

# Аналитическая сложность: калибровочная группа, ее орбиты и дифференциальные инварианты.

Белошاپка В.К.

07.12.2016

УДК 517.55, 517.923, 514.74

## Аннотация

Все характеристики аналитической сложности функций инвариантны относительно некоторого естественного действия (калибровочная псевдогруппа  $\mathcal{G}$ ). В работе строятся дифференциальные инварианты  $\mathcal{G}$ . Решена проблема эквивалентности. Рассмотрены как функции двух, так и большего числа переменных. Ставятся вопросы для дальнейшего изучения.

1

## Функции двух переменных

Можно ли выразить функцию нескольких, скажем двух, переменных через функции одного переменного с помощью арифметических действий? Т.е. можно ли ее представить с помощью конечного числа операций, каждая из которых есть либо арифметическое действие, либо функция одного переменного. Этот вопрос погружает нас в контекст проблематики 13-й проблемы Гильберта [1]. Как известно, в соответствии с результатами Колмогорова и Арнольда, если под функциями понимать

---

<sup>1</sup>Механико-математический факультет, МГУ,  
Воробьевы горы, 119992 Москва, Россия, vkb@strogino.ru  
Работа выполнена при финансовой поддержке грантов РФФИ  
и

непрерывные функции, то ответ положительный. Любая непрерывная функция двух переменных есть сумма пяти слагаемых вида  $c(a(x)+b(y))$ . Если же мы переходим к гладким или аналитическим функциям, общий ответ меняется на отрицательный. После чего остается масса вопросов.

В [4] была введена в рассмотрение строго возрастающая иерархия классов сложности аналитических функций двух переменных  $z(x, y)$ , определяемых индуктивно на базе функции  $(x + y)$

$$Cl_0 \subset Cl_1 \subset Cl_2 \subset Cl_n \subset \dots$$

$Cl_0$  – это функции одного переменного ( $x$  или  $y$ ), им приписывается сложность  $N(z) = 0$ ,  $Cl_1$  – это функции вида  $c(a(x) + b(y))$ , они имеют сложность  $N(z) \leq 1$ , далее  $Cl_{n+1}$  состоит из функций вида  $C(A_n(x, y) + B_n(x, y))$ , где  $C$  – функция одного переменного, а  $A_n$  и  $B_n$  – функции из  $Cl_n$ . Функции попавшие в  $Cl_n$  и не попавшие в  $Cl_{n-1}$  имеют сложность  $N(z) = n$ . Если же некая функция  $z$  не попала ни в один из классов  $Cl_n = \{z : N(z) \leq n\}$ , то мы полагаем  $N(z) = \infty$ . Условие  $N(z) \leq 1$  равносильно тому, что росток, локально представляющий  $z$ , удовлетворяет дифференциальному соотношению

$$d(z) = z'_x z'_y (z'''_{xxy} z''_y - z'''_{xyy} z'_x) + z''_{xy} ((z'_x)^2 z''_{yy} - (z'_y)^2 z''_{xx}) = 0 \quad (1)$$

Эта однородная форма степени 4 является числителем дифференциально-рационального выражения  $\delta(z) = (\ln(z'_y/z'_x))''_{xy}$ .

В пространстве функций двух переменных действует следующая псевдогруппа  $\mathcal{G} = \{z(x, y) \rightarrow c^{-1}(z(a(x), b(y)))\}$ , где  $(a, b, c)$  – ростки непостоянных аналитических функций. Ясно, что это действие не меняет сложности и что функции сложности один – это, в точности, орбита функции  $(x + y)$ .

Если заменить базовую функцию  $x + y$  на другую аналитическую функцию  $\varphi(x, y)$ ,  $N(\varphi) > 0$ , то совершенно так же, стартуя с функций одного переменного, индуктивно, определяем иерархию, порожденную функцией  $\varphi(x, y)$

$$Cl_0^\varphi \subset Cl_1^\varphi \subset Cl_2^\varphi \dots \subset Cl_n^\varphi \subset \dots$$

и соответствующую функцию сложности  $N^\varphi(z)$ . Ясно, что если  $\varphi$  и  $\psi$  принадлежат одной орбите  $\mathcal{G}$ , то  $Cl_n^\varphi = Cl_n^\psi$  для всех  $n$  и  $N^\varphi(z) = N^\psi(z)$ . Это означает, что  $\mathcal{G}$  играет в задачах аналитической сложности роль

калибровочной псевдогруппы и с этим связан интерес к ее изучению.  $\mathcal{G}$  это действие прямого произведения трех экземпляров псевдогруппы  $G = \{u \rightarrow f(u)\}$ , а именно  $G_a \times G_b \times G_c$ , где

$$G_a = \{z(x, y) \rightarrow z(a(x), y)\}$$

$$G_b = \{z(x, y) \rightarrow z(x, b(y))\}$$

$$G_c = \{z(x, y) \rightarrow c^{-1}(z(x, y))\}.$$

Пусть  $Orb^\varphi$  – это орбита функции  $\varphi$ . Если  $\psi \in Orb^\varphi$ , то мы пишем  $\psi \sim \varphi$ , это отношение эквивалентности. Нетрудно видеть, что  $(x + y) \sim (x - y) \sim xy \sim x/y$ . Сформулируем очевидные свойства введенных классов сложности.

