

О матричных уравнениях Пенлеве-2

В.Э. Адлер, В.В. Соколов

ИТФ им. Л.Д. Ландау

2 марта 2021 · Уфа

Общегородской семинар им. А.М. Ильина по дифференциальным
уравнениям математической физики

План доклада

Скалярное уравнение:

$$y'' = 2y^3 + zy + \alpha.$$

P_2

Если

$$y \in \text{Mat}_n, \quad \alpha = \alpha 1,$$

где 1 — единичная матрица, то P_2 по прежнему проходит тест Ковалевской–Пенлеве [[Balandin & Sokolov 1998](#)] (это первая работа о матричных уравнениях Пенлеве).

Что нового [Adler & Sokolov 2020, arXiv 2012.05639, принято в ТМФ]

- Классификация более общего семейства уравнений по тесту КП
- Три матричных аналога P_2
- Редукции из матричных уравнений мКдФ и НУШ
- Изомонодромные пары Лакса

Рассмотрим такие возможные обобщения P_2 :

$$y'' = \kappa[y, y'] + 2y^3 + zy + b_1y + yb_2 + a, \quad a, b_1, b_2 \in \text{Mat}_n, \quad \kappa \in \mathbb{C}. \quad (1)$$

Замечание: коэффициенты b_1, b_2 определены с точностью до замены

$$b_i \rightarrow b_i + \beta_i, \quad z \rightarrow z - \beta_1 - \beta_2, \quad \beta_i \in \mathbb{C}.$$



Здесь и далее скаляр β в сумме с матрицей означает $\beta 1$.

Классификационная теорема

С точностью до замены b_i , все случаи, когда (1) проходит тест КП, исчерпываются следующими:

$$y'' = 2y^3 + zy + by + yb + \alpha, \quad \alpha \in \mathbb{C}, \quad b \in \text{Mat}_n, \quad P_2^0$$

$$y'' = \pm[y, y'] + 2y^3 + zy + a, \quad a \in \text{Mat}_n, \quad P_2^1$$

$$y'' = \pm 2[y, y'] + 2y^3 + zy + by + yb + a, \quad a, b \in \text{Mat}_n, \quad [b, a] = \pm 2b. \quad P_2^2$$

Уравнение P_2^0 (содержащее и случай Баландина–Соколова) появилось в [Retakh & Rubtsov 2010]. Другие два новые.

Тест Ковалевской–Пенлеве в скалярном случае

Для скалярного уравнения $y'' = 2y^3 + zy + \alpha$ всё просто. Ищем решение в виде формального ряда Лорана. Легко показать, что разложение должно начинаться с $(z - z_0)^{-1}$:

$$y = \frac{p}{z - z_0} + c_0 + c_1(z - z_0) + \dots, \quad p, z_0, c_j \in \mathbb{C}.$$

При $(z - z_0)^{-3}$ имеем $p^2 = 1$, а дальше идут такие соотношения:

$$(z - z_0)^{-2} : \quad 6c_0 = 0$$

$$(z - z_0)^{-1} : \quad 6c_1 = -pz_0$$

$$(z - z_0)^0 : \quad (6 - 2)c_2 = -p - \alpha$$

$$(z - z_0)^1 : \quad (6 - 6)c_3 = c_1(6pc_1 + z_0) \quad \Leftrightarrow \quad 0 = 0 \quad \text{«резонанс»}$$

$$(z - z_0)^2 : \quad (6 - 12)c_4 = \dots$$

$$(z - z_0)^3 : \quad (6 - 20)c_5 = \dots$$

Это даёт ряд с двумя произвольными постоянными z_0 и c_3 , как и нужно для общего решения уравнения второго порядка.

Замечание

На самом деле, построенный ряд Лорана не формальный — его радиус сходимости > 0 . Но, чтобы доказать это, требуется более глубокое исследование, показывающее, что полюса не накапливаются и общее решение является мероморфной функцией. Тест КП даёт лишь необходимое условие для этого.

