

Факторизация преобразований Дарбу факторизуемых операторов

Екатерина Шемякова

ВЦ РАН

Преобразования Дарбу

- ➔ 19 век – в классической дифференциальной геометрии,
- ➔ с 1970-х – важный компонент теории интегрируемых систем.
- ➔ Могут использоваться напрямую для порождения “точно-решаемых” уравнений Шредингера и для решения нелинейных дифференциальных уравнений.
- ➔ Активно изучаются/применяются: С.П.Новиков, А.П. Веселов, П.Г.Гриневич, И.А.Тайманов, С.П.Царев, 2010, 2011, 2012, 2013, и др. В частности, доклад Новикова и Тайманова на конференции, посвященной Гельфанду в декабре 2013.

Определение. Оператор L переходит в оператор L_1 с тем же главным символом под действием (линейного дифференциального) оператора M , если для некоторого (линейного дифференциального) оператора N выполняется

$$NL = L_1M . \quad (1)$$

Порядком такого Дарбу преобразования мы назовем порядок оператора M .

$$NL = L_1 M . \quad (2)$$

- 1 Последовательное применение нескольких преобразований Дарбу эквивалентно применению преобразования Дарбу к исходному оператору.
- 2 Обратное утверждение, т.е. можно ли разложить Дарбу преобразование большого порядка на преобразования Дарбу меньших порядков – открытый вопрос.
- 3 Факторизация вспомогательного оператора M необходима, но не достаточна.

П. Дарбу для 1D оператора Шредингера

Факторизуемость пр-й Дарбу на элементарные:

- ➔ Веселов и Шабат, 1993 случай, когда действие преобразований Дарбу изменяют потенциал только на константу.
- ➔ Шабат, 1995 случай преобразований Дарбу порядка 2.
- ➔ Багров, Самсонов, 1995 общий случай.
- ➔ Багров, Самсонов, 1997 погрешности предыдущего доказательства.

Преобразования Дарбу для оператора типа 2D Шредингера

→ 2012, случай пр-ий Дарбу порядка 2, используя методы дифференциальной геометрии, инвариантизации.
[Shemyakova, 2013, *Canadian Journal of Mathematics*]

Преобразования Дарбу для оператора типа $2D$ Шредингера

- ➔ 2012, случай пр-ий Дарбу порядка 2, используя методы дифференциальной геометрии, инвариантизации.
[Shemyakova, 2013, *Canadian Journal of Mathematics*]
- ➔ 2013, доклад в Дубне и [Shemyakova, <http://arxiv.org/abs/1304.7063>] – преобразования произвольного порядка, алгебраический подход, но один очень особенный случай остался нерассмотренным.

Преобразования Дарбу для оператора типа 2D Шредингера

- ➔ 2012, случай пр-ий Дарбу порядка 2, используя методы дифференциальной геометрии, инвариантизации.
[Shemyakova, 2013, *Canadian Journal of Mathematics*]
- ➔ 2013, доклад в Дубне и [Shemyakova, <http://arxiv.org/abs/1304.7063>] – преобразования произвольного порядка, алгебраический подход, но один очень особенный случай остался нерассмотренным.
- ➔ В этом докладе и в статье 2014 (Шемякова, Программирование) рассматриваем этот случай, который

Преобразования Дарбу для оператора типа 2D Шредингера

- ➔ 2012, случай пр-ий Дарбу порядка 2, используя методы дифференциальной геометрии, инвариантизации.
[Shemyakova, 2013, *Canadian Journal of Mathematics*]
- ➔ 2013, доклад в Дубне и [Shemyakova, <http://arxiv.org/abs/1304.7063>] – преобразования произвольного порядка, алгебраический подход, но один очень особенный случай остался нерассмотренным.
- ➔ В этом докладе и в статье 2014 (Шемякова, Программирование) рассматриваем этот случай, который
 - ★ оказался с некоторой занятной математикой,

Преобразования Дарбу для оператора типа 2D Шредингера

- ➔ 2012, случай пр-ий Дарбу порядка 2, используя методы дифференциальной геометрии, инвариантизации.
[Shemyakova, 2013, Canadian Journal of Mathematics]
- ➔ 2013, доклад в Дубне и [Shemyakova, <http://arxiv.org/abs/1304.7063>] – преобразования произвольного порядка, алгебраический подход, но один очень особенный случай остался нерассмотренным.
- ➔ В этом докладе и в статье 2014 (Шемякова, Программирование) рассматриваем этот случай, который
 - ★ оказался с некоторой занятной математикой,
 - ★ был рассмотрен благодаря критике С.П.Царева, который заметил, что этот случай не будет покрываться методами, используемыми в предыдущих статьях.

