
Рабовер В. И.

Институт системного анализа РАН, Москва

ИДЕАЛЫ ПЛОСКИХ ФУНКЦИЙ И ГЛАДКИЕ ПРОДОЛЖЕНИЯ

В работе даны общие сведения об идеалах функций, вводятся понятия регулярного расположения и продолжающей схемы; рассматриваются тройки замкнутых множеств (в свете задачи о продолжении); формулируются некоторые достаточные условия регулярности; объясняются некоторые вспомогательные факты из анализа.

1. Введение

В настоящей работе рассматриваются некоторые алгебраические вопросы теории продолжения гладких функций. Речь пойдет о продолжении функций, определенных на конечных наборах замкнутых множеств и продолжимых с каждого из множеств в отдельности. (Ситуации такого рода возникают в частности в некоторых задачах редукции, см., например, [1].)

Возможность такого продолжения зависит от расположения множеств набора. Расположение, гарантирующее продолжимость (при любых исходных данных) называется *регулярным*. В работе в частности будут указаны некоторые достаточные условия регулярности. (Например, набор из трех множеств, каждые два из которых покрывают третье, – регулярен.)

С каждым замкнутым множеством можно связать идеал функций, обращающихся на этом множестве в 0 вместе со всеми производными (идеал так называемых *плоских* функций). Расположение идеалов, отвечающее регулярному расположению множеств, мы называем *корегулярным*. В работе будут сформулированы некоторые достаточные условия корегулярности. (Например, набор из трех идеалов, пересечение каждых двух из которых лежит в третьем, – корегулярен.)

Свойство корегулярности набора идеалов имеет и чисто алгебраическую интерпретацию. *Классом вычетов* по идеалу называют просто «сдвинутый» идеал (ко всем функциям идеала надо прибавить какую-то другую, одну и ту же, функцию). В работе мы введем понятие *близости* между классами вычетов. В этих терминах корегулярность набора идеалов означает, что

любой набор попарно близких классов вычетов по этим идеалам (по одному классу на каждый идеал) имеет общую точку пересечения.

В некоторых случаях для данного набора идеалов можно указать единую процедуру (формулу) нахождения общей точки пересечения классов (зависящую только от идеалов, но не от выбора классов). Мы называем такую процедуру *продолжающей схемой*. (Дело в том, что общая точка пересечения классов как раз и есть решение исходной задачи о продолжении.) В работе будет указано простое достаточное условие на расположение идеалов, гарантирующее существование схемы. (Например, упомянутая выше корегулярная тройка идеалов обладает схемой.)

Классические результаты по теории гладких продолжений с замкнутых множеств принадлежат Уитни [2] и Лоясевичу [3] (см. также [4]). Они дают точные критерии продолжимости, но совсем не затрагивают комбинаторный аспект задачи. Нас же здесь главным образом интересует комбинаторная сторона дела. (Уитни рассматривает **одно** замкнутое множество, Лоясевич дает критерий регулярного расположения **пары** множеств, комбинаторика начинается, когда множеств – три и больше.)

В работе даны общие сведения об идеалах функций, вводятся понятия регулярного расположения и продолжающей схемы; рассматриваются тройки замкнутых множеств (в свете задачи о продолжении); формулируются некоторые достаточные условия регулярности; объясняются некоторые вспомогательные факты из анализа.

2. Идеалы функций

Здесь уточняется терминология и приводятся необходимые сведения о гладких функциях, продолжениях, струях, идеалах, и.т.п.

2.1. Обозначения

Для функции $f : V \rightarrow \mathbb{R}$, определенной в открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$ через $\partial_{i_1 \dots i_k} f : V \rightarrow \mathbb{R}$ обозначается ее частная производная по переменным с номерами i_1, \dots, i_k .

Когда это позволяет контекст, мы будем также пользоваться сокращенными обозначениями

$$df \equiv \partial_i f$$

$$\partial^k f \equiv \partial_{i_1 \dots i_k} f,$$

в которых сохраняется информация лишь о порядке k производной. (Это удобно, нужно лишь условиться, что повторяющийся символ ∂^k (например, $\partial^k f = \partial^k g$) подразумевает один и тот же набор индексов $i_1 \dots i_k$.)

2.2. Струи и касания

Через S далее всегда обозначается произвольное фиксированное целое число ≥ 0 . Функция $f: V \rightarrow \mathbb{R}$ в открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$ принадлежит классу C^s , если она обладает всеми непрерывными частными производными $\partial^\nu f: V \rightarrow \mathbb{R}$ порядка $\nu = 0, \dots, s$. Совокупность всех этих частных производных

$$F = (\partial^\nu f)_{\nu=0, \dots, s}$$

называется S -струей функции f (это отображение $F: V \xrightarrow{F_A} \mathbb{R}^q$, где $q = 1 + n + n^2 + \dots + n^s$).

Функция $f: V \rightarrow \mathbb{R}$ класса C^s называется S -плоской на множестве $A \subset V$, если ее S -струя F обращается в 0 на A . Функции $f_1, f_2: V \rightarrow \mathbb{R}$ класса C^s S -касаются на множестве $A \subset V$, если их S -струи F_1, F_2 совпадают на A (т.е. если разность $f_1 - f_2$ есть S -плоская функция на A).

Мы будем также говорить, что произвольное отображение $F: V \rightarrow \mathbb{R}^q$, определенное на множестве $A \subset V$, продолжимо до S -струи на V , если существует C^s -функция $f: V \rightarrow \mathbb{R}$, у которой S -струя F совпадает на A с F_A .

Совершенно аналогично определяются функции класса C^∞ , ∞ -струи, ∞ -касания и ∞ -плоские функции, — нужно только вместо производных порядка $0, \dots, s$ говорить о производных **всех** порядков.

Следующий классический результат устанавливает существование функции, ∞ -плоской в точности на заданном множестве.

Лемма (Уитни). Для любого замкнутого подмножества $A \subset V$ найдется C^∞ -функция $\Theta_A: V \rightarrow \mathbb{R}$, ∞ -плоская на A и > 0 на $V \setminus A$.

2.3. Алгебра гладких функций

Множество всех C^s -функций $V \rightarrow \mathbb{R}$ на открытом $V \subset \mathbb{R}^n$ с поточечными операциями сложения и умножения образует \mathbb{R} -алгебру (\mathbb{R} -алгебра – это \mathbb{R} -линейное пространство \mathcal{A} с \mathbb{R} -билинейным ассоциативным умножением $\mathcal{A} \times \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}$). Мы обозначаем эту алгебру через C_V^s .

В алгебре C_V^s обычно вводят так называемую *слабую топологию*. Именно для произвольной функции $f_0 \in C_V^s$ и произвольного компакта $T \subset V$ окрестностью радиуса $\varepsilon > 0$ функции f_0 над T называют множество функций $f \in C_V^s$, таких что поточечно в T

$$|\partial^\nu f - \partial^\nu f_0| < \varepsilon, \quad \nu = 0, \dots, s. \quad V \subset \mathbb{R}^n$$

Всевозможные объединения таких окрестностей и образуют указанную топологию (т.е. являются по определению открытыми множествами). Понятно, что в слабой топологии сходимость $f_i \rightarrow f$ равносильна равномерной сходимости

$$\partial^\nu (f - f_i) \rightarrow 0$$

на каждом компакте $T \subset V$ и для всех $\nu = 0, \dots, s$.

2.4. Идеалы

Пусть $\mathcal{A} = C_V^s$ – алгебра C^s -функций на открытом множестве. Идеал алгебры \mathcal{A} это, как известно, множество $\mathcal{J} \subset \mathcal{A}$, такое что

$$0 \in \mathcal{J}, \quad \mathcal{J} - \mathcal{J} \subset \mathcal{J}, \quad \mathcal{A}\mathcal{J} \subset \mathcal{J}.$$

Идеал, содержащий единицу 1 (функцию, тождественно равную 1), совпадает с \mathcal{A} . Поэтому любой собственный (т.е. не равный \mathcal{A}) идеал $\mathcal{J} \subset \mathcal{A}$ целиком состоит из необратимых элементов. (Необратимые элементы в \mathcal{A} – это в точности функции из \mathcal{A} , равные 0 хотя бы в одной точке). Наоборот, любой необратимый элемент $f \in \mathcal{A}$ лежит в каком-то собственном идеале (а именно, если $f(a) = 0$, то f лежит в идеале всех функций из \mathcal{A} , равных 0 в точке a).