Общая схема теста в матричном случае

В неабелевом случае все усложняется. Мы по прежнему строим ряд

$$y = \frac{p}{z - z_0} + c_0 + c_1(z - z_0) + \cdots, \quad p, c_j \in \text{Mat}_n, \quad z_0 \in \mathbb{C}.$$

- Работать с коэффициентами, как с абстрактными элементами какой-то некоммутативной алгебры, не удаётся. Приходится использовать матричное представление.
- К счастью, рассматривать отдельные элементы матриц всё же не нужно — работаем на уровне блоков.
- В частности, резонансы возникают блоками и для подсчёта их числа нужно суммировать размеры блоков.
- Всего для матриц размера $n \times n$ требуется набрать $2n^2$ произвольных постоянных в ответе (одна из них z_0).
- Считается, что тест выполнен, если нашлось хотя бы одно семейство решений, зависящее от этого числа параметров. При этом, кроме него могут быть и семейства с меньшим числом параметров.

Определяющие уравнения для коэффициентов имеют вид

$$p^3 = p,$$

$$L_{\frac{j+1}{2}\kappa}(c_j) - \frac{1}{2}j(j-1)c_j = f_j(z_0, p, c_0, \dots, c_{j-1}), \quad j \geq 0, \quad (2)$$

где

$$L_\sigma(c) = p^2c + pcp + cp^2 + \sigma(pc - cp)$$

и правые части f_j — некоторые конкретные выражения.

- Уравнения (2) служат для рекуррентного определения c_j — при условии, что линейный оператор в левой части обратим.
- Если же при каком-то j этот оператор вырожден (резонанс), то
 - ▶ в ответе появляются произвольные постоянные в количестве, равном размерности ядра;
 - ▶ условие разрешимости дает некоторые ограничения на правую часть, из которых извлекаются условия на параметры b_1, b_2 и a .

Первый этап: предварительный подсчет размерностей

Приведем p к жордановой форме

$$p = \text{diag}(1_k, -1_m, 0_l), \quad l = n - k - m.$$

Естественно, для этого матрицы b_1 , b_2 и a в (1) нужно сопрягать, это мы учтем позже. Сейчас оцениваем возможное число параметров в коэффициентах c_j . Запишем их в блочном виде:

$$c = \begin{matrix} & \begin{matrix} k & m & l \end{matrix} \\ \begin{matrix} k \\ m \\ l \end{matrix} & \begin{pmatrix} c_{11} & c_{12} & c_{13} \\ c_{21} & c_{22} & c_{23} \\ c_{31} & c_{32} & c_{33} \end{pmatrix} \end{matrix} \Rightarrow$$

$$\begin{aligned} L_\sigma(c) &= p^2 c + p c p + c p^2 + \sigma(p c - c p) = \\ &= \begin{pmatrix} 3c_{11} & (1+2\sigma)c_{12} & (1+\sigma)c_{13} \\ (1-2\sigma)c_{21} & 3c_{22} & (1-\sigma)c_{23} \\ (1-\sigma)c_{31} & (1+\sigma)c_{32} & 0 \end{pmatrix}. \end{aligned}$$

То есть, блоки есть ни что иное, как собственные подпространства L_σ .

Лемма

Собственные числа оператора $L_\sigma : \text{Mat}_n \rightarrow \text{Mat}_n$ принадлежат множеству

$$\lambda_0 = 0, \quad \lambda_{\pm 1} = 1 \pm \sigma, \quad \lambda_{\pm 2} = 1 \pm 2\sigma, \quad \lambda_3 = 3.$$

Пространство Mat_n раскладывается в прямую сумму собственных подпространств

$$\text{Mat}_n = V_0 \oplus V_{-1} \oplus V_1 \oplus V_{-2} \oplus V_2 \oplus V_3, \quad L_\sigma V_i = \lambda_i V_i,$$

размерности которых равны

$$\begin{aligned} \dim V_0 &= (n - k - m)^2, & \dim V_{\pm 1} &= k(n - k) + m(n - m) - 2km, \\ \dim V_{\pm 2} &= km, & \dim V_3 &= k^2 + m^2. \end{aligned}$$

Отметим, что от σ зависят лишь собственные числа, но не сами подпространства. Если λ_i и λ_j совпадают (например, λ_0 и λ_{-1} при $\sigma = 1$), то размерность соответствующего собственного подпространства равна сумме размерностей V_i и V_j .