**Утверждение 1:**

- (a) Все нулевые классы  $Cl_0^\varphi$  совпадают, они состоят из функций одного переменного.
- (b) Все первые классы – это объединение нулевого класса и орбиты базовой функции, т.е.  $Cl_1^\varphi = Orb^\varphi \cup Cl_0$ .
- (c)  $N^\varphi(\psi) = 1$  тогда и только тогда, когда  $\psi \sim \varphi$ .

Все классы являются дифференциально-алгебраическими множествами. Функции эквивалентные  $(x + y)$  обладают некоторой особенностью. А именно, эти функции обладают в  $\mathcal{G}$  стабилизатором положительной размерности. Это придает своеобразие дифференциальным условиям, определяющим классы, построенным на базе функций, эквивалентных  $(x + y)$ , по сравнению с классами, построенными на базе прочих функций без стабилизатора (т.е. со стабилизатором нулевой размерности). Поскольку все классы инвариантны относительно сдвигов по  $x$ , по  $y$  и по  $z$ , то уравнения классов не содержат в явном виде ни  $x$ , ни  $y$ , ни  $z$ . Поэтому, при подсчете размерностей, можно рассмотрение пространства струй свести к рассмотрению усеченной струи, т.е. струи, содержащей, в качестве координат, только производные и не содержащие ни  $x$ , ни  $y$ , ни  $z$ . Тогда такое пространство 3-струй функций двух переменных имеет размерность  $2 + 3 + 4 = 9$ . Псевдогруппа  $\mathcal{G}$  действует в этой 3-струе как  $3 \times 3 = 9$ -мерная группа. Образ орбиты  $(x + y)$  в 3-струе имеет размерность 8, является алгебраической гиперповерхностью и задается одним дифференциально-полиномиальным соотношением (1) третьего порядка. В то время как орбита любой функции, не попавшей в  $Cl_1^{(x+y)}$ , это

дополнение к этой гиперповерхности (см.[4]). Поэтому в случае, если базовая функция не эквивалентна  $(x + y)$ , то первый класс не может быть задан уравнениями в 3-струе. Учитывая, что для такой функции стабилизатор действия  $\mathcal{G}$  имеет размерность ноль, вычисляем коразмерность образа  $Cl_1^\circ$  в 4-струе. Имеем  $(2 + 3 + 4 + 5) - 3 \times 4 = 2$ , т.е. образ первого класса в 4-струе это алебраическое подмножество коразмерности два. Это вычисление показывает, что младшая струя, в которой имеются инварианты продолженного действия это 4-струя. Причем в 4-струе  $\mathcal{G}$  имеет два инварианта. Наша ближайшая цель выписать эти инварианты.

Если  $Z = c^{-1}(z(a(x), b(y)))$ , то

$$W = \frac{Z'_x}{Z'_y} = \frac{a'(x)z'_x(a(x), b(y))}{b'(y)z'_y(a(x), b(y))}.$$

Мы видим, что  $w = z_{10}/z_{01}$  это пример выражения, которое от действия компоненты  $G_c$  не зависит, а действие  $G_a \times G_b$  выражается в появлении в множителях  $a'$  и  $b'$  в некоторых степенях  $m$  и  $n$  соответственно. Такое выражение мы будем называть *полуинвариантом бистепени  $(m, n)$* . Можно констатировать, что  $w = z_x/z_y$  - это полуинвариант бистепени  $(1, -1)$ . Все дальнейшие выражения мы строим на основе  $w$ . Можно написать, что  $\delta(z)$  это  $\delta(w)$ . Далее, для производных будем использовать индексные обозначения. А так же, если  $g = (a, b)$ , то через  $g \circ f(x, y)$  будем обозначать  $f(a(x), b(y))$  - результат действия  $G_a \times G_b$ . Нетрудно проверить, что  $\delta(w) = (\ln(w))''_{xy} = d(z)/(z_{10} z_{01})^2$  - это полуинвариант бистепени  $(1, 1)$ , т.е.  $\delta(g \circ z) = a_1 b_1 g \circ (\delta(z))$ . Пусть, далее,

$$\delta_+(w) = \delta(w)w, \quad \delta_-(w) = \delta(w)w^{-1}$$

Непосредственные вычисления показывают, что  $\delta_+(w)$  - это полуинвариант бистепени  $(2, 0)$ , а  $\delta_-(w)$  - бистепени  $(0, 2)$ . Положим, далее,  $\mu_+(w) = (\ln(\delta_+))'_x$ ,  $\mu_-(w) = (\ln(\delta_-))'_y$ , тогда

$$\mu_+(w) = \frac{j_+(z)}{z_{10} z_{01} d(z)}, \quad \mu_-(z) = \frac{j_-(z)}{z_{10} z_{01} d(z)}$$

