

Вводная лекция

Рассмотрим однородное линейное дифференциальное уравнение

$$x^{100}\partial_x^{50}f + (x^{51} - 14)\partial_x f + (x^7 + 1)f,$$

т.е. записываемое в виде $Df = 0$, где $D \in \mathbb{C}[x, \partial_x]$ (дифференциальные операторы одной переменной с полиномиальными коэффициентами). Легко видеть, что если $Df = 0$, то $(xD)f = 0, (\partial_x D)f = 0$; выражения вида $D'D$ (в частности, $xD, \partial_x D$), где $D' \in \mathbb{C}[x, \partial_x]$, называются *дифференциальными следствиями* оператора D . По определению, все дифференциальные следствия D образуют левый идеал в $\mathbb{C}[x, \partial_x]$; мы обозначим его $I(D)$. Если $Df = 0$, то $D'f = 0$ для любого $D' \in I(D)$.

Замечание 1. Идеалы вида $I(D)$ называются *главными*. Не все идеалы $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ главные, но всякий идеал порождён не более, чем двумя элементами.

Пусть A — некоторая алгебра, V — векторное пространство, а $\rho : A \rightarrow \text{End}(V)$ — гомоморфизм алгебр. Пара (ρ, V) называется A -модулем. Если I — левый идеал в A , то A, I и A/I есть A -модули. Мы будем называть $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ -модули D -модулями.

Приведём четыре примера D -модулей:

$$\begin{aligned} (1) \quad & \mathbb{C}[x] \cong \mathbb{C}[x, \partial_x]/I(\partial_x); \quad (2) \quad \mathbb{C}[x]e^x \cong \mathbb{C}[x, \partial_x]/I(\partial_x - 1); \\ (3) \quad & \delta_0(x) \cong \mathbb{C}[x, \frac{1}{x}]/\mathbb{C}[x]; \cong \mathbb{C}[x, \partial_x]/I(x) \quad (4) \quad \mathbb{C}[x, \frac{1}{x}]\sqrt{x} \cong \mathbb{C}[x, \partial_x]/I(x\partial_x - \frac{1}{2}). \end{aligned}$$

Отметим, что векторное пространство $\mathbb{C}[x]\sqrt{x}$ не является D -модулем в естественном смысле.

Мы хотим убедить читателя в том, что решение дифференциальных уравнений — это изучение D -модулей и естественных функторов для них. Пусть D — дифференциальный оператор, а $Df = 0$ — соответствующее ему дифференциальное уравнение. Пусть $\text{Func}(\mathbb{C})$ — замкнутое относительно взятия производной пространство функций. Тогда всякому решению $f \in \text{Func}$ соответствует гомоморфизм

$$\phi : \mathbb{C}[x, \partial_x] \rightarrow \text{Func} (D \rightarrow Df).$$

По определению $I(D)$ лежит в его ядре, и, следовательно, f задаёт гомоморфизм

$$\phi_* : \mathbb{C}[x, \partial_x]/I(D) \rightarrow \text{Func} (D \rightarrow Df).$$

Обратно, всякий гомоморфизм D -модулей $\phi : \mathbb{C}[x, \partial_x] \rightarrow \text{Func}$ задаёт решение уравнения $Df = 0$ как образ 1. Таким образом, решить уравнение $Df = 0$ это всё равно что описать пространство

$$\text{Hom}_{\mathbb{C}[x, \partial_x]}(M, \text{Func})$$

для некоторого D -модуля M (более подробно и развернуто мотивация к изучению именно D -модулей представлена в книжке [KS]).

Упражнение 1. Опишите $\text{Hom}_{\mathbb{C}[x, \partial_x]}(M, \text{Func})$ для модулей (1), (2), (3), (4), где Func — голоморфные функции на \mathbb{C} .

Для любого "содержательного" D -модуля и разумного пространства функций

$$\dim \text{Hom}_{\mathbb{C}[x, \partial_x]}(M, \text{Func}) < \infty.$$

Теперь можно огласить основную цель данного курса: описать все "содержательные" D -модули, сопоставив каждому из них "каноническое" решение, в специально подобранном пространстве функций.

Перейдём к алгебраическим конструкциям, помогающим при работе с D -модулями. Алгебра $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ обладает фильтрацией Бернштейна

$$B_n := \langle x^i \partial_x^j \rangle_{i+j \leq n} (n \geq 0).$$

Легко видеть, что $B_i B_j \subset B_{i+j}$ для любых i, j . Присоединённая градуированная алгебра

$$\bigoplus_{i \geq 0} B_i / B_{i-1} (B_{-1} = \{0\})$$

есть свободная коммутативная градуированная алгебра $\mathbb{C}[\bar{x}, \bar{\partial}_x]$, где степени образующих равны 1. Пусть M — конечнопорождённый $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ -модуль с порождающим пространством M_0 . Определим

$M_i := B_i M_0$. Тогда присоединённый градуированный модуль $\text{gr}M := \oplus_{i \geq 0} M_i / M_{i-1}$ является конечно порождённым градуированным $\mathbb{C}[\bar{x}, \bar{\partial}_x]$ -модулём.