Оператор в левой части (2)

$$L_{\frac{j+1}{2}\kappa} - \frac{1}{2}j(j-1)$$

вырожден, если одно из собственных значений $L_{\frac{j+1}{2}\kappa}$ совпадает с $\frac{1}{2}j(j-1)$. Когда такое случается?

- $\lambda_0 = 0$: дважды, при $j = 0$ и $j = 1$
- $\lambda_3 = 3$: один раз, при $j = 2$
- $\lambda_{\pm 1}$: не более одного раза, при $j = 2 \pm \kappa$
- $\lambda_{\pm 2}$: не более одного раза, при $j = 2 \pm 2\kappa$

Действительно, условия того, что $\lambda_{\pm 1}$ и $\lambda_{\pm 2}$ являются резонансными при индексе j , имеют, соответственно, вид

$$1 \pm \frac{1}{2}\kappa(j+1) = \frac{1}{2}j(j-1) \quad \text{и} \quad 1 \pm \kappa(j+1) = \frac{1}{2}j(j-1).$$

Сокращая на $j+1$ (напомним, что $j \geq 0$), получаем указанные значения.

Это дает оценку сверху для суммарной размерности резонансных блоков:

$$\begin{aligned} 2 \dim V_0 + \dim V_{-1} + \dim V_1 + \dim V_{-2} + \dim V_2 + \dim V_3 \\ = \dim V_0 + n^2 = (n - k - m)^2 + n^2. \end{aligned}$$

Это меньше, чем $2n^2 - 1$ (так как $k + m > 0$). Параметров, содержащихся в c_j , заведомо не хватает.

Но, мы могли бы брать матрицу p в более общем виде, не приводя к жордановой форме. Размерность орбиты $p = \text{diag}(1_k, -1_m, 0_l)$ при произвольных сопряжениях равна

$$\dim G(p) = n^2 - k^2 - m^2 - (n - k - m)^2.$$

Пояснение. При действии группы $G = GL_n$ на многообразии $M = \text{Mat}_n$ размерность орбиты точки p равна

$$\dim G(p) = \dim M - \dim G_p,$$

где G_p — подгруппа, оставляющая точку неподвижной (стабилизатор p). У нас $\dim M = n^2$, G_p состоит из невырожденных матриц, коммутирующих с p . Имеем $\dim G_p = k^2 + m^2 + (n - k - m)^2$; отсюда находим $\dim G(p)$.

Складывая оба числа, доводим возможное число произвольных постоянных до

$$2n^2 - k^2 - m^2.$$

При произвольных k и m это все ещё меньше, чем $2n^2 - 1$, то есть, семейство решений недостаточно «толстое».

Нужное число получаем только при $k = 1, m = 0$ или $k = 0, m = 1$ (что то же самое, с учетом замены $y \rightarrow -y$).

Выводы

- Необходимое число параметров может набраться (а может, и нет), лишь если p приводится к виду $p = \text{diag}(1, 0 \dots, 0)$ (одномерный проектор).
- При этом в рекуррентных соотношениях должны сыграть все допустимые резонансы («лишних» параметров нет).
- Орбита p также должна использоваться полностью, а это означает, что условия разрешимости в резонансах должны выполняться для всех p из орбиты. Иначе говоря, ограничения на a, b_1, b_2 должны быть инвариантными относительно произвольных матричных сопряжений.

Второй этап: разбиение на случаи

Итак, пусть $p = \text{diag}(1, 0, \dots, 0)$. При этом блочная структура упрощается:

$$L_\sigma : \begin{matrix} & 1 & n-1 \\ & 1 & \\ n-1 & \begin{pmatrix} c_{11} & c_{12} \\ c_{21} & c_{22} \end{pmatrix} & \end{matrix} \mapsto \begin{pmatrix} 3c_{11} & (1+\sigma)c_{12} \\ (1-\sigma)c_{21} & 0 \end{pmatrix}.$$

Собственные значения $\lambda_{\pm 2}$ пропадают.