Итак, преобразования Дарбу определяются сплетающим соотношением

$$\mathbf{NL} = \mathbf{L}_1\mathbf{M}$$

(на самом деле с точностью до отношения эквивалентности $\mathbf{M} \rightarrow \mathbf{M} + \mathbf{AL}$,
 $\mathbf{N} \rightarrow \mathbf{N} + \mathbf{L}_1\mathbf{A}$)

⇒ Главные символы операторов \mathbf{M} и \mathbf{N} совпадают

⇒ Вспомогательные операторы \mathbf{M} и \mathbf{N} играют существенно разные роли. Если операторы \mathbf{L} и \mathbf{M} заданы, то сплетающее соотношение задает для коэффициентов оставшихся операторов чисто алгебраические уравнения.

Алгоритм факторизации, основные идеи работы



ядра L и M имеют общий элемент ψ .

Тогда M делится справа (нацело) на $M_\psi = \partial_x - \psi_x \psi^{-1}$.

Эта факторизация соответствует некоторой факторизации преобразования Дарбу.



Ядра операторов L и M пересекаются тривиально.

тогда \exists следующие преобразования Дарбу операторов первого порядка:

I. $N(\partial_y + a) = (\partial_y + a)N$

II. $N(\partial_x + b) = (\partial_x + b_1)M$

Сопряжением **I.** можно свести к преобразованиям Дарбу оператора ∂_y .

Такие проще расфакторизовать. Затем можно можно построить

факторизацию преобразований **II.**

Наконец, можно поднять эти факторизации до факторизаций исходного оператора второго порядка.

Теорема

Пусть для $\mathbf{L} = (\partial_y + a)(\partial_x + b)$ существует преобразование Дарбу порожденное $\mathbf{M} \in K[\partial_x]$. Тогда

- (1) либо $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y = \{0\}$ и \mathbf{L}_1 обязательно факторизуемо ($k_1 = 0$),
- (2) либо $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{L} \neq \{0\}$.

➔ **Теорема** Пусть $\psi \in K$ и $f = f(y) \in C(y)$, тогда для операторов вида $\mathbf{L} = (\partial_y + a)(\partial_x + b) + k$ верна формула

$$\mathbf{L}(f(y)\psi) = f(y)\mathbf{L}(\psi) + f'(y)\mathbf{M}_y(\psi).$$

➔ **Лемма** Если в ядре оператора \mathbf{L} есть одновременно два решения:

$$\psi \neq 0, \quad f(y)\psi, \quad \text{при условии, что } f'(y) \neq 0, \text{ то}$$

\mathbf{L} факторизуемо ($k = 0$) и $\mathbf{M}_y(\psi) = 0$.

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = \mathbf{L}_1 \mathbf{M}$$

Так как

$$\ker \mathbf{M}_y = \{f(y)\psi\},$$

где $f(y) \in C(y)$ – параметр и ψ – некоторый фиксированный элемент из K ,
то

$$\{f(y)\psi\} \subset \ker [\mathbf{L}_1 \mathbf{M}]$$

Так как $\mathbf{M}(f(y)\psi) = f(y)\mathbf{M}(\psi)$, то

- 1 либо $\psi \in \ker \mathbf{M}$,
- 2 либо в ядре \mathbf{L}_1 есть семейство элементов $\{f(y)\mathbf{M}(\psi)\}$, а значит он факторизуем, и т.д. по Лемме.

Спуск (случай $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y = \{0\}$)

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a_1)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

Идея: “поделить на какой-н. оператор”

Спуск (случай $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y = \{0\}$)

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a_1)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

Идея: “поделить на какой-н. оператор”

⇒ Сопряжением: $lc(\mathbf{N}) = lc(\mathbf{M}) = 1$ и $a_1 = a$ (коэфф. при ∂_x^{d+1}), то есть

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

Спуск (случай $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y = \{0\}$)

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a_1)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

Идея: “поделить на какой-н. оператор”

⇒ Сопряжением: $lc(\mathbf{N}) = lc(\mathbf{M}) = 1$ и $a_1 = a$ (коэфф. при ∂_x^{d+1}), то есть

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

Очевидно, что произведение справа делится на $(\partial_x + b)$. Но, хотим поделить не все это произведение на $(\partial_x + b)$, а только $(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$, чтобы $(\partial_y + a)$ осталось слева.