Сумма и пересечение двух идеалов

$$\mathcal{J}_1 + \mathcal{J}_2, \quad \mathcal{J}_1 \cap \mathcal{J}_2$$

суть идеалы. Вообще, любое пересечение идеалов есть идеал. Поэтому можно говорить об идеале, порожденном данным множеством $\mathcal{F} \subset \mathcal{A}$, – это пересечение всех идеалов, содержащих \mathcal{F} . Например, идеал (f_1, \dots, f_k) порожденный элементами $f_1, \dots, f_k \in \mathcal{A}$, есть $\mathcal{A}f_1 + \dots + \mathcal{A}f_k$. Идеал $(f) = \mathcal{A}f$, порожденный одним элементом, называется *главным*.

2.5. Идеалы плоских функций

Пусть снова $\mathcal{A} = C^s_V$ – алгебра C^s – функций на открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$. Для любого замкнутого подмножества $A \subset V$ будем обозначать через $\mathcal{J}_A \subset \mathcal{A}$ идеал функций, s – плоских на A . (То, что это идеал, легко усматривается из того, что производная $\partial^v(fg)$ – есть сумма слагаемых вида $\partial^\alpha f \partial^{v-\alpha} g$, $\alpha \geq 0$). Для $A = V$ идеал $\mathcal{J}_V = 0$ (состоит из одной нулевой функции), для $A = \emptyset$ идеал $\mathcal{J}_\emptyset = \mathcal{A}$ (совпадает со всей алгеброй).

Идеалы $\mathcal{J}_A \subset \mathcal{A}$ находятся в биективном соответствии с замкнутыми подмножествами $A \subset V$. (То, что разным A отвечают разные \mathcal{J}_A , видно из существования функции Уитни $\Theta_A : V \rightarrow \mathbb{R}$, плоской в точности на A , см. 2.2.).

Утверждение. Для любых замкнутых подмножеств $A, B \subset V$ верно

$$1^\circ \quad A \subset B \Leftrightarrow \mathcal{J}_A \supset \mathcal{J}_B$$

$$2^\circ \quad A \cap B = \emptyset \Leftrightarrow \mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B = \mathcal{A}$$

$$3^\circ \quad \mathcal{J}_{A \cup B} = \mathcal{J}_A \cap \mathcal{J}_B$$

$$4^\circ \quad \mathcal{J}_{A \cap B} \supset \mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B.$$

Доказательство. 1°. Импликация \Rightarrow очевидна. Докажем \Leftarrow . Пусть $\mathcal{J}_A \supset \mathcal{J}_B$. В точке $a \in A$ плоски все функции из $\mathcal{J}_B \subset \mathcal{J}_A$, в частности функция Уитни Θ_B , т.е. $a \in B$, что и требуется.

2°. Докажем \Rightarrow . Пусть $A \cap B = \emptyset$. Нужно представить единицу $1 \in \mathcal{A}$ в виде $1 = \alpha + \beta$, где $\alpha \in \mathcal{J}_A$, $\beta \in \mathcal{J}_B$. Возьмем в качестве α, β C^s – разбиение единицы (см. 6.7), почленно подчиненное покрытию $V \setminus A, V \setminus B$. Тогда функции α, β – плоские соответственно на A, B (ибо они равны 0 в окрестности этих множеств), причем $\alpha + \beta = 1$, что и нужно.

Докажем \Leftarrow . Пусть $\mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B = \mathcal{A}$. Тогда $1 = \alpha + \beta$, $\alpha \in \mathcal{J}_A$, $\beta \in \mathcal{J}_B$, что невозможно, если $A \cap B$ содержит хотя бы одну точку, ибо в этой точке $\alpha + \beta = 0$. В итоге $A \cap B = \emptyset$.

Свойства 3°, 4° очевидны. \blacktriangleright

3. Регулярность и схемы

Здесь определяется регулярное расположение семейства замкнутых множеств и вводится понятие продолжающей схемы. Рассматриваются простые примеры.

3.1. Классы вычетов и касания

Пусть $\mathcal{A} = C_V^s$ – алгебра C^s – функций на открытом множестве V . Любой идеал $\mathcal{J} \subset \mathcal{A}$ задает разбиение \mathcal{A} на классы вычетов, т.е. на множества $f + \mathcal{J}$, где $f \in \mathcal{A}$. Два элемента $f, g \in \mathcal{A}$ принадлежат одному классу, если и только если $f - g \in \mathcal{J}$. В этом случае говорят, что f, g сравнимы по модулю \mathcal{J} и пишут

$$f \equiv g \pmod{\mathcal{J}}$$

В этих терминах s – касание функций $f, g \in \mathcal{A}$ на замкнутом множестве $A \subset V$ очевидно равносильно сравнению

$$f \equiv g \pmod{\mathcal{J}_A}$$

где, как и ранее, \mathcal{J}_A – идеал функций, s – плоских на A .

3.2. Пересекающиеся классы

Пусть $A, B \subset V$ – замкнутые подмножества в открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$ и $\mathcal{J}_A, \mathcal{J}_B$ – соответствующие идеалы плоских функций в алгебре $\mathcal{A} = C_V^s$. Из определений ясно, что классы $(f + \mathcal{J}_A)$, $(g + \mathcal{J}_B)$, пересекаются, если и только если

$$f \equiv g \pmod{(\mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B)}.$$

При этом, если h – какой-то общий элемент этих классов, то пересечение – есть класс $h + \mathcal{J}_A \cap \mathcal{J}_B$ (по идеалу $\mathcal{J}_A \cap \mathcal{J}_B$). Аналогично можно говорить о пересечении любого числа классов. Классическая теорема коммутативной алгебры («теорема об остатках») гласит: если идеалы $\mathcal{J}_1, \dots, \mathcal{J}_k \subset \mathcal{A}$ таковы, что

$$\mathcal{J}_i + \mathcal{J}_j = \mathcal{A} \quad \forall i \neq j,$$

то любые k классов $(f_1 + \mathcal{J}_1), \dots, (f_k + \mathcal{J}_k)$ имеют непустое пересечение. (Идеалы $\mathcal{J}, \mathcal{J}' \subset \mathcal{A}$ с условием $\mathcal{J} + \mathcal{J}' = \mathcal{A}$ называют взаимно простыми.)

3.3. Близкие классы

Пусть снова $\mathcal{J}_A, \mathcal{J}_B$ – какие-то идеалы плоских функций в алгебре $\mathcal{A} = C_V^s$. Будем говорить, что классы $(f + \mathcal{J}_A), (g + \mathcal{J}_B)$ близки, если

$$f \equiv g \pmod{\mathcal{J}_{A \cap B}}.$$

(т.е. если представители f, g касаются на пересечении $A \cap B$).

От выбора представителей f, g это определение не зависит. В самом деле, для других представителей $f' = f + h_A, g' = g + h_B$ (где $h_A \in \mathcal{J}_A, h_B \in \mathcal{J}_B$) имеем

$$f' - g' = (f - g) + (h_A - h_B) \in \mathcal{J}_{A \cap B} + (\mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B) \subset \mathcal{J}_{A \cap B},$$

что и требуется.

3.4.

Последнее включение \subset вытекает из включения $\mathcal{J}_{A \cap B} \supset \mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B$, уже отмечавшегося ранее. На самом деле имеет место более точное соотношение

$$\mathcal{J}_{A \cap B} = \overline{\mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B},$$

где черта обозначает замыкание в смысле слабой топологии в \mathcal{A} . (Это довольно тонкий факт.) Таким образом, близость классов $(f + \mathcal{J}_A)$, $(g + \mathcal{J}_B)$ можно выразить условием

$$f \equiv g \pmod{\overline{\mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B}},$$

что и объясняет термин «близость»: это «чуть меньше» чем пересечение классов (см. критерий пересечения в 3.2). Пересекающиеся классы разумеется всегда близки.