Чтобы набиралась нужная размерность, оба собственных значения $\lambda_{\pm 1}$ должны быть резонансными, что отвечает условиям

$$j = 2 \pm \kappa.$$

Отсюда следует, что параметр κ должен быть таким, чтобы оба числа $2 \pm \kappa$ были целыми неотрицательными. Это даёт допустимые значения

$$\kappa = 0, \pm 1, \pm 2.$$

Случай $\kappa < 0$ сводится к $\kappa > 0$ (замену $y \rightarrow -y$ мы уже использовали при фиксации вида p , но есть ещё замена $y \rightarrow y^t$). Для завершения теста остаётся исследовать разрешимость рекуррентных уравнений (2) при

$$\kappa = 0, 1, 2.$$

Третий этап: анализ рекуррентных соотношений

Все три случая анализируются однотипно. Рассмотрим лишь $\kappa = 2$ (он немного сложнее остальных).

Оператор $L_{j+1} - \frac{1}{2}j(j-1)$ действует на c так:

$$\begin{pmatrix} 3c_{11} & (2+j)c_{12} \\ -jc_{21} & 0 \end{pmatrix} - \frac{1}{2}j(j-1) \begin{pmatrix} c_{11} & c_{12} \\ c_{21} & c_{22} \end{pmatrix},$$

откуда видно, когда и где случаются резонансы:

- при $j = 0$ в блоках $c_{0,21}$ и $c_{0,22}$;
- при $j = 1$ в блоке $c_{1,22}$;
- при $j = 3$ в блоке $c_{3,11}$;
- при $j = 4$ в блоке $c_{4,12}$.

Теперь нужно расписывать правые части уравнений (2) в явном виде, поблочно, упрощая их при помощи уже найденных соотношений. Это выкладки средней тяжести...

($j = 0$) Находим $c_{0,11} = c_{0,12} = 0$ и имеем два произвольных блока $c_{0,21}$, $c_{0,22}$. Условий разрешимости нет (то есть, имеем уравнения $0 = 0$).

($j = 1$) Находим однозначно блоки

$$c_{1,11} = -\frac{1}{6}(b_{1,11} + b_{2,11} + z_0), \quad c_{1,12} = -\frac{1}{6}b_{2,12}, \quad c_{1,21} = \frac{1}{2}b_{1,21} + c_{0,22}c_{0,21},$$

а блок $c_{1,22}$ произволен, условий разрешимости нет.

($j = 2$) Все блоки c_2 находятся однозначно (при этом j резонансов нет):

$$\begin{aligned} c_{2,11} &= -\frac{1}{4}(a_{11} + 1) + \frac{1}{12}(b_{2,12} - 3b_{1,12})c_{0,21}, \\ c_{2,12} &= \dots, \quad c_{2,21} = \dots, \quad c_{2,22} = \dots \end{aligned}$$

($j = 3$) Блок $c_{3,11}$ произволен, при условии, что выполнено условие

$$3b_{1,12}b_{1,21} - 2b_{2,12}b_{1,21} - b_{2,12}b_{2,21} + 6(b_{1,12} - b_{2,12})c_{0,22}c_{0,21} = 0.$$

В силу произвольности $c_{0,22}$ и $c_{0,21}$, заключаем отсюда, что должно быть

$$b_{1,12} - b_{2,12} = 0,$$

то есть, в первой строке матрицы $b_1 - b_2$ лишь первый элемент ненулевой.

Это условие привязано к выбору p . В качестве p можно взять матрицу с единицей в любом месте диагонали, откуда следует, что матрица $b_1 - b_2$ диагональна. Так как она должна остаться таковой при произвольном сопряжении, то она скалярна. Тогда $b_1 = b_2 + 2\beta I$, что сводится к

$$b_1 = b_2 = b.$$

При выполнении этого условия блок $c_{3,11}$ произволен, блоки $c_{3,12}$, $c_{3,21}$ и $c_{3,22}$ вычисляются однозначно.

($j = 4$) Блок $c_{4,12}$ произволен, при условии, что выполнено условие

$$b_{11}a_{12} + b_{12}a_{22} = a_{11}b_{12} + a_{12}b_{22} + 2b_{12}.$$

Это ни что иное, как $([b, a] - 2b)_{12} = 0$. Повторяя предыдущее рассуждение, заключаем, что должно выполняться соотношение

$$[b, a] = 2b,$$

с учетом, что к b можно добавлять скалярную матрицу за счёт сдвига z . При транспонировании, меняющем $\kappa = 2$ на $\kappa = -2$, меняется также знак у коммутатора. Остальные блоки c_4 вычисляются однозначно.

