

Теория представлений симметрических групп
Лекция 1. Кокстеровские образующие, граф Юнга,
диаграммы Браттели, базис Гельфанда–Цетлина

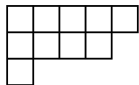
Н. В. Цилевич

3 сентября 2021 г.

Симметрическая группа

- ▶ \mathfrak{S}_n — симметрическая группа порядка n .
- ▶ $Z(n) = Z[\mathfrak{S}_n]$ — центр её групповой алгебры.
- ▶ Π_n — множество разбиений числа $n \in \mathbb{N}$:
 $\lambda = (\lambda_1, \lambda_2, \dots)$: $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \dots$, $\sum \lambda_i = n$;
изображаются в виде диаграмм Юнга.

Пример. $\lambda = (5, 4, 1) \in \Pi_{10}$.



- ▶ Цикловая запись $\sigma \in \mathfrak{S}_n$: произведение дизъюнктивных циклов.
- ▶ $\mathfrak{S}_n \ni \sigma \mapsto \rho(\sigma) = (\ell_1, \ell_2, \dots) \in \Pi_n$, где $\ell_1 \geq \ell_2 \geq \dots$ — длины циклов в цикловой записи, — цикловый тип перестановки.
- ▶ Цикловый тип единицы? транспозиции?

Классы сопряжённости

- ▶ σ_1, σ_2 сопряжены в $\mathfrak{S}_n \iff \rho(\sigma_1) = \rho(\sigma_2)$.
- ▶ **Классы сопряжённости:** $C_\mu := \{\sigma \in \mathfrak{S}_n : \rho(\sigma) = \mu\}$, $\mu \in \Pi_n$.
- ▶ $\mathbb{C}[\mathfrak{S}_n] \ni f_\mu = \sum_{\sigma \in C_\mu} \sigma$ — **характеристические функции классов сопряжённости.**
- ▶ Функциональная запись: $f_\mu(\sigma) = \begin{cases} 1, & \sigma \in C_\mu, \\ 0, & \text{иначе.} \end{cases}$
- ▶ $\{f_\mu\}_{\mu \in \Pi_n}$ — базис $Z(n)$.

Образующие Кокстера

- ▶ Транспозиция: $(i, j) \in \mathfrak{S}_n$.
- ▶ Кокстеровские транспозиции: $s_i = (i, i + 1)$, $i = 1, \dots, n - 1$.
- ▶ Соотношения:

$$\begin{aligned}s_i^2 &= e, \\ s_i s_j &= s_j s_i \text{ при } |i - j| > 1, \\ s_i s_{i+1} s_i &= s_{i+1} s_i s_{i+1}.\end{aligned}$$

- ▶ Кокстеровская длина $\ell(\sigma)$ — наименьшее такое k , что $\sigma = s_{i_1} \dots s_{i_k}$.

- ▶ Инверсия $\sigma \in \mathfrak{S}_n$: пара (i, j) : $i < j$, $\sigma(i) > \sigma(j)$;
 $I(\sigma)$ — множество инверсий; $\text{inv}(\sigma) = \#I(\sigma)$ — число инверсий.

Лемма (кокстеровская длина)

$$\ell(\sigma) = \text{inv}(\sigma).$$

Лемма (кокстеровская длина)

$$\ell(\sigma) = \text{inv}(\sigma).$$

Доказательство.

- ▶ $\ell(\sigma s_i) = \begin{cases} \text{inv}(\sigma) - 1, & \text{если } (i, i+1) \in I(\sigma), \\ \text{inv}(\sigma) + 1, & \text{если } (i, i+1) \notin I(\sigma). \end{cases}$
- ▶ $\ell(\sigma) \geq \text{inv}(\sigma)$: если $\sigma = s_{i_1} \dots s_{i_k}$ — кратчайшее представление, то $\text{inv}(\sigma) \leq \text{inv}(s_{i_1} \dots s_{i_{k-1}}) + 1 \leq \text{inv}(s_{i_1} \dots s_{i_{k-2}}) + 2 \leq \dots \leq k$.
- ▶ $\ell(\sigma) \leq \text{inv}(\sigma)$.
 - ▶ Пусть $j := \sigma(n)$ и $\sigma_n := \sigma s_j s_{j+1} \dots s_{n-1}$.
 - ▶ Тогда $\sigma_n(n) = n$ и $\text{inv}(\sigma_n) = \text{inv}(\sigma) - (n - j)$, так как $\sigma = \sigma_n s_{n-1} \dots s_j$ и $\text{inv}(\sigma_n s_{n-1}) = \text{inv}(\sigma_n) + 1$,
 $\text{inv}(\sigma_n s_{n-1} s_{n-2}) = \text{inv}(\sigma_n s_{n-1}) + 1 =$
 $= \text{inv}(\sigma_n) + 2, \dots, \text{inv}(\sigma) = \text{inv}(\sigma_n) + (n - j)$.
 - ▶ $n - j =$ в точности число инверсий, образуемых n .
 - ▶ Далее индукция.