3.5. Регулярность

Пусть задано семейство замкнутых подмножеств $A_1, \dots, A_k \subset V$ в открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$ и соответствующее семейство идеалов $\mathcal{J}_{A_1}, \dots, \mathcal{J}_{A_k}$ в алгебре $\mathcal{A} = C^s_V$. Будем говорить, что семейство A_1, \dots, A_k регулярно (а семейство $\mathcal{J}_{A_1}, \dots, \mathcal{J}_{A_k}$ корегулярно), если выполнено любое из четырех эквивалентных условий:

1. Любые k попарно близких классов $(f_1 + \mathcal{J}_{A_1}), \dots, (f_k + \mathcal{J}_{A_k})$ имеют непустое пересечение.
2. Для любых $f_1, \dots, f_k \in \mathcal{A}$, таких что $f_i \equiv f_j \pmod{\mathcal{J}_{A_i \cap A_j}}$, найдется $f \in \mathcal{A}$, такое что $f \equiv f_i \pmod{\mathcal{J}_{A_i}}$ для всех i .
3. Для любых C^s -функций $f_1, \dots, f_k : V \rightarrow \mathbb{R}$, таких что каждая пара f_i, f_j S -касается на $A_i \cap A_j$, найдется C^s -функция $f : V \rightarrow \mathbb{R}$, которая на каждом A_i S -касается f_i .
4. Любое отображение $F_A : A \rightarrow \mathbb{R}^q$, определенное на множестве $A = A_1 \cup \dots \cup A_k$ и продолжимое с каждого A_i до S -струи на V , продолжимо и со всего множества A до S -струи на V .

Замечание. Регулярность (корегулярность) зависит не только от геометрии расположения множеств, но, вообще говоря, и от класса гладкости C^s , и далее, при необходимости, мы будем указывать этот класс явно. ►

Простейший пример регулярного семейства (в любом классе C^s) дает семейство $A_1, \dots, A_k \subset V$ попарно не пересекающихся замкнутых множеств. В самом деле, из $A_i \cap A_j = \emptyset$ следует, что $\mathcal{J}_{A_i} + \mathcal{J}_{A_j} = \mathcal{A}$

(см. 2.5), и регулярность теперь вытекает из теоремы об остатках (см. 3.2).

3.6. Схемы

Пусть задано семейство замкнутых подмножеств $A_1, \dots, A_k \subset V$ открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$. C^s -схемой (продолжающей схемой) для A_1, \dots, A_k мы называем любой набор функций

$$\varphi_1, \dots, \varphi_k : V \rightarrow [0, 1], \quad \sum \varphi_i = 1,$$

обладающих свойством: каковы бы ни были C^s -функции $f_1, \dots, f_k : V \rightarrow \mathbb{R}$, такие что каждая пара f_i, f_j S -касается на $A_i \cap A_j$, функция

$$f = \sum \varphi_i f_i : V \rightarrow \mathbb{R}$$

принадлежит классу C^s и на каждом A_i S -касается f_i .

Из условий 3, 4 определения регулярности понятно, что семейство A_1, \dots, A_k , обладающее схемой, заведомо регулярно. Более того, в этом случае, искомое в 4 продолжение f выражается через частные продолжения f_i в виде «универсальной» (поточечной) выпуклой комбинации с коэффициентами φ_i , зависящими только от множеств A_1, \dots, A_k (но не от f_i). Заметим, что в терминах условий 1, 2 определения регулярности, элемент $f = \sum \varphi_i f_i$ есть не что иное как искомая точка пересечения попарно близких классов

$$(f_1 + \mathcal{J}_{A_1}), \dots, (f_k + \mathcal{J}_{A_k}).$$

3.7. Локальные схемы

Следующее утверждение показывает, что регулярность и наличие схемы-свойства локальные. (Термин «вблизи» здесь и в дальнейшем используется как синоним слов «в некоторой окрестности»).

Утверждение. Если семейство замкнутых подмножеств $A_1, \dots, A_k \subset V$ открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$ обладает C^s -схемой вблизи каждой точки $a \in A = A_1 \cup \dots \cup A_k$, то оно обладает C^s -схемой и в целом в V . (Если вблизи каждой точки из A

имеется просто регулярность, то регулярность есть и в целом в V).

Доказательство. По условию у каждой точки $a \in A$ есть окрестность V_a и C^s -схема

$$\varphi_i^a : V_a \rightarrow [0, 1], \quad \sum_i \varphi_i^a = 1, \quad i = 1, \dots, k.$$

Положим, кроме того, $V_b = V \setminus A$ и

$$\varphi_i^b \equiv \frac{1}{k} : V_b \rightarrow [0, 1], \quad i = 1, \dots, k.$$

Множества V_a , $a \in A$ и множество V_b дают открытое покрытие V . Возьмем почленно подчиненное этому покрытию C^s -разбиение единицы (см. 6.7)

$$(\alpha_e)_{e \in E}, \quad E = A \cup \{b\}.$$

Определим глобальные функции

$$\varphi_i = \sum_e \alpha_e \varphi_i^e : V \rightarrow [0, 1], \quad i = 1, \dots, k$$

и покажем, что это C^s -схема на V .

Возьмем C^s -функции $f_1, \dots, f_k : V \rightarrow \mathbb{R}$, такие что f_i, f_j s -касаются на $A_i \cap A_j$. Тогда каждая функция

$$f^e = \sum_i \varphi_i^e f_i : V_e \rightarrow \mathbb{R} \quad (i = 1, \dots, k)$$

принадлежит классу C^s и на каждом множестве A_i s -касается f_i (ибо $\varphi_1^e, \dots, \varphi_k^e$ - схема). Определим глобальную функцию

$$f = \sum_e \alpha_e f^e : V \rightarrow \mathbb{R}.$$

По свойству разбиений единицы (см. 6.7) это C^s -функция, причем на каждом A_i она s -касается f_i (поскольку в точках из A_i функции f^e s -касаются f_i). Остается показать, что

$$f = \sum_i \varphi_i f_i \quad \text{и} \quad \sum_i \varphi_i = 1.$$

Оба равенства проверяются прямым вычислением в произвольной точке из V (суммы по e конечные, по номерам тех носителей $\text{supp } \alpha_e$, которые задевают эту точку):

$$\begin{aligned} f &= \sum_e \alpha_e f^e = \sum_e \alpha_e \left(\sum_i \varphi_i^e f_i \right) = \\ &= \sum_i f_i \left(\sum_e \alpha_e \varphi_i^e \right) = \sum_i \varphi_i f_i \\ \sum_i \varphi_i &= \sum_i \left(\sum_e \alpha_e \varphi_i^e \right) = \sum_e \alpha_e \left(\sum_i \varphi_i^e \right) = \sum_e \alpha_e = 1 \end{aligned}$$

Утверждение о схемах доказано. Если имеется просто локальная регулярность, то для данных f_1, \dots, f_k точно также существуют локальные функции f^e , которые на A_i касаются f_i , и искомое $f = \sum_e \alpha_e f^e$. ►

3.8. Регулярные пары

Следующий критерий по существу есть переформулировка определения.

Утверждение. *Пара замкнутых подмножеств $A, B \subset V$ в открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$ регулярна, если и только если*

$$\mathcal{J}_{A \cap B} = \mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B.$$

Доказательство. Пусть пара A, B регулярна. Возьмем $f \in \mathcal{J}_{A \cap B}$. Тогда классы $(0 + \mathcal{J}_A)$, $(f + \mathcal{J}_B)$ близки, и значит, ввиду регулярности, пересекаются, т.е. $f \in \mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B$. Включение \subset доказано, а включение \supset верно всегда (см. 2.5). Пусть наоборот, верно равенство. Если классы $(f + \mathcal{J}_A)$, $(g + \mathcal{J}_B)$ близки, то

$$f - g \in \mathcal{J}_{A \cap B} = \mathcal{J}_A + \mathcal{J}_B$$

и значит классы пересекаются (см. 3.2), что и требуется. ►

3.9. Пример нерегулярной пары

Рассмотрим замкнутые множества $A_1, A_2 \subset \mathbb{R}^2$, где A_1 – парабола $y = x^2$, а A_2 – ось абсцисс $y = 0$.

