,

$$X_d = \{au + bv \in \mathbb{Z}(1) \mid u, v \in X_{d-1}\}.$$

Легко видеть, что  $X_d$  инвариантно относительно умножения на  $(-1)$ .

Нам потребуется также понятие однородной представимости бинарной операции. Говорим, что существует однородное представление  $(c_1, c_2) \in \mathbb{Q}(2)$  степени  $d$  с помощью бинарной операции  $(a, b) \in \mathbb{Q}(2)$ , если для некоторого  $n$  существует операция  $f \in F[*]_d(n)$ , так что  $c = f(x_1, \dots, x_n)$ , где  $x_i \in F(2)$ .

Зафиксируем  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Ниже будем предполагать, что

$$\gcd(a, b) = 1. \quad (2)$$

Пусть

$$N = ab. \quad (3)$$

Следующая теорема – основной качественный результат данной работы.

**Теорема 2.2.2.** *Существует  $d > 0$  такое, что  $1 \in X_d$ .*

Теорема 2.2.2 будет выведена ниже из теоремы 2.2.3. Доказательство этой теоремы, наряду с леммой 2.2.5, представляют собой конструктивную версию теоремы 2.2.2.

**Теорема 2.2.3.** *Предположим, что для  $d \in \{1, 2, \dots\}$  выполнены условия*

$$a^d + b^d \equiv 1 \pmod{N}, \quad (4)$$

$$d - \text{четно}, \quad (5)$$

$$d \geq N. \quad (6)$$

Тогда  $1 \in X_d$ .



**2.2.4.** Доказательство теоремы 2.2.2. Выберем и зафиксируем  $e > 0$  и  $f > 0$ , такие, что  $a^e \equiv 1 \pmod{b}$  and  $b^f \equiv 1 \pmod{a}$ . Для всякого кратного  $e$  и  $f$  выполнено (4). Среди таких кратных много чисел, для которых выполнены (5) и (6). На этом вывод теоремы 2.2.2 из теоремы 2.2.3 завершен.

Ключевой шаг в доказательстве теоремы 2.2.3 – ее частный случай, сформулированный и доказанный в следующей лемме.

**Лемма 2.2.5.** *Предположим, что для  $d \in \{1, 2, \dots\}$  выполнены условия (4), (5) и (6) теоремы 2.2.3 и, кроме того,*

$$|a| \leq 2|b| \quad \text{и} \quad |b| \leq 2|a|. \quad (7)$$

Тогда  $1 \in X_d$ .

**Доказательство.** В описании  $X_d$  (см. 2.2.1) можно заменить  $(a)$  на  $(-a)$  (и аналогично для  $b$ ). Поэтому без потери общности считаем, что  $a \geq 0$  и  $b \geq 0$ . Кроме того, из (2) и (7) вытекает, что ни  $a$ , ни  $b$  не равны 0. Итак, ниже

$$a > 0, \quad b > 0. \quad (8)$$

Нам потребуется слегка более точная нижняя оценка на  $a$  и  $b$ . А именно, если  $a = 1$  или  $b = 1$ , то лемма очевидна. Поэтому без потери общности считаем, что

$$\min(a, b) \geq 2, \quad \max(a, b) \geq 3, \quad N \geq 6. \quad (9)$$

Рекурсивно определим последовательность целых  $q_0, q_1, \dots, q_{d/2}$  (в обозначении уже использована четность  $d$  – см. (5)). А именно, пусть

$$q_0 = 1.$$

Предположим, что  $0 \leq i < d/2$  и  $q_i$  уже определено. Выберем  $u_i, v_i \in \mathbb{Z}$  так, что

$$0 \leq u_i < b, \quad q_i \equiv u_i a^{d-2i} \pmod{b}, \quad (10)$$

$$0 \leq v_i < a, \quad q_i \equiv v_i b^{d-2i} \pmod{a}. \quad (11)$$

и положим

$$q_{i+1} = \left\lfloor \frac{q_i - u_i a^{d-2i} - v_i b^{d-2i}}{N} \right\rfloor. \quad (12)$$

Например, из (4) вытекает, что  $u_0 = 1, v_0 = 1$ . Поэтому  $q_1 = \lfloor (1 - a^d - b^d)/N \rfloor$ .