где

$$j_+(z) = z_{0,1}^3 z_{1,0}^2 z_{3,1} - z_{0,1}^3 z_{1,0} z_{1,1} z_{3,0} - 3 z_{0,1}^3 z_{1,0} z_{2,0} z_{2,1} + 3 z_{0,1}^3 z_{1,1} z_{2,0}^2 - z_{0,1}^2 z_{1,0}^3 z_{2,2} + z_{0,1}^2 z_{1,0}^2 z_{1,1} z_{2,1} + z_{0,1}^2 z_{1,0}^2 z_{1,2} z_{2,0} - z_{0,1}^2 z_{1,0} z_{1,1}^2 z_{2,0} +$$

$$z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^3z_{2,1} - z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^2z_{1,1}z_{2,0} + z_{0,1}z_{1,0}^3z_{1,1}z_{1,2} - z_{0,2}z_{1,0}^3z_{1,1}^2$$

$$\begin{aligned} j_-(z) = & z_{0,1}^3z_{1,0}^2z_{2,2} - z_{0,1}^3z_{1,0}z_{1,1}z_{2,1} - z_{0,1}^3z_{1,0}z_{1,2}z_{2,0} + z_{0,1}^3z_{1,1}^2z_{2,0} - \\ & z_{0,1}^2z_{0,2}z_{1,0}^2z_{2,1} + z_{0,1}^2z_{0,2}z_{1,0}z_{1,1}z_{2,0} - z_{0,1}^2z_{1,0}^3z_{1,3} - z_{0,1}^2z_{1,0}^2z_{1,1}z_{1,2} + \\ & 3z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^3z_{1,2} + z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^2z_{1,1}^2 + z_{0,1}z_{0,3}z_{1,0}^3z_{1,1} - 3z_{0,2}^2z_{1,0}^3z_{1,1} \end{aligned} \quad (2)$$

$j_+$  и  $j_-$  – это две однородные формы степени 6. Непосредственная проверка показывает, что  $\mu_+(z)$  – это полуинвариант бистепени  $(1, 0)$ , а  $\mu_-(z)$  – бистепени  $(0, 1)$ . Теперь мы можем заключить, что

$$J_+(z) = \frac{(\mu_+(w))^2}{\delta_+(w)} = \frac{(j_+(z))^2}{w(d(z))^3}, \quad J_-(z) = \frac{(\mu_-(w))^2}{\delta_-(w)} = \frac{w(j_-(z))^2}{(d(z))^3}$$

– это полуинварианты бистепени  $(0, 0)$ , т.е. инварианты действия  $\mathcal{G}$ , продолженного в 4-струю. Вот явные выражения в виде дифференциально-рациональных функций от  $z$

$$\begin{aligned} J_+(z) = & z_{0,1}(z_{0,1}^3z_{1,0}^2z_{3,1} - z_{0,1}^3z_{1,0}z_{1,1}z_{3,0} - 3z_{0,1}^3z_{1,0}z_{2,0}z_{2,1} + 3z_{0,1}^3z_{1,1}z_{2,0}^2 - \\ & z_{0,1}^2z_{1,0}^3z_{2,2} + z_{0,1}^2z_{1,0}^2z_{1,1}z_{2,1} + z_{0,1}^2z_{1,0}^2z_{1,2}z_{2,0} - z_{0,1}^2z_{1,0}z_{1,1}^2z_{2,0} + \\ & z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^3z_{2,1} - z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^2z_{1,1}z_{2,0} + z_{0,1}z_{1,0}^3z_{1,1}z_{1,2} - z_{0,2}z_{1,0}^3z_{1,1}^2)^2 / \\ & z_{1,0} \left( z_{0,1}^2z_{1,0}z_{2,1} - z_{0,1}^2z_{1,1}z_{2,0} - z_{0,1}z_{1,0}^2z_{1,2} + z_{0,2}z_{1,0}^2z_{1,1} \right)^3 \end{aligned} \quad (3)$$

$$\begin{aligned} J_-(z) = & z_{1,0}(z_{0,1}^3z_{1,0}^2z_{2,2} - z_{0,1}^3z_{1,0}z_{1,1}z_{2,1} - z_{0,1}^3z_{1,0}z_{1,2}z_{2,0} + z_{0,1}^3z_{1,1}^2z_{2,0} - \\ & z_{0,1}^2z_{0,2}z_{1,0}^2z_{2,1} + z_{0,1}^2z_{0,2}z_{1,0}z_{1,1}z_{2,0} - z_{0,1}^2z_{1,0}^3z_{1,3} - z_{0,1}^2z_{1,0}^2z_{1,1}z_{1,2} + \\ & 3z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^3z_{1,2} + z_{0,1}z_{0,2}z_{1,0}^2z_{1,1}^2 + z_{0,1}z_{0,3}z_{1,0}^3z_{1,1} - 3z_{0,2}^2z_{1,0}^3z_{1,1})^2 / \\ & z_{0,1} \left( z_{0,1}^2z_{1,0}z_{2,1} - z_{0,1}^2z_{1,1}z_{2,0} - z_{0,1}z_{1,0}^2z_{1,2} + z_{0,2}z_{1,0}^2z_{1,1} \right)^3 \end{aligned} \quad (4)$$

Эти инварианты  $J_+$  и  $J_-$  определены в дополнении к первому классу по сложению -  $Cl_1^{(x+y)}$ .