Как известно, конечно порождённые модули коммутативных алгебр эквивалентны пучкам на спектре этих алгебр (спектр $\mathbb{C}[\bar{x}, \bar{\partial}_x]$ есть \mathbb{C}^2). Пучки с плотным носителем являются, после ограничения на открытое подмножество, сечениями алгебраических расслоений.

Таким образом, модулю $\text{gr}M$ можно сопоставить подмногообразие $\text{SSupp}^B M \subset \mathbb{C}^2$. По определению оно совпадает с множеством общих нулей аннулятора $\text{gr}M$ в \mathbb{C}^2 .

Упражнение 2. Многообразие $\text{SSupp}^B M$ инвариантно относительно умножения на константы и не зависит от выбора порождающего пространства M_0 .

Упражнение 3. Найдите $\text{SSupp}^B M$ для модулей (1), (2), (3), (4).

Так как $\text{SSupp}^B M$ сохраняется умножениями на константы и алгебраично, оно есть или точка 0, или объединение нескольких прямых, проходящих через 0, или вся плоскость. В первом случае

$$\dim \text{SSupp}^B M = 0.$$

Теорема 2. Пусть M — ненулевой конечнопорождённый \mathcal{D} -модуль. Тогда $\dim \text{SSupp}^B M > 0$.

Доказательство. Если $\dim \text{SSupp}^B M = 0$, то $\dim M < \infty$. Тогда ядро

$$\rho : \mathbb{C}[x, \partial_x] \rightarrow \text{End}(M)$$

имеет конечную коразмерность. В частности, $\text{Ker} \rho$ — двусторонний идеал в $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ конечной коразмерности.

Пусть D — произвольный ненулевой элемент $\mathbb{C}[x, \partial_x]$. Действуя на него

$$[x, \cdot] : D' \rightarrow xD' - D'x \text{ и } [\partial_x, \cdot] : D' \rightarrow \partial_x D' - D' \partial_x$$

мы всегда можем получить 1. Таким образом, двусторонний идеал, содержащий D , содержит 1. Следовательно, $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ не имеет собственных идеалов и, в частности, идеалов конечной коразмерности. \square

Определение 3. \mathcal{D} -модуль M называется *голономным*, если $\dim \text{SSupp}^B M$ минимально, т.е. равно 1.

Упражнение 4. Покажите, что $\text{SSupp}^B M$ может совпадать с любой прямой проходящей через 0.

Алгебра $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ обладает также фильтрацией

$$\mathcal{D}^{\leq n} := \langle x^i \partial_x^j \rangle_{j \leq n}$$

по степеням дифференциальных операторов. Ей соответствует своя присоединённая градуированная алгебра $\mathbb{C}[x, \partial_x]$, которая также совпадает с $\mathbb{C}[\bar{x}, \bar{\partial}_x]$, но степени образующих другие: 0 у x и 1 у ∂_x . Всякому конечнопорождённому \mathcal{D} -модулю соответствует свой носитель $\text{SSupp}^D M \subset \mathbb{C}^2$ относительно этой фильтрации. По определению $\text{SSupp}^D M$ сохраняется умножением на константу второй переменной. Как следствие $\text{SSupp}^D M$ *почти никогда* не совпадает с $\text{SSupp}^B M$. Впрочем...

Упражнение 5. Посчитайте SSupp^D для модулей (1), (2), (3), (4).

Упражнение 6. Укажите \mathcal{D} -модуль, для которого SSupp^D не совпадает с $\text{SSupp}^B M$.

Автоморфизмы \mathbb{C}^2 порождают безумную группу автоморфизмов алгебры $\mathbb{C}[x, \partial_x]$, что приводит к безумному числу неэквивалентных фильтраций на алгебре $\mathbb{C}[x, \partial_x]$, а каждая такая фильтрация порождает своё ассоциированное многообразие. Это большое (и, на текущий момент, плохо проанализированное) множество инвариантов, должно полностью описывать \mathcal{D} -модуль. В данном курсе будет изложена классификация \mathcal{D} -модулей относительно *одной* фильтрации $\{\mathcal{D}^{\leq n}\}_{n \in \mathbb{Z}_{\geq 0}}$.