Утверждение. Пара A_1, A_2 C^1 –нерегулярна в любой окрестности начала координат $O = (0, 0)$.

Доказательство. Пересечение $A_1 \cap A_2$ состоит из одной точки O . Возьмем C^1 –функции $f_1, f_2 : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$,

$$f_1(x, y) \equiv 0, \quad f_2(x, y) = x^2.$$

Функции f_1, f_2 1–касаются в точке O , и мы покажем, что ни в какой окрестности U начала O нет C^1 –функции $f : U \rightarrow \mathbb{R}$, 1–касающейся на A_i , $i = 1, 2$. В самом деле, если f – такая функция, то на A_1 она 1–плоская, а на A_2 равна x^2 . По лемме об оценке плоской функции 6.2, для малых $x > 0$ имеем

$$f(x, 0) \leq \rho_{A_1}(x, 0) \sigma(\rho_{A_1}(x, 0)),$$

где ρ_{A_1} – расстояние до A_1 , а $\sigma : [0, \infty) \rightarrow [0, \infty)$ – непрерывная монотонная функция, равная 0 в 0. Но $\rho_{A_1}(x, 0) \leq x^2$, а $f(x, 0) = x^2$, таким образом,

$$x^2 \leq x^2 \sigma(x^2),$$

т.е. $\sigma(x^2) \geq 1$, что невозможно, ибо σ стремится к 0 в 0. В итоге нерегулярность пары A_1, A_2 установлена. ►

3.10. Пример регулярной пары

Рассмотрим замкнутые множества $A_1, A_2 \subset \mathbb{R}^2$, где A_1 – ось абсцисс $y = 0$, а A_2 – ось ординат $x = 0$.

Утверждение. Пара A_1, A_2 C^1 –регулярна в любой окрестности U начала координат $O = (0, 0)$, более того, она обладает C^1 –схемой

$$\varphi_1, \varphi_2 : U \rightarrow [0, 1], \quad \varphi_1 + \varphi_2 = 1,$$

а именно,

$$\varphi_1(x, y) = \frac{x^2}{x^2 + y^2}, \quad \varphi_2(x, y) = \frac{y^2}{x^2 + y^2}.$$

(В точке O полагаем $\varphi_1 = \varphi_2 = 1/2$.)

Доказательство. Пересечение $A_1 \cap A_2$ состоит из одной точки O . Возьмем любые C^1 -функции $f_1, f_2 : U \rightarrow \mathbb{R}$, 1-касающиеся в точке O . Надо показать, что функция

$$f = \varphi_1 f_1 + \varphi_2 f_2 : U \rightarrow \mathbb{R}$$

принадлежит классу C^1 и 1-касается f_i на A_i , $i = 1, 2$.

В точке O функция f непрерывна и имеет частные производные $\partial_1 f$, $\partial_2 f$, причем значения f , $\partial_1 f$, $\partial_2 f$ в точке O как раз требуемые (это свойство дифференцирования выпуклых комбинаций 6.3).

Вне точки O функция f – класса C^1 , и ее производная

$$\nabla f = (\varphi_1 \nabla f_1 + \varphi_2 \nabla f_2) + (f_1 \nabla \varphi_1 + f_2 \nabla \varphi_2),$$

откуда видно, что на множестве A_i функция f 1-касается f_i (поскольку на A_i выполнено $\varphi_i = 1$, $\varphi_j = 0$, $\nabla \varphi_1 = \nabla \varphi_2 = 0$).

Остается установить непрерывность производных $\partial_1 f$, в точке O . Достаточно показать, что ∇f имеет нужный предел в O . Но такой предел имеет уже первая скобка в выражении для ∇f (по свойству дифференцирования выпуклых комбинаций 6.3), поэтому нужно лишь установить, что в точке O вторая скобка стремится к 0,

$$f_1 \nabla \varphi_1 + f_2 \nabla \varphi_2 \rightarrow 0.$$

Дифференцируя φ_1, φ_2 , находим 1-ю и 2-ю компоненты этой (векторной) величины

$$\frac{2xy^2}{(x^2 + y^2)^2} (f_1 - f_2), \quad \frac{2x^2y}{(x^2 + y^2)^2} (f_2 - f_1).$$

Заметим, что функции

$$\frac{x^2}{x^2 + y^2}, \quad \frac{y^2}{x^2 + y^2}, \quad \frac{x}{\sqrt{x^2 + y^2}}, \quad \frac{y}{\sqrt{x^2 + y^2}}$$

ограничены. Поэтому остается проверить, что в точке O

$$\frac{f_1 - f_2}{\sqrt{x^2 + y^2}} \rightarrow 0.$$

Разность $f_1 - f_2$ – 1-плоская в точке O . По лемме об оценке плоской функции 6.2

$$|f_1 - f_2| \leq \sqrt{x^2 + y^2} \sigma(\sqrt{x^2 + y^2}),$$

где $\sigma : [0, \infty) \rightarrow [0, \infty)$ – непрерывная монотонная функция, равная 0 в 0. Отсюда нужный предел уже очевиден. ►

4. Циклические тройки

Здесь доказывается теорема о регулярности набора из трех замкнутых множеств, каждое из которых покрыто двумя другими.

4.1. Циклы и коциклы

Тройку множеств A_1, A_2, A_3 назовем циклом, если для любых разных i, j, k

$$A_i \subset A_j \cup A_k.$$

Равносильное условие

$$A_i = (A_i \cap A_j) \cup (A_i \cap A_k).$$

Тройку множеств T_1, T_2, T_3 назовем коциклом, если для любых разных i, j, k

$$T_i \supset T_j \cap T_k.$$

Равносильное условие

$$T_i = (T_i \cup T_j) \cap (T_i \cup T_k).$$

Для любой тройки множеств B_1, B_2, B_3 парные объединения $B_i \cup B_j$ дают цикл, а парные пересечения $B_i \cap B_j$ дают коцикл.

4.2. Тройки множеств и тройки идеалов

Пусть, как и ранее, $\mathcal{A} = C_V^s$ – алгебра C^s –функций на открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$, A_1, A_2, A_3 – замкнутые подмножества в V , и $\mathcal{J}_{A_1}, \mathcal{J}_{A_2}, \mathcal{J}_{A_3}$ – соответствующие идеалы плоских функций в \mathcal{A} .

Утверждение. Тройка множеств A_1, A_2, A_3 циклична, если и только если тройка идеалов $\mathcal{J}_{A_1}, \mathcal{J}_{A_2}, \mathcal{J}_{A_3}$ коциклична.

Доказательство следует из определений и следующих свойств идеалов плоских функций:

$$\begin{aligned} A \subset B &\Leftrightarrow \mathcal{J}_A \supset \mathcal{J}_B, \\ \mathcal{J}_{A \cup B} &= \mathcal{J}_A \cap \mathcal{J}_B. \blacktriangleright \end{aligned}$$

4.3. Теорема о цикле

Эта теорема лежит в основе более общих условий регулярности, формулируемых в следующем разделе 5.

Теорема. В произвольном классе C^s , всякая цикличная тройка замкнутых подмножеств $A_1, A_2, A_3 \subset V$ открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$ регулярна и обладает схемой

$$\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3 : V \rightarrow [0, 1], \quad \varphi_1 + \varphi_2 + \varphi_3 = 1.$$

Другими словами, в алгебре $\mathcal{A} = C_V^s$, всякая коцикличная тройка идеалов $\mathcal{J}_{A_1}, \mathcal{J}_{A_2}, \mathcal{J}_{A_3} \subset \mathcal{A}$ корегулярна и обладает схемой.

Наличие схемы $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3$ означает, что любые три попарно близких класса $(f_1 + \mathcal{J}_{A_1}), (f_2 + \mathcal{J}_{A_2}), (f_3 + \mathcal{J}_{A_3})$ имеют общую точку пересечения f и она дается формулой

$$f = \varphi_1 f_1 + \varphi_2 f_2 + \varphi_3 f_3.$$

Другими словами, каковы бы ни были C^s – функции $f_1, f_2, f_3 : V \rightarrow \mathbb{R}$, такие что каждая пара f_i, f_j s – касается на $A_i \cap A_j$, указанная функция f принадлежит классу C^s и на каждом A_i s – касается f_i .