Если  $J$  инвариант, то  $J'_x$  и  $J'_y$  – это полуинварианты бистепеней  $(1, 0)$  и  $(0, 1)$ . Это означает, что, если положить

$$D_x = \frac{1}{\mu_+} \frac{\partial}{\partial x} = \frac{z_{10} z_{01} d(z)}{j_+(z)} \frac{\partial}{\partial x}, \quad D_y = \frac{1}{\mu_-} \frac{\partial}{\partial y} = \frac{z_{10} z_{01} d(z)}{j_-(z)} \frac{\partial}{\partial y}$$

то каждый из этих дифференциальных операторов является оператором инвариантного дифференцирования, т.е. переводит инвариант  $k$ -струи в инвариант  $(k+1)$ -струи. Таким образом из  $J_+$  и  $J_-$  с помощью этих операторов мы получаем бесконечный набор инвариантов  $\mathbf{J}$ . Размерность орбиты функции общего положения в 4-струе равна двум.  $J_1$  и  $J_2$  функционально независимы, поэтому – это полная система инвариантов 4-струи. Продолжая наш подсчет нетрудно убедиться, что при переходе к 5-струе коразмерность становится равной 5-ти, т.е. для полноты требуется еще три инварианта порядка 5.

Для того, чтобы убедиться в том, что построенная система дифференциальных инвариантов полна достаточно убедиться в их функциональной независимости. Вычислим  $J_+$  и  $J_-$  для  $z = a(x) + xb(y)$ . Получаем

$$J_+(z) = -\frac{(a_3xa_1 - a_2^2x + a_3xb_0 - a_2a_1 - a_2b_0)^2}{xa_2^3(a_1 + b_0)}$$

$$J_-(z) = -\frac{(-2b_2a_1 - 2b_2b_0 + 3b_1^2)^2(a_1 + b_0)}{b_1^4a_2x},$$

теперь, вычисляя якобиан  $(J_+, J_-)$  по  $(a_3, b_2)$ , видим, что он отличен от тождественного нуля. Т.е.  $J_+$  и  $J_-$  функционально независимы. Далее, вычисляя якобиан отображения  $(J_+, J_-, D_x(J_+), D_y(J_+), D_y(J_-))$  по переменным  $(a_2, a_3, a_4, b_2, b_3)$ , убеждаемся, что он отличен от тождественного нуля и, тем самым, этот набор так же функционально независим и, следовательно полон.

При переходе от  $(k-1)$ -струи к струе порядка  $k$  требуется  $(k-2)$  новых функционально независимых инвариантов. По-видимому,  $\mathbf{J}$  – это полная система инвариантов продолженного действия  $\mathcal{G}$  в струи всех порядков. Их количество превосходит необходимое число независимых инвариантов. Но для доказательства полноты нужно проверить функциональную независимость инвариантов.

Итак, нами получена следующая теорема.

**Теорема 2:**

$$(a) \quad J_+(z) = \frac{(\mu_+(w))^2}{\delta_+(w)} = \frac{z_{01} (j_+(z))^2}{z_{10} (d(z))^3}, \quad J_-(z) = \frac{(\mu_-(w))^2}{\delta_-(w)} = \frac{z_{10} (j_-(z))^2}{z_{01} (d(z))^3}$$

– это полная система дифференциальных инвариантов действия  $\mathcal{G}$  в 4-струе. Как рациональные функции  $J_+$  и  $J_-$  – это отношения однородных

форм степени 13.

$$(b) \quad D_x = \frac{1}{\mu_+} \frac{\partial}{\partial x} = \frac{z_{10} z_{01} d(z)}{j_+(z)} \frac{\partial}{\partial x}, \quad D_y = \frac{1}{\mu_-} \frac{\partial}{\partial y} = \frac{z_{10} z_{01} d(z)}{j_-(z)} \frac{\partial}{\partial y}$$

– это операторы инвариантного дифференцирования.

(с) Набор пяти инвариантов  $(J_+, J_-, D_x(J_+), D_y(J_+), D_y(J_-))$  – это полный набор инвариантов 5-струи.

Пусть  $\sigma = (x \rightarrow y, y \rightarrow x)$  – перестановка координат и  $\sigma \circ z(x, y) = z(y, x)$ . Вот свойства построенной системы полуинвариантов, по отношению к симметрии  $\sigma$ .

$$\begin{aligned} \sigma \circ w(z) &= w^{-1}(\sigma \circ z), & \sigma \circ \delta(w) &= -\delta(\sigma \circ w), & \sigma \circ d(z) &= -d(\sigma \circ z), \\ \sigma \circ \delta_+(w) &= -\delta_-(\sigma \circ z), & \sigma \circ \mu_+(z) &= -\mu_-(\sigma \circ z), \\ \sigma \circ j_+(z) &= j_-(\sigma \circ z), & \sigma \circ J_+(z) &= -J_-(\sigma \circ z) \\ \sigma \circ (D_x(z)) &= -D_y(\sigma \circ z) \end{aligned}$$

Сложение коммутативно,  $\sigma \circ (x + y) = (x + y)$ , поэтому все классы  $Cl_n^{(x+y)}$ , построенные на базе сложения инвариантны относительно действия  $\sigma$  и  $N^{(x+y)}(z(x, y)) = N^{(x+y)}(z(y, x))$ . Это утверждение легко обобщить.