Из (2), (10) и (11) вытекает, что  $q_i \in \mathbb{Z}$ . В частности,

$$q_{d/2} \in \mathbb{Z}. \quad (13)$$

Утверждается, что

$$q_{d/2} \leq \binom{d}{d/2}. \quad (14)$$

Отсюда вытекает заключение леммы 2.2.5. Действительно, из (12) последовательно находим:  $1 = a^d + b^d \pm q_1 N = a^d + b^d \pm N(u_1 a^{d-2} + v_1 b^{d-2} \pm N q_2)$  и т. д. Поэтому

$$1 = \sum_{i=0}^d w_i a^{d-i} b^i, \quad (15)$$

где  $w_i = \pm u_i$  при  $1 \leq i < d/2$ ,  $w_{d/2} = \pm q_{d/2}$  и  $w_i = \pm v_i$  при  $d/2 < i \leq d$ . В частности, все  $w_i \in \mathbb{Z}$ . Кроме того,  $|u_i| \leq N$  и  $|v_i| \leq N$  (см. (10), (11)). Поэтому  $|u_i| \leq d$  и  $|v_i| \leq d$  (см. (6)). Следовательно,

$$|u_i| \leq \binom{d}{i}, \quad |v_i| \leq \binom{d}{d-i}. \quad (16)$$

Учитывая (14) и (16), заключаем, что

$$|w_i| \leq \binom{d}{i}. \quad (17)$$

Биномиальный коэффициент в (17) равен числу листков бинарного дерева высоты  $d$ , соответствующих моному  $a^i b^{d-i}$ . На них расположим  $|w_i|$  элементов  $\text{sign}(w_i)$ , а на незаполненных листках поместим нули. Такое дерево вычисляет элемент  $t \in X_d$  (см. 2.2.1). Из (15) вытекает, что  $t = 1$ . Поэтому  $1 \in X_d$ .

Осталось доказать (14). Для этого докажем по индукции, что

$$q_i \leq \frac{2^i}{4} [a^{d-2i-1} + b^{d-2i-1}]. \quad (18)$$

База индукции  $i = 0$ . В этом случае (18) сводится к тому, что

$$4 \leq [a^{d-1} + b^{d-1}]. \quad (19)$$

Это вытекает из (9) и того, что  $d \geq N$  (см. (6)).

Рассмотрим индукционный переход  $i \rightarrow i + 1$ . Так как, по определению,

$$q_{i+1} = \left| \frac{q_i}{N} - \frac{u_i a^{d-2i} + v_i b^{d-2i}}{N} \right|$$

и  $|x - y| \leq \max(x, y)$  для  $x, y > 0$ , то достаточно из индукционного предположения вывести неравенства

$$\frac{q_i}{N} \leq \frac{2^{i+1}}{4} [a^{d-2(i+1)-1} + b^{d-2(i+1)-1}] \quad (20)$$

и

$$\frac{u_i a^{d-2i} + v_i b^{d-2i}}{N} \leq \frac{2^{i+1}}{4} [a^{d-2(i+1)-1} + b^{d-2(i+1)-1}]. \quad (21)$$

Для проверки (20) достаточно ввиду индукционного предположения показать, что

$$2^i [a^{d-2i-1} + b^{d-2i-1}] \leq 2^{i+1} [a^{d-2i-3} + b^{d-2i-3}] N.$$

Упрощая, получаем

$$a^{d-2i-1} + b^{d-2i-1} \leq 2ab \cdot a^{d-2i-3} + 2ab \cdot b^{d-2i-3}.$$

Для этого достаточно проверить неравенства

$$a^{d-2i-1} \leq 2ab \cdot a^{d-2i-3} \quad \text{и} \quad b^{d-2i-1} \leq 2ab \cdot b^{d-2i-3}.$$

Или  $a \leq 2b$  и  $b \leq 2a$ . Это верно по предположению (7).

Для проверки (18) осталось проверить (21), то есть проверить неравенство

$$u_i a^{d-2i} + v_i b^{d-2i} \leq \frac{2^{i+1}}{4} [ba^{d-2i} + ab^{d-2i}]. \quad (22)$$

Это верно при  $i \geq 1$ , так как  $u_i < b$ ,  $v_i < a$ . Это верно и при  $i = 0$ , так как  $u_0 = v_0 = 1$ .