4.4. Основные шаги доказательства теоремы

Полное доказательство занимает довольно большой объем, и здесь, в пп. 4.4 – 4.12, мы лишь наметим его основные идеи.

Обозначим

$$A = A_1 \cup A_2 \cup A_3, \quad A_0 = A_1 \cap A_2 \cap A_3$$

и заметим, что множество A разбито на 4 части: множество A_0 и 3 множества $(A_i \cap A_j) \setminus A_0$ (это следует из цикличности).

При доказательстве достаточно ограничиться случаем, когда V есть открытый куб $K \subset \mathbb{R}^n$. (В самом деле, каждую точку $a \in A$ можно окружить некоторым кубиком K_a , а если вблизи каждой точки существует локальная схема, то в силу 3.7 существует и глобальная схема).

Условимся, что далее индексы i, j, k всегда разные, а сумма \sum без указания пределов всегда означает сумму по $i = 1, 2, 3$.

4.5.

В классе C^0 доказательство совсем простое. Именно, искомые функции $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3 : K \rightarrow [0, 1]$ в точках из A_0 равны $1/3$, а вне A_0 полагаем

$$\varphi_i = \frac{\rho_j + \rho_k}{2(\rho_1 + \rho_2 + \rho_3)},$$

где ρ_i – функция расстояния до A_i . Вне A_0 функция $f = \sum \varphi_i f_i$ непрерывна как композиция непрерывных, а в каждой точке из A_0 она непрерывна как выпуклая комбинация непрерывных функций, совпадающих в этой точке (см. 6.3). Наконец, на каждом пересечении $A_i \cap A_j$ выполнено $\varphi_i = \varphi_j = 1/2$, $\varphi_k = 0$, и поэтому на каждом A_i верно $f = f_i$.

4.6.

Перейдем к случаю C^r , $r \geq 1$. Определим искомые функции

$$\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3 : K \rightarrow [0, 1].$$

Для этого, пользуясь леммой о плоской функции заданного роста 6.1, поставим в соответствие каждому множеству A_i C^r -функцию $\theta_i : K \rightarrow \mathbb{R}$, r -плоскую на A_i и такую, что $\theta_i > 0$ вне A_i и всюду в K

$$\theta_i \geq C\rho_i^{r+1}, \quad |\partial^\nu \theta_i| \leq C'\rho_i^{r+1-\nu}, \quad \nu = 0, \dots, r$$

где ρ_i – расстояние до A_i . Обозначим $\theta = \sum \theta_i$ и определим функции $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3$, полагая их равными $1/3$ на A_0 , а вне A_0

$$\varphi_i = \frac{\theta_j + \theta_k}{2\theta}.$$

Заметим, что вне A_0 функции φ_i принадлежат классу C^r , причем

$$\sum \partial^\nu \varphi_i = 0 \quad (\text{поскольку } \sum \varphi_i = 1).$$

4.7.

Наша конечная цель – показать, что функция

$$f = \sum \varphi_i f_i : K \rightarrow \mathbb{R}$$

принадлежит классу C^r и на множестве A имеет нужную струю (определенную парными касаниями f_i, f_j).

Вне множества A_0 функция f очевидно C^r -гладкая, причем ее производные (по свойству гладких выпуклых комбинаций 6.5) можно представить в виде

$$\partial^\nu f = D^\nu + \bar{D}^\nu, \quad \nu = 1, \dots, r$$

где

$$D^v = \sum \varphi_i \partial^v f_i,$$

а \bar{D}^v – есть сумма каких-то слагаемых вида

$$\sum \partial^\alpha \varphi_i \partial^{v-\alpha} f_i, \quad \alpha \geq 1.$$

Преобразуя последнюю сумму (с помощью равенства $\sum \partial^\alpha \varphi_i = 0$), можно также представить \bar{D}^v как сумму каких-то слагаемых вида

$$\partial^\alpha \varphi_i \partial^{v-\alpha} f_{ij}, \quad \alpha \geq 1,$$

где $f_{ij} = f_i - f_j$.

Заметим, что функции D^v определены всюду в K . Функции \bar{D}^v , определенные вне A_0 , мы также будем считать определенными всюду в K , полагая $\bar{D}^v = 0$ на A_0 . (Мы кроме того положим $D^0 = f$ и $\bar{D}^0 = 0$ на K .)

4.8.

При $v = 0, \dots, r$ функция D^v в любой точке из A_0 непрерывна, а при $v = 0, \dots, r-1$ имеет частные производные ∂D^v , причем

$$\partial D^{v-1} = D^v, \quad v = 1, \dots, r$$

(это видно из свойства дифференцирования выпуклых комбинаций 6.3).

Если бы нам удалось показать, что и функция \bar{D}^v точно также непрерывна и имеет частные производные $\partial \bar{D}^v$ в точках из A_0 , причем

$$\partial \bar{D}^{v-1} = 0, \quad v = 1, \dots, r,$$

то доказать C^r – гладкость функции f было бы уже нетрудно.

В самом деле, в этом случае, индукцией по v мы сразу получаем, что всюду в K существуют частные производные $\partial^v f$, причем

$$\partial^v f = D^v + \bar{D}^v, \quad v = 0, \dots, r,$$

и значит непрерывны (ибо D^v, \bar{D}^v непрерывны).

Недостающий факт непрерывности \bar{D}^v и существования нулевых производных $\partial \bar{D}^v$ устанавливается в 4.11. Перед этим, в 4.9, 4.10, получаются две вспомогательные оценки (оценки производных функций φ_i и f_{ij}). В последнем пункте 4.12 этого доказательства показано, что функция f имеет нужную струю на множестве A .

4.9.

Обозначим через ρ_{\max} поточечный максимум функций ρ_1, ρ_2, ρ_3 . Мы утверждаем, что определенные в $K \setminus A_0$ функции

$$\rho_{\max}^v \partial^v \varphi_i, \quad v = 1, \dots, r$$

ограничены. Кроме того,

$$\partial^v \varphi_i = 0 \quad \text{на} \quad (A_j \cap A_k) \setminus A_0, \quad v = 1, \dots, r.$$

Идея обоснования этих фактов следующая. Из исходных ограничений на $\partial^v \theta_i$ (см. 4.6) и неравенств

$$\rho_i \leq \rho_{\max}, \quad \sum \rho_i^{r+1} \geq \rho_{\max}^{r+1}$$

вытекает ограниченность (на $K \setminus A_0$) функций

$$\rho_{\max}^v \frac{\partial^v \theta_i}{\theta}, \quad \rho_{\max}^v \frac{\partial^v \theta}{\theta}, \quad v = 0, \dots, r.$$

Производную $\partial^v \varphi_i$, по правилу дифференцирования дробей 6.6 можно представить в виде суммы слагаемых вида

$$\pm \frac{\partial^{v_0} \theta_j}{\theta} \frac{\partial^{v_1} \theta}{\theta} \frac{\partial^{v_2} \theta}{\theta} \dots, \quad \sum_p v_p = v,$$

а каждое такое произведение, умноженное на $\rho_{\max}^v = \rho_{\max}^{v_0} \rho_{\max}^{v_1} \dots$, дает как раз произведение функций указанного выше типа, т.е. ограничено. Наконец, $\partial^{v_0} \theta_j = 0$ на A_j (ибо функция θ_j – плоская на A_j) и значит $\partial^v \varphi_i = 0$ на A_j .

4.10.

Рассмотрим поведение функций $f_{ij} = f_i - f_j$. Мы утверждаем, что вблизи любой точки $a \in A_0$ производные этих функций удовлетворяют оценке

$$|\partial^v f_{ij}| \leq \rho_{\max}^{r-v} \sigma(\rho_{\max}), \quad v = 0, \dots, r-1,$$

где $\sigma : [0, \infty) \rightarrow [0, \infty)$ – непрерывная монотонная функция, равная 0 в 0.