**Утверждение 3:** Классы, построенные на базе  $\varphi$  инвариантны относительно симметрии  $\sigma$  тогда и только тогда, когда  $\varphi(y, x) \sim \varphi(x, y)$  (подразумевается, что росток определен в окрестности точки диагонали  $x = y$ ). При этом  $N^\varphi(z(y, x)) = N^\varphi(z(x, y))$  для всех  $z$ .

Покажем, что без этого условия утверждение перестает быть верным. Положим  $\varphi = x^2 + xy$ . Эта функция, как не трудно убедиться, имеет сложность 2 по отношению к  $(x + y)$ . Если  $Cl_1^{(x^2+xy)}$  симметричен, то  $(y^2 + xy)$  эквивалентна  $(x^2 + xy)$ , т.е. найдется  $(a, b, c) \in \mathcal{G}$ , т.е. три непостоянные функции одного переменного т.ч. на некотором открытом множестве имеет место тождество

$$(a(x))^2 + a(x) b(y) = c(y^2 + xy)$$

Локальное условие существования  $c$  (постоянство на линиях уровня  $(y^2 + xy)$ ) это

$$a'(x) (2a(x) + b(y)) (x + 2y) = a(x) b'(y) y \quad (5)$$

Прологарифмируем обе части (5) и возьмем смешанную производную по  $xy$ , получим

$$\frac{a'(x) b'(y)}{(2a(x) + b(y))^2} + \frac{1}{(x + 2y)^2} = 0$$

Зафиксируем  $y = y_0$ , т.ч.  $b'(y_0) \neq 0$ . Получим обыкновенное дифференциальное уравнение первого порядка на  $a(x)$  с разделяющимися переменными, решая которое убеждаемся, что  $a(x)$  – это дробно-линейное выражение, аналогично с  $b(y)$ . Итак,

$$a(x) = \frac{px + q}{rx + s}, \quad b(y) = \frac{Py + Q}{Ry + S},$$

причем  $ps - rq$  и  $PS - RQ$  – отличны от нуля. Подставим эти выражения в (5) и приравняем числитель к нулю. Это многочлен от  $x$  и  $y$ . Записываем условия равенства нулю коэффициентов. Коэффициент при  $x^3y$  – это  $-(PS - QR)pr^2$ . Первый случай – ( $r = 0, p \neq 0, s \neq 0$ ). Тогда коэффициент при  $x^2y^2$  равен  $2R^2p^2$ , т.е.  $R = 0$ , но коэффициент при  $x^2$  это  $4Sp^2$ , а это означает, что  $b$  постоянна. Противоречие. Второй случай ( $p = 0, r \neq 0, q \neq 0$ ). Коэффициент при  $y$  это  $4S^2qr$ , откуда следует  $S = 0$ . Свободный член –  $Qs^2$ , т.е.  $Q = 0$ , откуда следует, что  $b$  постоянна. Противоречие. Итак, таких  $(a, b, c)$  не существует и  $Cl_1^{(x^2+xy)}$  не инвариантен относительно симметрии  $\sigma$ .

Фиксируем функцию двух переменных  $\varphi$ . Теперь для некоторой функции  $z(x, y)$  задаем вопрос, принадлежит ли она первому классу в иерархии, построенной на базе  $\varphi$ ? Положительный ответ, в соответствии с определением, означает, что найдутся три аналитических функций одного переменного  $(a, b, c)$ , такие что имеется представление вида  $z(x, y) = c(\varphi(a(x), b(y)))$ . Если считать, что функции  $a$  и  $b$  известны, то проверить, существует ли для данной функции  $z$  подходящая функция  $c$  равносильно тому, что  $z$  постоянна на линиях уровня  $\varphi(a(x), b(y))$ , а это, в свою очередь, можно записать в виде дифференциального соотношения

$$\frac{z_{10}}{a_1 \varphi_{10}} - \frac{z_{01}}{b_1 \varphi_{01}} = 0$$

Выражая из него  $b_1$  и записывая условие независимости  $b_1$  от  $x$ , получаем условие которое не содержит  $b$  и имеет вид линейного соотношения между  $a_2, a_1, a_1^2$ , коэффициенты которого зависят от  $z$  и от  $\varphi$ . Выражая



из этого соотношения  $a_2/a_1$  и дифференцируя полученное соотношение по  $y$ , подставляя в ответ имеющееся выражение для  $b_1$  через  $a_1$ , мы получаем выражение для  $a_1^2$  через  $z$  и  $\varphi$ . Дифференцируя это соотношение по  $y$  получаем соотношение 4-го порядка, не содержащее функций  $(a, b, c)$ . Поскольку выражения для  $a_1$  и  $a_2$  должны быть согласованы, то необходимое и достаточное условие существования  $(a, b, c)$  – это два соотношения порядка четыре. Но здесь мы можем не выписывать эти соотношения, а сослаться на то, что два соотношения, связывающие  $z$  и  $\varphi$  у нас уже есть. Поэтому имеет место следующая теорема.