Все последующие коэффициенты c_j определяются однозначно, так как вырождений оператора больше не происходит.

Итак, при выполнении указанных условий коэффициенты ряда находятся с произволом в блоках $c_{0,21}$, $c_{0,22}$, $c_{1,22}$, $c_{3,11}$ и $c_{4,12}$, имеющих, вместе с орбитой p , требуемую суммарную размерность.

Аналогично обстоит дело в случаях $\kappa = 0$ и $\kappa = 1$, где возникают другие условия разрешимости. В результате, приходим к нашей классификационной теореме.

Замечание: зеркальное преобразование

Мы показали, что параметр κ в P_2 «квантуется». Тем удивительнее, что его можно менять произвольно, правда, лишь для GL -инвариантных уравнений. Так называются уравнения

$$y'' = f(z, y, y'), \quad y \in \text{Mat}_n,$$

не меняющиеся при произвольном сопряжении

$$y \mapsto cy c^{-1}, \quad c \in \text{Mat}_n.$$

В этом случае есть замена, добавляющая $[y, y']$ с *любым* коэффициентом.

Утверждение [Golubchik & Sokolov 1997]

Пусть $\kappa \in \mathbb{C}$, $\kappa \neq 0$. Преобразование $y \leftrightarrow \tilde{y}$

$$\kappa y = w' w^{-1}, \quad \kappa \tilde{y} = w^{-1} w'$$

связывает общие решения GL -инвариантных уравнений

$$y'' = \kappa[y, y'] + f(z, y, y') \quad \text{и} \quad \tilde{y}'' = f(z, \tilde{y}, \tilde{y}').$$

Доказательство. Имеем

$$\begin{aligned}\tilde{y} &= w^{-1}yw, & \tilde{y}' &= w^{-1}y'w + [\tilde{y}, w^{-1}w'] = w^{-1}y'w, \\ \tilde{y}'' &= w^{-1}y''w + [\tilde{y}', w^{-1}w'] = w^{-1}f(y, y', z)w + \kappa[\tilde{y}', \tilde{y}]\end{aligned}$$

и остается лишь воспользоваться свойством инвариантности f . □

Более того, это преобразование продолжается на лаксовы пары. Пусть уравнение для y служит условием совместности линейных уравнений

$$\Psi_\zeta = A\Psi, \quad \Psi' = B\Psi \quad \Rightarrow \quad A' = B_\zeta + [B, A],$$

где A и B рациональны по y, y' и z со скалярными коэффициентами. Тогда при калибровке $\Psi = w\tilde{\Psi}$ имеем

$$\tilde{A} = w^{-1}Aw, \quad \tilde{B} = w^{-1}Bw - w^{-1}w' = w^{-1}Bw - \kappa\tilde{y}.$$

Таким образом, в матрицах лишь произойдет замена переменных на переменные с тильдой, и к $\tilde{B}$ добавится диагональная матрица.

В частности, уравнение

$$y'' = \kappa[y, y'] + 2y^3 + zy + \alpha, \quad \kappa, \alpha \in \mathbb{C}$$

допускает, при **произвольном κ** , изомонодромную лаксову пару

$A' = B_\zeta + [B, A]$ с матрицами

$$B = \begin{pmatrix} \zeta + \kappa y & y \\ y & \kappa y - \zeta \end{pmatrix}, \quad A = \begin{pmatrix} -4\zeta^2 + 2y^2 + z & -4\zeta y - 2y' - \alpha/\zeta \\ -4\zeta y + 2y' - \alpha/\zeta & 4\zeta^2 - 2y^2 - z \end{pmatrix}$$

(напомним, что скаляры $\zeta, z, \alpha/\zeta$ следует домножать на $1 \in \text{Mat}_n$).

Вывод (не новый)

Наличие изомонодромного представления **не гарантирует** выполнения свойства Пенлеве.