⇒ Иначе говоря, надо доказать, что $\ker((\partial_x + b_1)\mathbf{M}) \cap \ker \mathbf{M}_y \neq \{0\}$

Спуск (случай $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y = \{0\}$)

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a_1)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

Идея: “поделить на какой-н. оператор”

⇒ Сопряжением: $lc(\mathbf{N}) = lc(\mathbf{M}) = 1$ и $a_1 = a$ (коэфф. при ∂_x^{d+1}), то есть

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

Очевидно, что произведение справа делится на $(\partial_x + b)$. Но, хотим поделить не все это произведение на $(\partial_x + b)$, а только $(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$, чтобы $(\partial_y + a)$ осталось слева.

⇒ Иначе говоря, надо доказать, что $\ker((\partial_x + b_1)\mathbf{M}) \cap \ker \mathbf{M}_y \neq \{0\}$. Тогда можно будет делить: существует оператор $T \in K[\partial_x, \partial_y]$ такой, что

$$(\partial_x + b_1)\mathbf{M} = \mathbf{T}(\partial_x + b).$$

Лемма $\ker((\partial_x + b_1)\mathbf{M}) \cap \ker \mathbf{M}_y \neq \{0\}$.

От противного. Сплетающее соотношение

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) \underbrace{(\partial_x + b)}_{\mathbf{M}_y} = (\partial_y + a)(\partial_x + b_1)\mathbf{M}$$

означает, что есть $C(y)$ -отображение

$$\mathbf{M}_y : \ker [(\partial_x + b_1)\mathbf{M}] \rightarrow \ker [\mathbf{N}(\partial_y + a)]$$

Ядро этого отображения тривиально. Отсюда можно вывести, что

$$\text{базис } \{u^i\} \rightarrow \text{базис } \{\mathbf{M}_y(u^i)\}$$

$$\mathbf{N}(\partial_y + a)(f(y)u^i) = f(y)\mathbf{N}(\partial_y + a)(u^i) + f'(y)\mathbf{N}(u^i)$$

$$0 = 0 + f'(y)\mathbf{N}(u^i),$$

$$0 = \mathbf{N}(u^i).$$

Таким образом мы построили $C(y)$ -линейное отображение

$$\mathbf{M}_y : \ker(\partial_x + b_1)\mathbf{M} \rightarrow \ker \mathbf{N},$$

которое имеет тривиальное ядро, т.е. противоречие с размерностью $\ker \mathbf{N}$.

Спуск (случай $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y = \{0\}$) (Продолжение)

Итак, $\exists T \in K[\partial_x, \partial_y]$ т.ч.

$$(\partial_x + b_1) \mathbf{M} = \mathbf{T} (\partial_x + b) .$$

Подставляем это в сплетающее соотношение:

$$\begin{aligned} \mathbf{N}(\partial_y + a)(\partial_x + b) &= (\partial_y + a)(\partial_x + b_1)\mathbf{M} \\ \mathbf{N}(\partial_y + a)(\partial_x + b) &= (\partial_y + a)\mathbf{T}(\partial_x + b) , \\ (\mathbf{N}(\partial_y + a) - (\partial_y + a)\mathbf{T})(\partial_x + b) &= 0 , \\ \mathbf{N}(\partial_y + a) - (\partial_y + a)\mathbf{T} &= 0 , \\ \mathbf{N}(\partial_y + a) &= (\partial_y + a)\mathbf{T} . \end{aligned}$$

Посчитаем

$$\begin{aligned} \mathbf{N}(\partial_y + a)(f(y)\psi) &= (\partial_y + a)\mathbf{T}(f(y)\psi) , \\ f(y)\mathbf{N}(\partial_y + a)(\psi) + f'(y)\mathbf{N}(\psi) &= f(y)(\partial_y + a)\mathbf{T}(\psi) + f'(y)\mathbf{T}(\psi) , \\ f'(y)\mathbf{N}(\psi) &= f'(y)\mathbf{T}(\psi) , \\ \mathbf{N}(\psi) &= \mathbf{T}(\psi) . \end{aligned}$$

Итак, получили следующие преобразования Дарбу операторов первого порядка:

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) = (\partial_y + a)\mathbf{N} \quad (3)$$

$$\mathbf{N}(\partial_x + b) = (\partial_x + b_1)\mathbf{M} . \quad (4)$$

Итак, получили следующие преобразования Дарбу операторов первого порядка:

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) = (\partial_y + a)\mathbf{N} \quad (3)$$

$$\mathbf{N}(\partial_x + b) = (\partial_x + b_1)\mathbf{M} . \quad (4)$$

Идея: теперь надо как-то расфакторизовать эти преобразования Дарбу, а потом поднять их.