Наметим обоснование этого факта. Обозначим через ρ_{ij} расстояние до пересечения $A_i \cap A_j$. Функция $\partial^v f_{ij}$ – $(r-v)$ -плоская на $A_i \cap A_j$, и по лемме об оценке плоской функции 6.2,

$$|\partial^v f_{ij}| \leq \rho_{ij}^{r-v} \sigma(\rho_{ij}).$$

В каждой точке функция ρ_{\max} мажорирует по крайней мере какие-то две из трех функций $\rho_{12}, \rho_{23}, \rho_{13}$ (дело в том, что ввиду цикличности $\rho_i = \min(\rho_{ij}, \rho_{ik})$). Отсюда, с учетом равенства $f_{ij} = f_{ik} + f_{kj}$, уже нетрудно получить требуемую оценку.

4.11.

Обоснуем непрерывность и нулевые производные функций \bar{D}^v в точках из A_0 . Согласно 4.7, функция \bar{D}^v есть сумма слагаемых вида $\partial^\alpha \varphi_i \partial^{v-\alpha} f_{ij}$. Используя оценки 4.9, 4.10 для производных $\partial^\alpha \varphi_i$ и $\partial^{v-\alpha} f_{ij}$, получаем вблизи произвольной точки $a \in A_0$ оценку для всей функции \bar{D}^v ,

$$|\bar{D}^v| \leq \rho_{\max}^{r-v} \sigma(\rho_{\max}), \quad v = 1, \dots, r.$$

И поскольку расстояние до точки a , $\rho_a \geq \rho_{\max}$, то

$$|\bar{D}^v| \leq \rho_a^{r-v} \sigma(\rho_a).$$

Отсюда уже понятно, что функция \bar{D}^v имеет нулевой предел в точке a (и значит непрерывна в a), а при $v = 0, \dots, r-1$ имеет нулевые производные $\partial \bar{D}^v$ в точке a , что и требовалось.

4.12.

Остается проверить, что функция f имеет на множестве A струю, определенную парными касаниями f_i, f_j . Напомним, что множество A состоит из множества A_0 и трех множеств $(A_i \cap A_j) \setminus A_0$, и что производная $\partial^v f$ есть сумма

$$\partial^v f = D^v + \bar{D}^v.$$

На множестве A_0 величина \bar{D}^v равна 0, а значение D^v в каждой точке из A_0 есть выпуклая комбинация трех одинаковых значений $\partial^v f_i$, тем самым и $\partial^v f$ имеет это значение (что и нужно).

На множестве $(A_i \cap A_j) \setminus A_0$ аргументация несколько сложнее. Здесь

$$\varphi_i = \varphi_j = 1/2, \quad \varphi_k = 0,$$

так что значение D^v как раз равно общему значению производных от f_i, f_j . Нужно только показать, что $\bar{D}^v = 0$. Но на этом множестве, согласно 4.9, производные от φ_k нулевые, поэтому производные от φ_i, φ_j противоположны по знаку, а поскольку производные от f_i, f_j здесь совпадают, то в итоге каждая сумма

$$\sum \partial^\alpha \varphi_i \partial^{v-\alpha} f_i$$

равна 0. Тем самым и \bar{D}^v равно 0, что и требовалось.

Этим завершается обзор доказательства теоремы о цикле.

5. Условия регулярности

Здесь формулируются некоторые простые условия расположения конечного набора замкнутых множеств, гарантирующие существование схемы.

5.1. Перекрытость и разреженность

Для произвольных конечных наборов множеств введем два дуальных понятия.

Перекрытость набора множеств A_1, \dots, A_k означает, что любые две точки, лежащие в общем объединении $A_1 \cup \dots \cup A_k$, лежат в каком-то A_i .

Разреженность набора множеств T_1, \dots, T_k означает, что любые две точки, лежащие вне общего пересечения $T_1 \cap \dots \cap T_k$, лежат вне какого-то T_i .

Например, для любого набора множеств B_1, \dots, B_k семейство всех объединений $B_i \cup B_j$ очевидно перекрыто, а семейство всех пересечений $B_i \cap B_j$ разрежено. (Понятно также, что свойства перекрытости и разреженности меняются местами при переходе к дополнениям.)

5.2. Связь с цикличностью

Для троек множеств (ни одно из которых не лежит целиком в другом) введенные два понятия тесно связаны с цикличностью и коцикличностью (см. 4.1). Именно, перекрытость тройки A_1, A_2, A_3 равносильна ее цикличности, а разреженность тройки T_1, T_2, T_3 равносильна ее коцикличности.

(Проверить эти факты совсем просто. Покажем, например, что разреженная тройка T_1, T_2, T_3 коциклична. Пусть, напротив, точка $a \in T_i \cap T_j$ не лежит в T_k . Возьмем точку $b \in T_k \setminus T_i$. Тогда пара a, b лежит вне пересечения $T_1 \cap T_2 \cap T_3$ и в то же время задевает все три множества, что противоречит исходной разреженности.)

5.3. Наборы множеств и наборы идеалов

Пусть $A_1, \dots, A_k \subset V$ – набор замкнутых подмножеств в открытом множестве $V \subset \mathbb{R}^n$, и пусть $\mathcal{J}_{A_1}, \dots, \mathcal{J}_{A_k}$ – соответствующий набор идеалов в алгебре $\mathcal{A} = C_V^s$.

Утверждение. Набор множеств A_1, \dots, A_k перекрыт, если и только если набор идеалов $\mathcal{J}_{A_1}, \dots, \mathcal{J}_{A_k}$ разрежен. (В частности циклам множеств отвечают коциклы идеалов, что уже отмечалось ранее.)

Доказательство. Пусть набор A_1, \dots, A_k перекрыт. Возьмем любые $f, g \in \mathcal{A}$, не лежащие в $\bigcap \mathcal{J}_{A_i} = \mathcal{J}_{\cup A_i}$ (равенство следует из 2.5). Тогда функция f не является плоской в какой-то точке $a \in A = \cup A_i$, а функция g не является плоской в какой-то точке $b \in A$. Но в силу перекрытости, точки a, b лежат в каком-то A_v , и значит f, g лежат вне \mathcal{J}_{A_v} . Разрежен-

ность доказана.

Пусть набор $\mathcal{J}_{A_1}, \dots, \mathcal{J}_{A_k}$ разрежен. И пусть набор A_1, \dots, A_k , вопреки утверждению, не перекрыт, т.е. какие-то 2 точки $a, b \in A$ не лежат (вместе) ни в каком A_i . Тогда множества A_ν , не содержащие a , и множества A_μ , не содержащие b , исчерпывают все A_i . Возьмем функцию

$$f \in \bigcap \mathcal{J}_{A_\nu} = \mathcal{J}_{\cup A_\nu},$$

и сделаем ее неплюской в точке a , оставляя плоской на $\cup A_\nu$. (Например, можно добавить к f гладкую «шапочку» малого диаметра с центром a .) Точно также возьмем функцию

$$g \in \bigcap \mathcal{J}_{A_\mu} = \mathcal{J}_{\cup A_\mu}$$

и сделаем ее неплюской в точке b . Тогда пара f, g лежит вне общего пересечения $\bigcap \mathcal{J}_{A_i}$ (равного $\mathcal{J}_{\cup A_i}$) и в то же время задевает любой идеал \mathcal{J}_{A_i} , что противоречит разреженности. ►

5.4.

Теорема. В произвольном классе C^s , всякий перекрытый набор замкнутых подмножеств A_1, \dots, A_k открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$ регулярен в V и обладает схемой

$$\varphi_1, \dots, \varphi_k : V \rightarrow [0, 1], \quad \sum \varphi_i = 1.$$

Другими словами, всякий разреженный набор идеалов $\mathcal{J}_{A_1}, \dots, \mathcal{J}_{A_k}$ алгебры $\mathcal{A} = C_V^s$ корегулярен и обладает схемой.

5.5. Локализация

Учитывая, что регулярность и наличие схемы – свойства локальные (см. 3.7), понятно, что условие перекрытости в теореме можно на самом деле заменить на более слабое условие локальной перекрытости, когда у каждой точки a из объединения $A_1 \cup \dots \cup A_k$ есть окрестность V_a , в которой набор A_1, \dots, A_k перекрыт.

Например, для любого семейства замкнутых подмножеств $B_1, \dots, B_k \subset V$ открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$ семейство всех объединений $B_i \cup B_j$ с непустым пересечением $B_i \cap B_j$ локально перекрыто. (Нужная окрестность V_a – это, например, дополнение в V к тем множествам B_i , в которых не лежит a .) Таким образом, такое семейство регулярно и обладает схемой.