Квантованные значения $\kappa = 0, \pm 1, \pm 2$ возникают не только из теста КП, но и при редукциях из уравнений в частных производных, к чему мы сейчас переходим.

Галилеевская редукция матричного НУШ

НУШ

$$u_t = u_{xx} + 2uvu, \quad v_t = -v_{xx} - 2vuv, \quad u, v \in \text{Mat}_n.$$

Представление $U_t = V_x + [V, U]$:

$$U = \begin{pmatrix} \lambda & -v \\ u & -\lambda \end{pmatrix}, \quad V = -2\lambda U + \begin{pmatrix} -vu & v_x \\ u_x & uv \end{pmatrix}.$$

Инвариантность относительно однопараметрической подгруппы, порожденной преобразованием Галилея, сдвигом t и сопряжением матрицей e^b , приводит к такой редукции:

$$u = e^r p(z), \quad v = q(z) e^{-r}, \\ r = \frac{1}{6}(t^3 - 3xt) - tb, \quad z = x - \frac{1}{2}t^2, \quad b \in \text{Mat}_n.$$

(Чтобы перейти к изомонодромной паре Лакса, нужно положить дополнительно $\zeta = \lambda - \frac{1}{4}t$. Здесь мы это опустим, а позже проиллюстрируем на примере мКдФ.)

В результате редукции возникает система ОДУ

$$\begin{cases} p'' = -\frac{1}{2}zp - bp - 2pqp, \\ q'' = -\frac{1}{2}zq - qb - 2qpq, \end{cases} \quad b \in \text{Mat}_n. \quad (3)$$

Ее порядок можно понизить на единицу за счёт первого интеграла

$$qp' - q'p = c, \quad c \in \text{Mat}_n. \quad (4)$$

Переход к логарифмическим производным от p и q также понижает порядок на единицу.

Однако, совместить оба способа удаётся, лишь если одна из постоянных b или c является скалярной. Рассмотрим оба варианта.

Случай $b \in \text{Mat}_n$, $2c = \gamma \in \mathbb{C} \Rightarrow P_2^0$

Положим

$$f = p'p^{-1}, \quad g = q^{-1}q', \quad h = 2pq,$$

тогда уравнения (3), (4) примут вид

$$\begin{cases} f' = -f^2 - \frac{1}{2}z - b - h, \\ g' = -g^2 - \frac{1}{2}z - b - h, \\ h' = fh + hg, \end{cases} \quad f - g = \gamma h^{-1}.$$

Исключение g и h приводит к P_2^0 на переменную f :

$$f'' = 2f^3 + zf + bf + fb + \gamma - \frac{1}{2}.$$

Замечание

Из симметрии $f \leftrightarrow g$, для g следует P_2^0 со свободным членом $-\gamma - \frac{1}{2}$. Комбинируя с заменой $g \leftrightarrow -g$, получаем преобразование Бэклунда. Его итерации описываются, в переменных p или q , неабелевой цепочкой Тоды. Наоборот, можно вывести P_2^0 , стартуя с цепочки Тоды и накладывая на нее соответствующую редукцию [[Retakh & Rubtsov 2010](#)].

Случай $c \in \text{Mat}_n$, $b \in \mathbb{C} \Rightarrow \mathbf{P}_2^1$

Положим $b = 0$ без потери общности, переопределив z .

Применим на этот раз другую замену:

$$f = p^{-1}p', \quad g = q'q^{-1}, \quad h = 2qp.$$

тогда уравнения (3), (4) примут вид

$$\begin{cases} f' = -f^2 - \frac{1}{2}z - h, \\ g' = -g^2 - \frac{1}{2}z - h, \\ h' = hf + gh, \end{cases} \quad hf - gh = 2c.$$

Исключение g и h приводит к $\mathbf{P}_2^1$:

$$f'' = -[f, f'] + 2f^3 + zf + 2c - \frac{1}{2}.$$

Автомодельная редукция в мКдФ

Известно, что скалярное P_2 возникает также из мКдФ

$$u_t = u_{xxx} - 6u^2u_x,$$

в результате редукции по группе растяжений. Это приводит к уравнению $y''' = 6y^2y' + y + zy'$, откуда интегрированием получается P_2 .