Итак, получили следующие преобразования Дарбу операторов первого порядка:

$$\mathbf{N}(\partial_y + a) = (\partial_y + a)\mathbf{N} \quad (3)$$

$$\mathbf{N}(\partial_x + b) = (\partial_x + b_1)\mathbf{M} . \quad (4)$$

Идея: теперь надо как-то расфакторизовать эти преобразования Дарбу, а потом поднять их.

Но несмотря на то, что преобразования Дарбу теперь простые, факторизация \mathbf{N} не достаточное, а опять-таки только необходимое условие.

Пример

Пусть после сведения к пр-ям Дарбу первого порядка имеется

$$\underbrace{(\partial_x^2 - 2y^2\partial_x + y^4)}_{\mathbf{N}} (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) \underbrace{(\partial_x^2 - 2y^2\partial_x + y^4)}_{\mathbf{N}}$$

Пример плохой факторизации оператора \mathbf{N}

$$\mathbf{N} = \underbrace{\left(\partial_x - y^2 + \frac{1}{x+y}\right)}_{\mathbf{N}_1} \underbrace{\left(\partial_x + y^2 + \frac{1}{x+y}\right)}_{\mathbf{N}_2}$$

Соответствующая факторизация (если существует) пр-й Дарбу имеет вид:

$$\mathbf{N}_1 (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) \mathbf{N}_1$$

$$\mathbf{N}_2 (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) \mathbf{N}_2$$

Подставляя \mathbf{N}_1 , и рассматривая первое равенство на коэффициентах, получаем противоречие. Второе равенство тоже не выполняется.

Пример

Пусть после сведения к пр-ям Дарбу первого порядка имеется

$$\underbrace{(\partial_x^2 - 2y^2\partial_x + y^4)}_N (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) \underbrace{(\partial_x^2 - 2y^2\partial_x + y^4)}_N$$

Пример плохой факторизации оператора N

$$N = \underbrace{\left(\partial_x - y^2 + \frac{1}{x+y}\right)}_{N_1} \underbrace{\left(\partial_x + y^2 + \frac{1}{x+y}\right)}_{N_2}$$

Соответствующая факторизация (если существует) пр-й Дарбу имеет вид:

$$N_1 (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) N_1$$

$$N_2 (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) N_2$$

Подставляя N_1 , и рассматривая первое равенство на коэффициентах, получаем противоречие. Второе равенство тоже не выполняется.

Как искать правильные факторизации оператора N ?

Классификация пр-й Дарбу операторов ∂_y

Пр-я Дарбу для $\partial_y + a$ можно свести к пр-ям Дарбу для ∂_y . Опишем структуру последних.

Theorem

Преобразования Дарбу

$$\mathbf{A}\partial_y = \partial_y\mathbf{A}_1, \quad \mathbf{A}_1, \mathbf{A}_2 \in K[\partial_x] \quad (5)$$

- (1) существуют $\iff \mathbf{A}_1 = \mathbf{A}$ и коэффициенты \mathbf{A} принадлежат $C(x)$;
- (2) образуют кольцо R_y , где произведение преобразований Дарбу соответствует произведению операторов \mathbf{A} , а сложение – сложению операторов \mathbf{A} ;
- (3) Для каждого из таких преобразований существует $\mathbf{A}_\alpha \in K[\partial_x]$ – собственный (неважно правый или левый) делитель оператора такой, что $\mathbf{A}_\alpha \in R_y$.

Классификация пр-й Дарбу операторов ∂_y

Пр-я Дарбу для $\partial_y + a$ можно свести к пр-ям Дарбу для ∂_y . Опишем структуру последних.

Theorem

Преобразования Дарбу

$$\mathbf{A}\partial_y = \partial_y \mathbf{A}_1, \quad \mathbf{A}_1, \mathbf{A}_2 \in K[\partial_x] \quad (5)$$

- (1) существуют $\iff \mathbf{A}_1 = \mathbf{A}$ и коэффициенты \mathbf{A} принадлежат $C(x)$;
- (2) образуют кольцо R_y , где произведение преобразований Дарбу соответствует произведению операторов \mathbf{A} , а сложение – сложению операторов \mathbf{A} ;
- (3) Для каждого из таких преобразований существует $\mathbf{A}_\alpha \in K[\partial_x]$ – собственный (неважно правый или левый) делитель оператора такой, что $\mathbf{A}_\alpha \in R_y$.

Т.о. нужно расфакторизовать так, чтобы у соответствующего оператора \mathbf{A} все коэффициенты принадлежали $C(x)$.