В терминах идеалов это утверждение звучит так.

Для любого семейства идеалов $\mathcal{J}_{B_1}, \dots, \mathcal{J}_{B_k}$ алгебры $\mathcal{A} = C_V^s$ семейство всех пересечений $\mathcal{J}_{B_i} \cap \mathcal{J}_{B_j}$ с условием $\mathcal{J}_{B_i} + \mathcal{J}_{B_j} \neq \mathcal{A}$ корегулярно и обладает схемой.

Здесь условие $\mathcal{J}_{B_i} + \mathcal{J}_{B_j} \neq \mathcal{A}$ означает, что из всех попарных пересечений мы отбрасываем взаимно простые пары идеалов (что отвечает отбрасыванию дизъюнктивных пар множеств B_i, B_j). Без такого условия (т.е. если брать **все** пары) утверждение разумеется тоже верно, но это уже более грубый факт, не использующий возможность локализации.

Пример. Рассмотрим четыре сферы (окружности) $C_1, C_2, C_3, C_4 \subset \mathbb{R}^2$ с радиусами 2, 1, 1, 1 и центрами (0, 0), (1, 0), (3, 0), (5, 0). Сферы C_1, C_2, C_3 имеют общую точку касания (2, 0). Сферы C_3, C_4 имеют точку касания (4, 0). Других общих точек нет. Поэтому четверка объединений

$$C_1 \cup C_2, C_1 \cup C_3, C_2 \cup C_3, C_3 \cup C_4$$

локально перекрыта и значит регулярна.

5.6. Идея доказательства теоремы

Идея состоит в том, чтобы свести ситуацию к случаю трех множеств. Для трех множеств теорема верна, потому что она превращается в теорему о цикле 4.3 (перекрытая тройка множеств есть цикл). Общий случай сводится к этому с помощью так называемых циклических семейств множеств.

Двухиндексное семейство множеств A_{ij} , $i, j = 1, \dots, m$ (где индексы i, j перестановочны и различны), назовем циклическим, если каждая тройка A_{ij}, A_{jk}, A_{ik} есть цикл. (Например, для любых множеств B_1, \dots, B_k их попарные объединения $A_{ij} = B_i \cup B_j$ образуют циклическое семейство).

В произвольном классе C^s , всякое циклическое семейство замкнутых подмножеств A_{ij} ($i, j = 1, \dots, m$) открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$, регулярно в V и обладает схемой

$$\varphi_{ij} : V \rightarrow [0,1], \quad \sum \varphi_{ij} = 1 \quad (i > j).$$

(При $m = 3$ это утверждение есть теорема о цикле, а далее довольно просто проводится индукция по $m = 3, 4, 5, \dots$).

Во всякое перекрытое семейство A_1, \dots, A_k можно вписать цикличное семейство A_{ij} ($i, j = 1, \dots, m$) с тем же объединением. (Нужно рассмотреть множества точек, содержащихся ровно в одном, двух, и т.д. заданных множествах A_i . Попарные объединения таких множеств и дадут искомые A_{ij}).

В двух последних утверждениях уже содержится доказательство теоремы. В самом деле, вписанные множества A_{ij} можно считать замкнутыми (взяв, если надо, замыкания; цикличность от этого не нарушится). Далее, каждому A_{ij} надо поставить в соответствие какое-то $A_v \supset A_{ij}$. После этого, в качестве искомого φ_v можно взять сумму всех φ_{ij} , которым в указанном смысле соответствует данное φ_v .

5.7. Попарная регулярность

Утверждение. В произвольном классе C^s любое попарно регулярное семейство замкнутых подмножеств $A_1, \dots, A_k \subset V$ открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$ регулярно. Более того, если каждая пара A_i, A_j обладает C^s -схемой

$$\alpha_{ij}, \beta_{ij} : V \rightarrow [0,1], \quad \alpha_{ij} + \beta_{ij} = 1,$$

то и все семейство A_1, \dots, A_k обладает C^s -схемой

$$\varphi_1, \dots, \varphi_k : V \rightarrow [0,1], \quad \sum \varphi_i = 1.$$

Доказательство. Пусть F_A – отображение, определенное на множестве $A = A_1 \cup \dots \cup A_k$ и продолжимое с каждого A_i до s -струи на V . Тогда, ввиду попарной регулярности, F_A продолжимо и с каждого множества $A_{ij} = A_i \cup A_j$, а значит (ввиду перекрытости семейства множеств A_{ij}) и со всего множества A . Таким образом, семейство A_1, \dots, A_k регулярно. Далее, используя схемы для пар A_i, A_j и схему для множеств A_{ij} (она существует ввиду перекрытости), получаем связь между продолжениями

$$f = \sum \varphi_{ij} f_{ij} = \sum \varphi_{ij} (\alpha_{ij} f_i + \beta_{ij} f_j).$$

А отсюда, группируя коэффициенты при f_1, \dots, f_k , получаем схему $\varphi_1, \dots, \varphi_k$ для A_1, \dots, A_k . Ее сумма

$$\sum \varphi_i = \sum \varphi_{ij} (\alpha_{ij} + \beta_{ij}) = \sum \varphi_{ij} = 1,$$

как и требуется. ►

5.8.

Обратное к утверждению 5.7 неверно; из регулярности семейства вообще говоря не следует попарная регулярность.

Пример. Укажем регулярную тройку, в которой есть нерегулярная пара. Рассмотрим множества $A_1, A_2, A_3 \subset \mathbb{R}^2$, где A_1 – левая полуось абсцисс (включая начало), A_2 – правая полуось абсцисс (включая начало), A_3 – правая половина параболы $y = x^2$ (включая начало). Возьмем попарные объединения этих множеств

$$A_{12} = A_1 \cup A_2, \quad A_{13} = A_1 \cup A_3, \quad A_{23} = A_2 \cup A_3.$$

Тройка A_{12}, A_{13}, A_{23} очевидно регулярна (это цикл). В то же время, пара A_{12}, A_{13} – C^1 –нерегулярна (в любой окрестности начала). В самом деле, возьмем C^1 –функции

$$f_{12}, f_{13} : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$$

$$f_{12}(x, y) = \begin{cases} x^2, & x \geq 0 \\ 0, & x < 0 \end{cases}, \quad f_{13}(x, y) \equiv 0,$$

1–касающиеся на пересечении $A_{12} \cap A_{13}$. Ни в какой окрестности U начала координат не существует C^1 –функции $f : U \rightarrow \mathbb{R}$, 1–касающейся функции f_{12} на A_{12} и функции f_{13} на A_{13} . Дело в том, что такая функция f должна быть 1–плоской на A_{13} и равной x^2 на $A_{12} \setminus A_{13}$. Невозможность существования такой функции следует из леммы 6.2 об оценке плоской функции (см. аналогичный пример 3.9).

6. Приложение. Плоские функции и дифференцирования

Здесь формулируются две леммы о свойствах плоских функций, а также объясняются некоторые вспомогательные конструкции, связанные с дифференцированием. (Мы по-прежнему пользуемся сокращенными обозначениями для частных производных $\partial^m f \equiv \partial_{i_1 \dots i_m} f$, $\partial f \equiv \partial_i f$.)

6.1.

Лемма (о плоской функции заданного роста). Для любого замкнутого подмножества $A \subset K$ открытого куба $K \subset \mathbb{R}^n$ и любого $r \geq 1$ найдутся числа $C, C' > 0$ (зависящие только от n и r) и C^r -функция $\theta: K \rightarrow \mathbb{R}$, r -плоская на A и > 0 вне A , такие что поточечно в K выполнено

$$\theta \geq C\rho^{r+1}, \quad |\partial^v \theta| \leq C' \rho^{r+1-v}, \quad v = 0, \dots, r,$$

где ρ – расстояние до A .