**Теорема 4 (общие уравнения 1-го класса):** Пусть  $\varphi$  не принадлежит  $Cl_1^{(x+y)}$ , (т.е.  $\varphi$  – функция общего положения), тогда  $z(x, y) \in Cl_1^\varphi$  тогда и только тогда, когда

$$J_+(z) = J_+(\varphi) \quad \text{и} \quad J_-(z) = J_-(\varphi).$$

Это утверждение для логической завершенности можно дополнить давно известным результатом:  $z(x, y)$  принадлежит  $Cl_1^{(x+y)}$ , тогда и только тогда, когда  $d(z) = 0$  (см.[4]).

На приведенное построение можно посмотреть с еще одной точки зрения. А именно, существование этих трех функций  $g = (a, b, c^{-1})$  означает, что  $z$  и  $\varphi$  эквивалентны по модулю  $\mathcal{G}$ , т.е. существует  $g \in \mathcal{G}$ , такая что  $z = g \circ \phi$ . Итак, полученный результат дает полное решение проблемы эквивалентности.

**Теорема 5:**

- (a) Если  $f = const$ , то  $g \sim f$  тогда и только тогда, когда  $g = const$ . Канонический представитель этого класса  $f = 0$ , дифференциальное условие –  $\{f'_x = f'_y = 0\}$ .
- (b) Если  $f$  – непостоянная функция одного переменного, то  $g \sim f$  тогда и только тогда, когда  $g$  – непостоянная функция того же переменного. Канонические представители –  $x$  и  $y$ , дифференциальные условия – одна из первых производных равна нулю, другая – не равна.
- (c) Если  $g$  – не эквивалентна 0,  $x$  или  $y$ , то  $g \sim (x + y)$  тогда и только тогда, когда  $d(g) = 0$ . Это функции сложности один в иерархии, построенной на базе  $(x + y)$ .
- (d) Если  $f$  и  $g$  попали ни в один из предыдущих пунктов (функции об-

шего положения), то  $f \sim g$  тогда и только тогда, когда  $J_+(f) = J_+(g)$  и  $J_-(f) = J_-(g)$ .

С каждой функцией  $z(x, y)$  можно связать 3-ткань на плоскости (см.[2]), а именно  $(x = \text{const}, y = \text{const}, z(x, y) = \text{const})$ . Ткани принято изучать с точностью до локально обратимых преобразований плоскости, тогда плоская 3-ткань – это три трансверсальных семейства  $(x(u, v) = \text{const}, y(u, v) = \text{const}, z(u, v) = \text{const})$  Преобразования  $\mathcal{G}$ , в такой интерпретации, это просто изоморфизм ткани.

Тогда теорема 5, точнее ее пункты (с) и (d) дают решение проблемы эквивалентности 3-тканей. Пункт (с) – это критерий того, что ткань эквивалентна шестиугольной, а (d) – это критерий эквивалентности двух не шестиугольных тканей.

### Функции многих переменных

Построения предыдущего пункта (иерархия, сложность, калибровочная псевдогруппа) можно распространить на функции нескольких, т.е.  $m > 2$ , как это было сделано в [5]. Этот подход имеет жаргонное название "суперпозиции типа  $(m \rightarrow 1)$ ".

Зафиксируем, в качестве базовой функции, некоторую аналитическую функцию  $\varphi(x_1, \dots, x_m)$ , которая зависит от всех своих переменных, т.е. ни одна из частных производных  $\varphi'_{x_j}$  не есть тождественный ноль. Иерархия классов  $\mathbf{Cl}^\varphi$  определяется вполне аналогично:  $Cl_0$  – это функции одного переменного,  $Cl_{n+1}$  состоит из функций вида

$$c^{-1}(\varphi(A_1(x_1, \dots, x_m), \dots, A_m(x_1, \dots, x_m))),$$

где  $A_j \in Cl_n$ . Аналогично определяем функцию сложности, пишем  $N^\varphi(z) = n$  если  $z \in Cl_n^\varphi \setminus Cl_{n-1}^\varphi$ . Таким образом определенная иерархия представляет собой строго возрастающую последовательность дифференциально-алгебраических множеств, т.е. каждый класс есть совокупность аналитических решений по  $z$  системы дифференциальных полиномов от  $z$  и  $\varphi$  с целыми коэффициентами. Далее также как и раньше определяем действие калибровочной псевдогруппы  $\mathcal{G} = G \times \dots \times G$  ( $(n+1)$  сомножитель), где  $G = \{t \rightarrow f(t)\}$ , а  $f$  – аналитическая функция одного переменного  $t$ . А именно, если  $g = (a_1, \dots, a_n, c)$ , то  $g \circ z(x_1, \dots, x_n) = c^{-1}(z(a_1(x_1), \dots, a_n(x_n)))$ . Это действие, очевидно, сохраняет и классы, и сложность.

Утверждение 1 переносится на многомерный случай дословно.