- Мы обобщим эту процедуру на неабелев случай.
- Имеется два неабелевых мКдФ, одно приводит к P_2^1 , второе к P_2^2 .
- В обоих случаях, неабелев параметр в уравнении появляется благодаря тому, что в группу растяжений можно включить сопряжение матричной экспонентой.
- Кроме того, в самом мКдФ-2 есть еще один неабелев параметр. Он должен быть связан с параметром в экспоненте.

$$MK_{\text{д}}\Phi-1 \Rightarrow P_2^1$$

$MK_{\text{д}}\Phi-1$ [Marchenko 1986]

$$u_t = u_{xxx} - 3u^2u_x - 3u_xu^2.$$

Представление $U_t = V_x + [V, U]$:

$$U = \begin{pmatrix} \lambda & u \\ u & -\lambda \end{pmatrix}, \quad V = 4\lambda^2U + \begin{pmatrix} -2\lambda u^2 + [u, u_x] & 2\lambda u_x + u_{xx} - 2u^3 \\ -2\lambda u_x + u_{xx} - 2u^3 & 2\lambda u^2 + [u, u_x] \end{pmatrix}.$$

Применим автомодельную подстановку:

$$u = \varepsilon\tau e^{\log(\tau)d}y(z)e^{-\log(\tau)d}, \quad \tau = t^{-1/3}, \quad z = \varepsilon\tau x, \quad \lambda = \varepsilon\tau\zeta,$$

где

$$3\varepsilon^3 = -1, \quad d \in \text{Mat}_n.$$

При этом

$$\partial_t = (\varepsilon\tau)^3(\tau\partial_\tau + z\partial_z - \zeta\partial_\zeta), \quad \partial_x = \varepsilon\tau\partial_z.$$

мКдФ-1 переходит в

$$y''' = 3y^2 y' + 3y' y^2 + y + zy' + [d, y].$$

В отличие от скалярного случая, первого интеграла нет, даже при $d = 0$. Но, оказывается, что понижение порядка возможно за счет *частного* первого интеграла: уравнение выполняется в силу P_2^1

$$y'' = \kappa[y, y'] + 2y^3 + zy + a, \quad \kappa^2 = 1, \quad d = \kappa a.$$

Замечание

То, что для неабелевых уравнений ПИ пропадают — типичное явление (хотя в примере с НУШ интеграл был). Выражение I называется частным ПИ, если равенство $I = c$ определяет инвариантное подмногообразие лишь для одного значения $c = 0$. В данном примере ЧПИ связан с тем, что исходное мКдФ-1 можно записать в виде

$$u_t = (D_x - \text{ad } u)(u_{xx} + [u, u_x] - 2u^3).$$

Аналогично, мКдФ-2 записывается в виде $u_t = (D_x + \text{ad } u)(\dots)$.

Переменная τ в матрицах U и V отделяется:

$$U = \varepsilon \tau e^{\log(\tau)d} B(\zeta, z, y, y') e^{-\log(\tau)d}, \quad V = (\varepsilon \tau)^3 e^{\log(\tau)d} K(\zeta, z, y, y') e^{-\log(\tau)d}.$$

В результате, уравнение для U и V переписывается в виде

$$-\zeta B_\zeta + zB' + B + [dI, B] = K' + [K, B].$$

Замена $A = -\zeta^{-1}(K - zB - dI)$ приводит к стандартной лаксовой паре.

Утверждение

Уравнение P_2^1

$$y'' = \kappa[y, y'] + 2y^3 + zy + a, \quad \kappa^2 = 1, \quad a \in \text{Mat}_n$$

допускает представление $A' = B_\zeta + [B, A]$, где

$$B = \begin{pmatrix} \zeta & y \\ y & -\zeta \end{pmatrix},$$

$$A = -4\zeta B + \begin{pmatrix} 2y^2 + z & -2y' \\ 2y' & -2y^2 - z \end{pmatrix} - \zeta^{-1}(\kappa[y, y'] + a) \begin{pmatrix} \kappa & 1 \\ 1 & \kappa \end{pmatrix}.$$

$$u_t = u_{xxx} + 3[u, u_{xx}] - 6uu_xu - 3(u_x + u^2)c - 3c(u_x - u^2), \quad c \in \text{Mat}_n.$$