Для завершения доказательства леммы 2.2.5 осталось из (18) вывести (14). Применим (18) к  $n = d/2$ . Получим

$$q_n \leq \frac{2^n}{4} [a^{-1} + b^{-1}] \leq \frac{2^n}{2 \min(a, b)}. \quad (23)$$

Из формулы Стирлинга вытекает неравенство

$$\binom{2n}{n} \geq \frac{2^{2n}}{\sqrt{\pi n} \sqrt[6]{e}}. \quad (24)$$

Действительно, формула Стирлинга утверждает, что

$$\Gamma(s) = s^{s-\frac{1}{2}} \cdot e^{-s} \cdot \sqrt{2\pi} \cdot e^{\frac{\theta}{12s}} \quad (0 < \theta < 1).$$

Нас интересует оценка снизу для биномиального коэффициента

$$\binom{2n}{n}, \quad \text{где } n = 1, 2, \dots$$

Пользуясь формулой Стирлинга, получаем

$$\begin{aligned} \binom{2n}{n} &= \frac{2n\Gamma(2n)}{n^2\Gamma(n)^2} = \frac{2n(2n)^{2n-\frac{1}{2}} \cdot e^{-2n} \cdot \sqrt{2\pi} \cdot e^{\frac{\theta}{24n}}}{n^2 \left( n^{n-\frac{1}{2}} \cdot e^{-n} \cdot \sqrt{2\pi} \cdot e^{\frac{\eta}{12n}} \right)^2} \\ &= \frac{2^{2n}}{\sqrt{\pi n}} e^{\frac{\theta-4\eta}{24n}} \geq \frac{2^{2n}}{\sqrt{\pi n} \sqrt[6]{e}}. \end{aligned}$$

Ввиду (24) для завершения доказательства леммы 2.2.5 осталось понять, что

$$2 \min(a, b) \cdot 2^n \geq \sqrt{\pi n} \sqrt[6]{e}.$$

Это так при  $a, b \geq 1$  и  $n \geq 1$ .  $\square$

**2.2.6.** Вывод теоремы 2.2.3 из леммы 2.2.5. Для вывода используем процедуру сближения  $a$  и  $b$ . Для пары взаимно простых положительных целых  $(a, b)$  введем высоту

$$ht(a, b) = \max(a/b, b/a).$$

Из определения ясно, что всегда  $ht(a, b) \geq 1$ . Если

$$ht(a, b) \leq 2,$$

то пару назовем подходящей. Для подходящей пары теорема 2.2.3 совпадает с доказанной леммой 2.2.5 и, следовательно, верна. Если пара  $(a, b)$  не подходящая, то построим по ней новую пару  $(a', b')$  со следующими свойствами:

- (1) новая пара  $(a', b')$  допускает однородное представление с помощью исходной пары  $(a, b)$  (см. (2.2.1));
- (2)  $ht(a', b') \leq \max(2, ht(a, b)/2)$ .

Этого достаточно для доказательства теоремы 2.2.3. Действительно, из первого свойства вытекает, что любое число, которое можно однородным образом представить с помощью пары  $(a', b')$ , можно однородным образом представить и с помощью пары  $(a, b)$ . Из второго

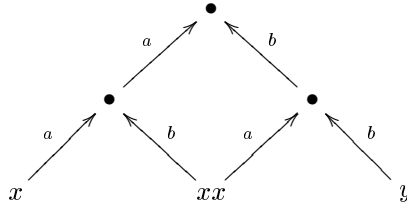
свойства вытекает, что достаточно конечного числа модификаций.