**Утверждение 1’:**

- (a) Все нулевые классы  $Cl_0^\varphi$  совпадают, они состоят из функций одного переменного.
- (b) Все первые классы – это объединение нулевого класса и орбиты базовой функции, т.е.  $Cl_1^\varphi = Orb^\varphi \cup Cl_0$ .
- (c)  $N^\varphi(\psi) = 1$  тогда и только тогда, когда  $\psi \sim \varphi$ .

Посчитаем размерности. Размерность усеченной 1-струи равна  $m$ , это число первых производных. Число вторых производных –  $m(m+1)/2$ . Итого размерность 2-струи равна  $m(m+3)/2$ . С другой стороны размерность продолжения  $\mathcal{G}$  в 2-струю равна  $2(m+1)$ . Нетрудно убедиться, что если,  $m > 2$  то  $m(m+1)/2 > 2(m+1)$ . Орбита функции общего положения (т.е. с нуль-мерным стабилизатором) имеет ту же размерность  $2(m+1)$  и коразмерность  $m^2 - m - 4$ . Это означает, что начиная с 3-струи продолжение  $\mathcal{G}$  имеет дифференциальные инварианты.

В частности, если  $m = 3$ , то 2-струя имеет размерность 9, орбита функции общего положения имеет размерность 8 и коразмерность 1. Таким образом,  $\mathcal{G}$  при  $m = 3$  имеет один инвариант. При этом орбита суммы  $(x_1 + x_2 + x_3)$  – это особая орбита, она имеет размерность 7 и коразмерность 2.

Найдем этот единственный инвариант в 2-струе функций от трех переменных. Пусть  $w(x, y, z)$  – функция трех переменных,  $g = (a, b, c, d)$  элемент калибровочной группы. Тогда  $W = g \circ w = d^{-1}(w(a(x), b(y), c(z)))$  – действие  $g$  на  $w$ . Имеем

$$\frac{W'_x}{W'_z} = \frac{w'_x a'}{w'_z c'}, \quad \frac{W'_y}{W'_z} = \frac{w'_y b'}{w'_z c'},$$

далее

$$\left(\frac{W'_x}{W'_z}\right)'_y = \left(\frac{w'_x}{w'_z}\right)'_y \frac{a' b'}{c'}, \quad \left(\frac{W'_y}{W'_z}\right)'_x = \left(\frac{w'_y}{w'_z}\right)'_x \frac{a' b'}{c'},$$

поэтому выражение

$$I = \left(\frac{w'_x}{w'_z}\right)'_y / \left(\frac{w'_y}{w'_z}\right)'_x \tag{6}$$

является инвариантом действия  $\mathcal{G}$ . Для функций из орбиты  $(x + y + z)$  этот инвариант не определен. Уравнения, определяющие орбиту суммы,

нетрудно указать. Это равенство нулю числителя и знаменателя дроби (6). Итак,

**Теорема 6:** (а) Пусть  $\varphi(x, y, z)$  функция, эффективно зависящая от всех трех переменных и не эквивалентная  $(x + y + z)$ . Тогда ее орбита в 2-струе задается уравнением  $I(w(x, y, z)) = I(\varphi(x, y, z))$ .

(б) Орбита  $(x + y + z)$  в 2-струе задается двумя уравнениями

$$\left(\frac{w'_x}{w'_z}\right)'_y = 0 \quad \left(\frac{w'_y}{w'_z}\right)'_x = 0$$

Отметим, что уравнения из пункта (б) являются лишь необходимыми условиями принадлежности функции  $Cl_1^{(x+y+z)}$ . Достаточные условия, как было показано в [5], содержат также соотношения третьего порядка.

### Открытые вопросы

Как было отмечено выше, сложность функции  $\varphi$  относительно функции  $\psi$  -  $N^\psi(\varphi)$  не меняется под действием  $\mathcal{G}$ . А именно, если  $g_1$  и  $g_2$  - элементы  $\mathcal{G}$ , то

$$N^\psi(g_1 \circ \varphi) = N^{g_2 \circ \psi}(\varphi) = N^{g_2 \circ \psi}(g_1 \circ \varphi) = N^\psi(\varphi)$$

Таким образом, относительная сложность - это функция, корректно определенная на орбитах действия  $\mathcal{G}$ . Если рассматривать отношение эквивалентности, порожденное действием  $\mathcal{G}$ , как аналог равенства, то можно предложить отношение, которое будет являться аналогом неравенства. Рассмотрим на аналитических функциях нескольких переменных следующее отношение  $\psi \preceq \varphi$

**Определение:** Пишем  $\psi \preceq \varphi$  в случае, если  $\varphi \in \mathbf{Cl}^\psi$ , т.е. если функция  $\varphi$  содержится в иерархии, построенной на базе функции  $\psi$ . При этом говорим, что  $\psi$  не сложнее  $\varphi$ .

Для того, чтобы убедиться в том, что введенное таким образом отношение является отношением частичного порядка, необходимо проверить выполнение трех условий.

Рефлексивность:  $\forall \varphi \quad \varphi \preceq \varphi$ .

Антисимметричность:  $\forall \varphi, \psi$  если  $\varphi \preceq \psi$  и  $\psi \preceq \varphi$ , то  $\varphi \sim \psi$ .