Представление $U_t = V_x + [V, U]$:

$$U = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ c - \lambda & -2u \end{pmatrix},$$

$$V = 2 \begin{pmatrix} 2u(c - \lambda) & -u_x - u^2 - c - 2\lambda \\ (u_x - u^2 - c - 2\lambda)(c - \lambda) & 2\lambda u - u_{xx} - [u, u_x] + 2u^3 + 2cu + 2uc \end{pmatrix}.$$

Замечание. По сравнению с [KhKh], в уравнение добавлена константа c . Она связана с преобразованием Миуры, которое строится по ψ -функциям, отвечающим матричному значению спектрального параметра:

$$\psi_{xx} = v\psi - \psi c, \quad u = \psi^{-1}\psi_x.$$

На первый взгляд, добавление c делает невозможной автомодельную подстановку, так как однородность уравнения нарушается. Однако, мы можем дополнить ее следующим образом:

$$u = \varepsilon \tau e^{\log(\tau)d} y(z) e^{-\log(\tau)d}, \quad \tau = t^{-1/3}, \quad z = \varepsilon \tau x, \quad \lambda = (\varepsilon \tau)^2 \zeta, \\ c = (\varepsilon \tau)^2 e^{\log(\tau)d} c_0 e^{-\log(\tau)d}, \quad 2c_0 + [d, c_0] = 0,$$

где

$$3\varepsilon^3 = -1, \quad d, c_0 \in \text{Mat}_n.$$

Дифференцирование по τ показывает, что при этом $c = \text{const}$.

мКдФ-2 переходит в

$$y''' = 3[y'', y] + 6yy'y + y + zy' + 3(y' + y^2)c_0 + 3c_0(y' - y^2) + [d, y].$$

Как и в предыдущем случае, порядок понижается за счет частного первого интеграла: уравнение является следствием P_2^2 с $\kappa = -2$, $3c_0 = b$ и $d = -a$.

Дальнейшие манипуляции с матрицами такие же, как раньше. В результате, получаем следующую лаксову пару.

Утверждение

Уравнение P_2^2 с $\kappa = -2$

$$y'' = -2[y, y'] + 2y^3 + zy + by + yb + a, \quad a, b \in \text{Mat}_n, \quad [a, b] = 2b,$$

допускает представление $A' = B_\zeta + [B, A]$, где

$$B = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ \frac{1}{3}b - \zeta & -2y \end{pmatrix},$$

$$A = \frac{1}{\zeta} \begin{pmatrix} 2\zeta y - \frac{2}{3}yb - \frac{1}{2}(a+1) & 2\zeta + y' + y^2 + \frac{1}{3}b + \frac{z}{2} \\ (2\zeta - y' + y^2 + \frac{1}{3}b + \frac{z}{2})(\frac{1}{3}b - \zeta) & -2\zeta y - [y, y'] + \frac{1}{3}by + \frac{1}{3}yb + \frac{1}{2}a \end{pmatrix}.$$

Заключение

- найдено три матричных обобщения P_2 , удовлетворяющих тесту КП
- при редукциях следует учитывать матричное сопряжение
- понижение порядка усложняется
- алгоритм перехода к изомонодромной лаксовой паре не меняется

Мы ожидаем подобного разнообразия и для других уравнений Пенлеве.

- в литературе известны неабелевы аналоги для всех P_1 – P_6 , но ответы заведомо не полны
- открыты вопросы о числе разновидностей и о неабелевых параметрах
- даже для P_2 классификация условная — только для семейства (1)
- имеются обширные списки неабелевых интегрируемых уравнений, к которым стоит применить процедуру редукции

Пример. P_4 с параметрами $c \in \text{Mat}_n$ и $\alpha \in \mathbb{C}$

$$y'' = \frac{1}{2}(y' + 2c)y^{-1}(y' - 2c) + \frac{1}{2}[y, y'] + \frac{3}{2}y^3 + 4zy^2 + 2(z^2 - \alpha)y + cy + yc$$

возникает (вместе с лаксовой парой) при автомодельной редукции в системе типа НШ.