Предположим, что пара  $(a, b)$  не подходящая. Без ограничения общности считаем, что

$$2a < b. \tag{25}$$

Положим  $a' = a^2 + 2ab$ ,  $b' = b^2$ . Ясно, что  $a'$  и  $b'$  взаимно просты. Вот однородное представление операции для новой пары с помощью исходной:

$$a'x + b'y = a(ax + bx) + b(ax + by)$$



Вот оценка высоты:

$$\frac{a'}{b'} = \frac{a^2 + 2ab}{b^2} \leq \frac{ab/2 + 2ab}{b^2} = \frac{5}{2} \frac{a}{b} < \frac{5}{4} \leq 2 \leq \max(2, ht(a, b)/2),$$

$$\frac{b'}{a'} = \left( \frac{a^2 + 2ab}{b^2} \right)^{-1} \leq \left( \frac{2ab}{b^2} \right)^{-1} = \frac{b}{2a} = \frac{ht(a, b)}{2} \leq \max(2, ht(a, b)/2).$$

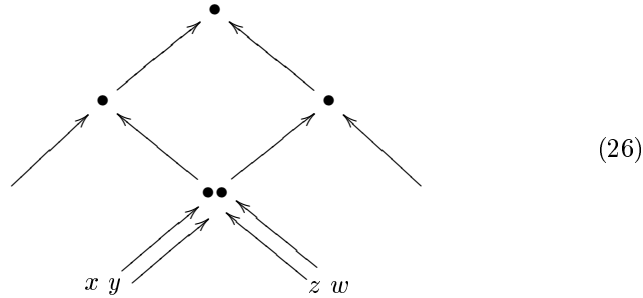
В первом неравенстве использовано то, что  $a < b/2$ . Это вытекает из (25) и того, что пара  $(a, b)$  – не подходящая. Таким образом, теорема 2.2.3 доказана.

### §3. ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Кратко обсудим некоторые проблемы и возможности, связанные с сингулярными моделями  $\text{Spec } \mathbb{Z}$ .

Начнем с некоторой задачи перечисления деревьев. Эта задача происходит из проблемы вычислимости для обобщенной аффинной плоскости  $\mathbf{A}_{\mathbb{F}}^2 = \text{Spec } \mathbb{F}[*]$ , где  $*$  – свободная коммутативная бинарная переменная, а  $\mathbb{F}$  – начальный объект в категории обобщенных колец (в [2] это кольцо обозначено  $\mathbb{F}_0$ ). По определению, имеется естественный эпиморфизм  $\mathbb{F}\langle \circ \rangle \rightarrow \mathbb{F}[*]$ ,  $\circ \mapsto *$ , где  $\circ$  – свободная некоммутативная бинарная переменная. Таким образом, множество  $\mathbb{F}\langle \circ \rangle(n)$  представлено множеством (классов изоморфизма) пар  $(T, m)$ , где  $T$  – бинарное дерево с упорядоченным множеством листьев  $F(T)$ , а  $m : F(T) \rightarrow$

$\{x_1, \dots, x_n\}$  – маркировка. По определению множество  $\mathbb{F}[*](n)$  является фактор-множеством  $\mathbb{F}\langle \circ \rangle(n) / \sim$ , где  $\sim$  – отношение эквивалентности, порожденное соотношением коммутирования операции  $*$  с собой:  $(x*y)*(z*w) = (x*z)*(y*w)$ . Требуется найти алгоритм для распознавания этого отношения эквивалентности. Отметим, что естественный гомоморфизм  $\mathbb{F}[*] \rightarrow \mathbb{Z}[A, B]$ ,  $* \mapsto (A, B)$  не решает эту проблему, так как не является вложением. Это видно на картинке



Действительно, можно переставить  $x$  и  $y$ , не меняя выхода в  $\mathbb{Z}[A, B]$  (при этом  $z$  и  $w$  могут быть переставлены независимо). Однако автокоммутативность для  $*$  позволяет переставлять только целиком пары  $(x, z)$  и  $(y, w)$ . Решение этой задачи позволит, в частности, изучать особые арифметические кривые на аффинной плоскости и соответствующей проективной плоскости. Пока же для изучения доступны лишь кривые на более грубой модели  $\mathbb{P}^2$  (см. [6]).

Следующий круг вопросов связан с геометрической формулировкой теории полей классов по образцу [3]. Начать можно с вычисления групп Пикара новых особых моделей. Разумеется, должна появиться особая версия теоремы Римана–Роха и обобщение всего этого на числовые поля. Отметим, что среди особых бирациональных моделей таких полей есть и классические схемы.