Алгебра $\mathbb{C}[x, \partial_x]$ обладает автоморфизмом

$$\text{Fou}: x \rightarrow i\partial_x, \quad \partial_x \rightarrow ix.$$

Всякий \mathcal{D} -модуль $\rho : \mathbb{C}[x, \partial_x] \rightarrow \text{End}(M)$ можно, "подкрутить" с помощью автоморфизма:

$$\text{Fou} \rho(D) = \rho(\text{Fou}(D)).$$

Это преобразование на модулях родственно преобразованию Фурье на функциях.

Упражнение 7. Опишите модули $\text{Fou}(M)$, если M совпадает с (1), (2), (3), (4).

Упражнение 8. Объясните как связаны $\text{SSupp}^B M$ и $\text{SSupp}^B \text{Fou}M$.

Имеется конструкция принадлежащая М. Концевичу и А. Канель-Белову [KB], позволяющая сопоставить модулю достаточно случайную кривую в \mathbb{C}^2 , несвязанная с какой-либо фильтрацией, и, как мне верится, дающая наиболее правильное определение носителя \mathcal{D} -модуля, из которого все носители, связанные с фильтрациями, должны тривиально считаться.

Конструкция сопоставляет дифференциальному оператору $D \in \mathbb{Q}[x, \partial_x]$ многочлен $f_D \in \mathbb{Q}[\bar{x}, \bar{\partial}_x]$. При этом $\text{Supp}^{KB}(\mathbb{Q}[x, \partial_x]/\mathcal{I}(D))$ совпадает с множеством нулей f_D .

Всякому простому числу p (взаимно простому со всеми знаменателями D) можно сопоставить редукцию $D_p \in \mathbb{Z}_p[x, \partial_x]$ по модулю p . Центр кольца $\mathbb{Z}_p[x, \partial_x]$ совпадает с $\mathbb{Z}_p[x^p, \partial_x^p]$. Пусть \bar{x} и $\bar{\partial}_x$ — новые формальные переменные. Отобразим $\mathbb{Z}_p[x^p, \partial_x^p]$ в $\mathbb{Z}_p[\bar{x}, \frac{1}{\bar{x}}, \bar{\partial}_x, \frac{1}{\bar{\partial}_x}]$ по правилу

$$x^p \rightarrow \bar{x}^p, \partial_x^p \rightarrow \bar{\partial}_x^p.$$

Таким образом, имеем вложение

$$\mathbb{Z}_p[x, \partial_x] \rightarrow \mathbb{Z}_p[x, \partial_x] \otimes_{\mathbb{Z}_p[x^p, \partial_x^p]} \mathbb{Z}_p[\bar{x}, \frac{1}{\bar{x}}, \bar{\partial}_x, \frac{1}{\bar{\partial}_x}].$$

Так как

$$\mathbb{Z}_p[x, \partial_x] \otimes_{\mathbb{Z}_p[x^p, \partial_x^p]} \mathbb{Z}_p[\bar{x}, \frac{1}{\bar{x}}, \bar{\partial}_x, \frac{1}{\bar{\partial}_x}] \cong \text{Mat}_{p \times p}(\mathbb{Z}_p[\bar{x}, \frac{1}{\bar{x}}, \bar{\partial}_x, \frac{1}{\bar{\partial}_x}]),$$

для всякого $f \in \mathbb{Z}_p[x, \partial_x]$ задан определитель $\det f \in \mathbb{Z}_p[\bar{x}, \frac{1}{\bar{x}}, \bar{\partial}_x, \frac{1}{\bar{\partial}_x}]$. Итак, $\det D_p \in \mathbb{Z}_p[\bar{x}, \frac{1}{\bar{x}}, \bar{\partial}_x, \frac{1}{\bar{\partial}_x}]$. На самом деле $\det D_p \in \mathbb{Z}[x^p, \partial_x^p]$ [KB], и, следовательно, $\sqrt[p]{\det D_p} \in \mathbb{Z}[\bar{x}, \bar{\partial}_x]$.

Теорема 4 ([KB]). Существует и единственная функция $f_D \in \mathbb{Q}[\bar{x}, \bar{\partial}_x]$ такая, что $f_D = \sqrt[p]{\det D_p} \pmod{p}$ для большого числа простых p .

Отметим, что из определения $f_{D_1 D_2} = f_{D_1} f_{D_2}$ и что отображение $D \rightarrow f_D$ алгебраично.

Пользуясь случаем, хочу порекомендовать книгу Хангерфорда как источник общеалгебраических теорем и конструкций, книгу Кутиньо как хорошее введение в \mathcal{D} -модули, lib.homelinux.org с IE как источник литературы.

Список литературы

[KS] М. Касивара, П. Шапира, Пучки на многообразиях.

[KB] М. Концевич, А. Канель-Белов, arxiv: 0512171, см. также arXiv:1010.2908.

[H] Т. Hungerford, Algebra.

[Cou] S. Coutinho, A primer of algebraic \mathcal{D} -modules.