Это непростой факт. Идея обоснования следующая. Искомая функция θ строится в виде суммы ряда $\sum \Theta_i$ из гладких «шапок» $\Theta_i: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$. Носители $\text{supp } \Theta_i$ этих шапок покрывают дополнение $K \setminus A$ (не задевая A). Это покрытие берется локально конечным (что позволяет суммировать ряд) и конечнократным. Параметры шапок (диаметр, высота, «крутизна») выбираются в зависимости от расстояния от носителя до A таким образом, чтобы в итоге обеспечить требуемый характер роста функции θ .

6.2.

Лемма (об оценке плоской функции). Пусть $A \subset \mathbb{R}^n$ – любое множество, $U \subset \mathbb{R}^n$ – окрестность точки $a \in A$, $f: U \rightarrow \mathbb{R}$ – C^r -функция, r -плоская на $A \cap U$. Тогда в некотором шаре Ω с центром a функция f удовлетворяет оценке (поточечно в Ω)

$$|f| \leq \rho^r \sigma(\rho),$$

где ρ – расстояние до A , а $\sigma: [0, \infty) \rightarrow [0, \infty)$ – непрерывная монотонная функция, равная 0 в 0.

В основе доказательства леммы – известная оценка 1–го тейлоровского остатка гладкой функции на выпуклом компакте через модуль непрерывности σ ее производной. (Норма остатка не превосходит $|\Delta|\sigma(|\Delta|)$, где Δ – приращение аргумента.) Мы применяем сначала эту оценку, беря в качестве функции предпоследнюю производную $\partial^{r-1}f$. А затем, итерируя (понижая порядок) и применяя на каждом шаге теорему о среднем, приходим в итоге к оценке самой функции f .

6.3. Дифференцирование выпуклых комбинаций

Пусть функции

$$f, f_1, \dots, f_k : U \rightarrow \mathbb{R}, \quad \varphi_1, \dots, \varphi_k : U \rightarrow \mathbb{R}$$

в открытом множестве $U \subset \mathbb{R}^n$ таковы, что

$$f = \sum \varphi_i f_i, \quad \varphi_i \geq 0, \quad \sum \varphi_i = 1.$$

Тогда, если в точке $a \in U$ функции f_1, \dots, f_k непрерывны и равны b , то в точке a и функция f непрерывна и равна b . Если, сверх того, какая–то производная $\partial f_i(a)$ для всех функций f_1, \dots, f_k существует и равна d , то и производная $\partial f(a)$ существует и равна d .

(Все следует из ключевого замечания: предел функции со значениями в выпуклой оболочке значений f_i равен общему пределу f_i .)

6.4. Дифференцирование произведений

Пусть $f, g : U \rightarrow \mathbb{R}$ – C^m –функции в открытом множестве $U \subset \mathbb{R}^n$. Тогда производная

$$\partial^m (fg) = f \partial^m g + \dots,$$

где далее все слагаемые имеют вид $\partial^\alpha f \partial^{m-\alpha} g$, $\alpha \geq 1$.

(Это немедленно проверяется индукцией по m .)

6.5. Гладкие выпуклые комбинации

Пусть C^m -функции

$$f, f_1, \dots, f_k : U \rightarrow \mathbb{R}, \quad \varphi_1, \dots, \varphi_k : U \rightarrow \mathbb{R},$$

в открытом множестве $U \subset \mathbb{R}^n$ таковы, что

$$f = \sum \varphi_i f_i, \quad \varphi_i \geq 0, \quad \sum \varphi_i = 1.$$

Тогда (в силу 6.4) производная

$$\partial^m f = \sum \varphi_i \partial^m f_i + \dots,$$

где далее все слагаемые имеют вид

$$\sum \partial^\alpha \varphi_i \partial^{m-\alpha} f_i, \quad \alpha \geq 1.$$

Как следствие, в каждой точке $a \in U$, в которой все функции f_1, \dots, f_k m -касаются, функция f также их m -касается (поскольку $\sum \partial^\alpha \varphi_i = 0$).

6.6. Дифференцирование дробей

Утверждение. Пусть $f, g : U \rightarrow \mathbb{R} - C^m$ — функции в открытом множестве $U \subset \mathbb{R}^n$ (причем всюду $g \neq 0$). Тогда производная $\partial^m \left(\frac{f}{g} \right)$ равна сумме, все слагаемые в которой имеют вид

$$\pm \frac{\partial^{v_0} f}{g} \frac{\partial^{v_1} g}{g} \frac{\partial^{v_2} g}{g} \dots, \quad \sum v_i = m, \quad v_i \geq 0.$$

Доказательство. Индукция по m . При $m = 1$ это очевидно:

$$\partial \left(\frac{f}{g} \right) = \frac{\partial f}{g} - \frac{f \partial g}{g^2}.$$

Пусть $m > 1$, и для $m - 1$ утверждение верно. Тогда производная

$$\partial^m \left(\frac{f}{g} \right) = \partial \left(\partial^{m-1} \frac{f}{g} \right)$$

представима слагаемыми

$$\pm \partial \left(\frac{\partial^{v_0} f}{g} \frac{\partial^{v_1} g}{g} \dots \right), \quad \sum v_i = m - 1.$$

Но производная произведения

$$\partial (F_1 F_2 \dots F_l) = \partial F_1 F_2 \dots F_l + F_1 \partial F_2 \dots F_l + \dots + F_1 F_2 \dots \partial F_l,$$

а производные сомножителей имеют вид

$$\begin{aligned} \partial \left(\frac{\partial^{v_0} f}{g} \right) &= \frac{\partial^{v_0+1} f}{g} - \frac{\partial^{v_0} f}{g} \frac{\partial g}{g}, \\ \partial \left(\frac{\partial^{v_i} g}{g} \right) &= \frac{\partial^{v_i+1} g}{g} - \frac{\partial^{v_i} g}{g} \frac{\partial g}{g} \end{aligned}$$

Отсюда уже видно, что в итоге получится сумма слагаемых нужного типа. ►

6.7. Разбиения единицы

Пусть $(V_e)_{e \in E}$ – покрытие открытого множества $V \subset \mathbb{R}^n$ его открытыми подмножествами $V_e \subset V$. Известно, что тогда существует (для любого m) C^m -разбиение единицы $(\alpha_e)_{e \in E}$, почленно подчиненное этому покрытию. (Это означает, что функции $\alpha_e : V \rightarrow [0, 1]$ принадлежат классу C^m , семейство их носителей $(\text{supp } \alpha_e)_{e \in E}$ локально конечно в V , причем $\text{supp } \alpha_e \subset V_e$ и $\sum \alpha_e = 1$.) Разбиение единицы $(\alpha_e)_{e \in E}$ позволяет «склеить» из локальных функций, определенных в множествах V_e , глобальную функцию, определенную на всем V . Важное свойство такой глобальной функции состоит в том, что она участвует во всех общих касаниях локальных функций:

Утверждение. Для любых C^m – функций

$$f^e : V_e \rightarrow \mathbb{R}, \quad e \in E,$$

функция

$$f = \sum_e \alpha_e f^e : V \rightarrow \mathbb{R}$$

принадлежит классу C^m , причем в каждой точке $a \in V$, в которой все определенные в этой точке функции f^e m – касаются, функция f также их m – касается.

Доказательство. Из локальной конечности семейства $(\text{supp } \alpha_e)_{e \in E}$ понятно, что точку a задевает лишь конечное число носителей, скажем с номерами $e = 1, \dots, k$, причем некоторая окрестность U точки a не задевает никаких других носителей, а уменьшив U , можно также считать, что $U \subset V_1 \cap \dots \cap V_k$. Но тогда в окрестности U выполнено

$$f = \alpha_1 f^1 + \dots + \alpha_k f^k,$$

откуда очевидно, что функция f принадлежит классу C^m , а факт касания следует из 6.5. ►

Литература

1. Рабовер В.И. Продолжение струй и приводимость семейств гладких функций. Фундаментальная и прикладная математика. 2001. Т.7. №2.
2. Whitney H. Analytic extensions of differentiable functions defined in closed sets. Trans. Amer. Math. Soc. 1934. V.36. P.63–89.
3. Lojasiewicz S. Sur le probleme de la division. Studia Math. 1959. V.8. P.87–136. Malgrange B. Ideals of differentiable functions. Oxford University Press. 1966.
4. Шварц Л. Анализ. М. 1972.
5. Ленг С. Алгебра. М. 1968.