Несложно определить гомологии топологических пространств с коэффициентами в обобщенном кольце  $R$ . А именно,

$$H_n(X, R) = \pi_n(R(\text{Sing } X)),$$

где  $\text{Sing}$  – симплициальное множество сингулярных симплексов  $X$ . Тогда  $H_n(X, \mathbb{Z})$  – обычные гомологии, а  $H_n(X, \mathbb{F}_1)$  – гомотопические группы  $X$ . Рассмотренные особые модели  $\mathbb{Z}$  занимают промежуточное положение между  $\mathbb{Z}$  и  $\mathbb{F}_1$ . Интересно было бы вычислить, хотя бы

частично, гомологии с коэффициентами в конгруэнц-кольце  $Q_N = \mathbb{Z}_{q,i}$  (см. 1.2.1), где  $q$  – проекция  $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/N\mathbb{Z}$ , а  $E = \mathbb{F}_1$ . Если ответ окажется нетривиальным, то можно попробовать перейти к пределу по  $N$  и учесть, что  $\bigcap Q_N = \mathbb{F}_1$ . Конечно, прежде всего стоило бы вычислить  $H_n(S^m, Q_N)$  при  $n > m$  для небольших  $m$  (например, для  $m = 2$ ).

Мы начали изучение неклассических бирациональных моделей с  $\mathbb{Z}$  и  $\mathbb{Q}$ . Можно было бы изучать подобные вопросы для обобщенных колец  $\mathbb{Z}_{\geq 0}$  и  $\mathbb{Q}_{\geq 0}$  (или даже  $\mathbb{Z}_{>0}$  и  $\mathbb{Q}_{>0}$ ). В этом случае пришлось бы взять  $\mathbb{F} = \mathbb{F}_1$  или  $\mathbb{F}_0$ . Отметим близость возникающих при этом вопросов к вопросам, рассматриваемым в [7–9]. Более того, некоторые из таких вопросов могут оказаться алгоритмически неразрешимыми [10]. Весьма детальный обзор работ по этой тематике содержится в [11].

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Sh. Haran, *Non-additive geometry*. — *Compositio Math.* **143** (2007) 618–688.
2. N. Durov, *New approach to Arakelov geometry*. arXiv: 0704.2030 v1 [math.AG] 16 Apr 2007.
3. J.-P. Serre, *Algebraic Groups and Class Fields*, Springer-Verlag, 1988.
4. А. Л. Смирнов, *Обобщенные подкольца арифметических колец*. — Зап. научн. семин. ПОМИ **349** (2007), 211–241.
5. С. А. Евдокимов, *Доказательство конгруэнц-гипотезы для обобщенных колец*. — Зап. научн. семин. ПОМИ **443** (2016), 91–94.
6. А. Л. Смирнов, *Бинарное проективное пространство*. — Зап. научн. семин. ПОМИ **365** (2009), 208–224.
7. D. A. Klarner, R. Rado, *Arithmetic properties of certain recursively defined sets*. — *Pacific J. Math.* **53**, No 2 (1974), 445–463.
8. J. Lagarias, *The  $3x + 1$  problem and its generalizations*. — *Amer. Math. Monthly* **92**, No. 1 (1985), 3–23.
9. S. Burckel, *Functional equations associated with congruential functions*. — *Theor. Comput. Sci.* **123** (1994), 397–406.
10. J. H. Conway, *Unpredictable iterations*. — *Proc. Number Theory 1972*, 49–52.
11. J. Lagarias, *The  $3x + 1$  Problem: an Annotated Bibliography (1963–1999)* (sorted by author), arXiv:math/0309224 v13 [math.NT] 11 Jan 2011.

Smirnov A. L. Nonclassical birational models for  $\text{Spec } \mathbb{Q}$ .

We study generalized subrings of the ring of integers which give birational models for the field of rationals. A homogeneous strengthening of

Evdokimov's theorem is proved. An approach to calculation of homotopy groups by means of generalized rings is proposed.

Санкт-Петербургское отделение  
Математического института  
им. В. А. Стеклова РАН  
*E-mail:* smirnov@pdmi.ras.ru

Поступило 11 января 2017 г.