Транзитивность:  $\forall \varphi, \chi, \psi$  если  $\varphi \preceq \chi$  и  $\chi \preceq \psi$ ,  $\varphi \preceq \psi$ .

С рефлексивностью и транзитивностью, очевидно, все в порядке.

**Вопрос 1:** Удовлетворяет ли отношение  $\psi \preceq \varphi$  второму условию, условию антисимметричности?

Если бы это утверждение имело место, то оно было бы вполне аналогично теореме Кантора-Бернштейна в теории множеств.

Нетрудно видеть, что если  $N^\varphi(\psi) = 1$ , то  $N^\psi(\varphi) = 1$ , т.е. в этом случае  $N^\varphi(\psi) = N^\psi(\varphi)$ . Пусть теперь  $\varphi = (x + y)$ , а  $\psi = x^2 + xy$ . Мы знаем, что  $N^{(x+y)}(x^2 + xy) = 2$ .

**Вопрос 2:** Верно ли, что  $N^{(x^2+xy)}(x + y) < \infty$ ?

Если ответ на первый вопрос положителен, то на второй – отрицателен. Действительно,  $(x + y) \preceq (x^2 + xy)$ . Если  $N^{(x^2+xy)}(x + y) < \infty$ , то  $(x^2 + xy) \preceq (x + y)$ , и мы бы получили, что  $(x + y) \sim (x^2 + xy)$ , а это не верно. Можно предложить экстремальную модификацию вопроса № 2. Как показал А.Островский [3], обобщенная  $\zeta$ -функция Римана

$$\zeta(x, y) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{x^n}{n^y}$$

не является дифференциально-алгебраической функцией и, соответственно,  $N^{(x+y)}(\zeta(x, y)) = \infty$ .

**Вопрос:** Верно ли, что  $N^{\zeta(x,y)}(x + y) = \infty$ ?

К счастью, на этот вопрос можно ответить сразу. Это верно. Т.е. бесконечная сложность, в этой ситуации, является взаимной.

*Доказательство:* Пусть  $(x+y) \in Cl^\zeta$  и  $N^\zeta(x+y) = n$ . Поскольку условие  $z(x, y) \in Cl_n^\zeta$  имеет вид системы дифференциальных полиномов от  $z$  и  $\zeta$ , то подставляя  $z = x + y$  получаем дифференциальную алгебраичность  $\zeta(x, y)$ . Противоречие.

Для функций двух переменных выше мы выписали два дифференциальных инварианта 4-струи  $(J_+, J_-)$  и два оператора инвариантного

дифференцирования  $(D_x, D_y)$ , которые порождают набор инвариантов в струях более высоких порядков.

**Вопрос 3:** Верно ли, что система инвариантов

$$J^k(z) = \{D_x^p D_y^q J_+(z), \quad p + q \leq k - 4, \quad D_x^p J_-(z), \quad p \leq k - 4\}$$

является функционально полной системой инвариантов  $k$ -струи?

Для  $k \leq 5$  это было показано выше.

Все классы сложности инвариантны относительно действия  $\mathcal{G}$ . Поэтому, при положительном ответе на вопрос 3, дифференциальные соотношения, определяющие классы сложности – это полиномиальные соотношения от переменных  $J(z)$  и  $J(\varphi)$  ( $\varphi$  – базовая функция). А если базовая функция это  $(x + y)$ , то только от  $J(z)$ . Известно, что в 11-струе имеется три соотношения, которым удовлетворяют функции из  $Cl_2^{(x+y)}$ .

**Задача 4:** Найти эти три полинома от 44 переменных

$$J^{11}(z) = \{D_x^p D_y^q J_+(z), \quad \text{где } p + q \leq 7 \quad \text{и} \quad D_x^p J_-, \quad \text{где } p \leq 7\},$$

определяющие второй класс  $Cl_2^{x+y}$ .

Отметим, в связи с этим вопросом, что в [6] был описан алгоритм построения дифференциального полинома, обращающегося в ноль на функциях второго класса.

## Список литературы

- [1] А. Г. Витушкин, 13-я проблема Гильберта и смежные вопросы, УМН, 2004, т. 59, вып. 1(355), сс. 11–24.
- [2] W. Blaschke, Einführung in die Geometrie der Waben, Birkhauser, Basel und Stuttgart, 1955.
- [3] A. Ostrovski, Über Dirichletsche Reihen und algebraische Differentialgleichungen, Math.Z., 1920, 8, pp. 241–298.
- [4] V. K. Beloshapka, Analytic Complexity of Functions of Two Variables, Russian Journal of Mathematical Physics, Vol. 14, No. 3, 2007, pp. 243 – 249.

- [5] V. K. Beloshapka, Analytic Complexity of Functions of Several Variables, *Mathematical Notes*, 2016, Vol. 100, No. 6, pp. 774–780.
- [6] В. А. Красиков, Т. М. Садыков, Об аналитической сложности дискриминантов, *Аналитические и геометрические вопросы комплексного анализа, Сборник статей, Тр. МИАН, 279, МАИК, М., 2012, 86–101.*