Пример (продолжение)

$$\underbrace{(\partial_x^2 - 2y^2\partial_x + y^4)}_N (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) \underbrace{(\partial_x^2 - 2y^2\partial_x + y^4)}_N$$

↓ сопрягаем e^{xy^2}

$$\partial_x^2 \cdot \partial_y = \partial_y \cdot \partial_x^2$$

Теперь, по нашему алгоритму, необходимо найти какую-нибудь факторизацию ∂_x^2 , содержащую коэффициенты только по x . Напр.,

$$\partial_x \cdot \partial_x \cdot \partial_y = \partial_y \cdot \partial_x \cdot \partial_x$$

↓ сопрягаем e^{-xy^2}

$$(\partial_x - y^2) (\partial_x - y^2) (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) (\partial_x - y^2) (\partial_x - y^2)$$

Соответствующая факторизация пр-й Дарбу существует, так как

$$(\partial_x - y^2) (\partial_y - 2xy) = (\partial_y - 2xy) (\partial_x - y^2)$$

Подъём (случай $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y = \{0\}$)

Итак, пусть $\mathbf{N} = \mathbf{N}_\beta \mathbf{N}_\alpha$ и

$$\mathbf{N}_\alpha (\partial_y + a) = (\partial_y + a) \mathbf{N}_\alpha . \quad (6)$$

⇒ Между нужными правыми делителями операторов \mathbf{M} и \mathbf{N} есть взаимно-однозначное соответствие: $\partial_x + b : \ker \mathbf{M}_\alpha \rightarrow \ker \mathbf{N}_\alpha$, значит, $\mathbf{N}_\alpha (\partial_x + b)$ делится на \mathbf{M}_α справа и

$$\mathbf{N}_\alpha (\partial_x + b) = (\partial_x + b_\alpha) \mathbf{M}_\alpha \quad (7)$$

для некоторого $b_\alpha \in K$.

⇒ Умножим равенство (6) справа на $\mathbf{M}_y = \partial_x + b$:

$$\mathbf{N}_\alpha (\partial_y + a) (\partial_x + b) = (\partial_y + a) \mathbf{N}_\alpha (\partial_x + b) . \quad (8)$$

и подставив (7), получаем преобразование Дарбу нужного вида:

$$\mathbf{N}_\alpha (\partial_y + a) (\partial_x + b) = (\partial_y + a) (\partial_x + b_\alpha) \mathbf{M}_\alpha . \quad (9)$$

Лемма о достаточности “отфакторизовывания” одного преобразования Дарбу

Предположим для преобразования Дарбу

$$\mathbf{NL} = \mathbf{L}_1\mathbf{M} , \quad (10)$$

некоторого оператора $\mathbf{L} \in K$

$$\mathbf{M} = \mathbf{M}'\mathbf{M}_0 ,$$

$$\mathbf{N} = \mathbf{N}'\mathbf{N}_0$$

т.ч. правым факторам соответствует некоторое преобразование Дарбу оператора \mathbf{L} :

$$\mathbf{N}_0\mathbf{L} = \mathbf{L}_0\mathbf{M}_0 .$$

Тогда существует и “подходящее” преобразование Дарбу соответствующее левым факторам:

$$\mathbf{N}'\mathbf{L}_0 = \mathbf{L}_1\mathbf{M}' .$$

случай $\ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y \neq \{0\}$

Сопряжением: $b = 0$.

Пусть $\psi \in \ker \mathbf{M} \cap \ker \mathbf{M}_y \setminus \{0\}$.

Тогда

$$\psi \in \ker \mathbf{L} \cap \ker \mathbf{M} \setminus \{0\} .$$

➔ Если $\psi_x = 0$, то $\mathbf{M} = \mathbf{M}'\partial_x$ для некоторого $\mathbf{M}' \in K[\partial_x]$. Прямым вычислением можно проверить, что существует преобразование Дарбу оператора \mathbf{L} , порожденное $\mathbf{M} = \partial_x$. Применим пред. лемму.

➔ Если $\psi_x \neq 0$, прямым вычислением можно проверить, что существует преобразование Дарбу оператора \mathbf{L} , порожденное

$$\mathbf{M}_\psi = \partial_x - \psi_x \psi^{-1} , \quad (11)$$

где

$$\mathbf{N}_\psi \mathbf{L} = \mathbf{L}_\psi \mathbf{M}_\psi , \quad (12)$$

$$\mathbf{N}_\psi = \partial_x - \psi_{xx} \psi_x^{-1} . \quad (13)$$

Согласно лемме выше достаточно доказать, что $\mathbf{N} = \mathbf{N}'\mathbf{N}_\psi$ для некоторого $\mathbf{N}' \in K[\partial_x]$.

Огромная благодарность С.П.Цареву за тщательную проверку всех рассуждений выше.

➔ Обратимые цепочки

➔ Супер случай

➔ Пакет