Лемма (кокстеровская длина)

$$\ell(\sigma) = \text{inv}(\sigma).$$

Следствие

$\{s_i\}$ — образующие \mathfrak{S}_n .

Стандартные таблицы Юнга и допустимые транспозиции

- ▶ **Стандартная таблица Юнга** формы $\lambda \in \Pi_n$: заполнение λ числами $1, \dots, n$, возрастающее по строкам и столбцам.

Пример. Стандартная таблица формы $\lambda = (5, 4, 1)$:

1	2	4	7	8
3	5	6	9	
10				

$\text{SYT}(\lambda)$ — множество стандартных таблиц формы λ ;

$\text{SYT}(n)$ — множество стандартных таблиц размера n .

- ▶ **Действие** $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ на таблицах: $T \mapsto \sigma T$, заменяем i на $\sigma(i)$.
Может получиться нестандартная таблица!
- ▶ s_i **допустима** для $T \iff s_i T$ стандартная ($\iff i$ и $i+1$ — в разных строках и разных столбцах).
- ▶ Допустимые и недопустимые транспозиции в примере выше?

- ▶ $\lambda \in \Pi_n \rightsquigarrow$ старшая таблица $T_\lambda^{\max} \in \text{SYT}(\lambda)$ формы λ : заполняем последовательно по строкам.

Пример. $T_{(5,4,1)}^{\max} =$

1	2	3	4	5
6	7	8	9	
10				

- ▶ $T \in \text{SYT}(\lambda) \rightsquigarrow \sigma_T \in \mathfrak{S}_n$: $T = \sigma_T T_\lambda^{\max}$.
- ▶ (★) Найти σ_T для

1	2	4	7	8
3	5	6	9	
10				

Лемма (о допустимых транспозициях)

$T \in \text{SYT}(\lambda)$, $\ell = \ell(\sigma_T) \implies \exists$ последовательность из ℓ допустимых транспозиций, переводящая T в T_λ^{\max} .

Доказательство. Индукция по n .

- ▶ $j :=$ число в правой клетке последней строки.
- ▶ Если $j = n$, удалим эту клетку $\rightsquigarrow T' \in \text{SYT}(\lambda')$ и $\sigma_T = \sigma_{T'} \implies$ по предп. инд. \exists последовательность $\ell(\sigma_{T'}) = \ell$ допустимых транспозиций: $T' \mapsto T_{\lambda'}^{\max} \implies$ та же последовательность переводит $T \mapsto T_\lambda^{\max}$.
- ▶ Если $j < n$, то s_j допустима для T , s_{j+1} допустима для $s_j T, \dots$, s_{n-1} допустима для $s_{n-2} \dots s_j T$. Обозначим $S := s_{n-1} \dots s_j T$. Тогда
 - ▶ $\ell(s_j T) = \ell(T) - 1, \dots, \ell(S) = \ell(T) - (n - j - 1)$.
 - ▶ S содержит n в последней клетке \implies свели к разобранным случаям.

Лемма (о допустимых транспозициях)

$T \in \text{SYT}(\lambda)$, $\ell = \ell(\sigma_T) \implies \exists$ последовательность из ℓ допустимых транспозиций, переводящая T в T_λ^{\max} .

- ▶ В доказательстве описана каноническая процедура разложения σ_T в произведение $\ell(\sigma_T)$ допустимых транспозиций.

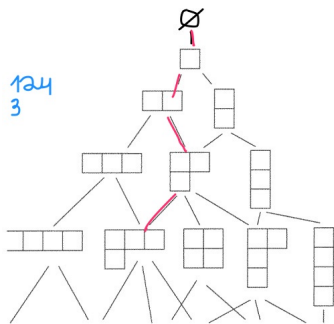
Следствие

Любые $S, T \in \text{SYT}(\lambda)$ можно получить друг из друга последовательностью допустимых транспозиций.

Граф Юнга

- ▶ **Градуированный граф:** $V = \bigcup_{n=0}^{\infty} V_n$, $V_0 = \{\emptyset\}$, ребра соединяют вершины соседних этажей (от меньшего к большему).
- ▶ **Граф Юнга \mathbb{Y} :**
 - $V_n = \Pi_n$,
 - $\mu \in \Pi_{n-1}$ соединена с $\lambda \in \Pi_n \iff \mu \subset \lambda \iff \lambda$ получается из μ добавлением одной клетки (обозначение: $\mu \nearrow \lambda$).





- ▶ **Путь** в графе Юнга длины n : последовательность $\emptyset = \lambda_0 \nearrow \lambda_1 \nearrow \dots \nearrow \lambda_n = \lambda \in \Pi_n$;
 $\mathbb{T}(n)$ — множество путей длины n ;
 $\mathbb{T}(\lambda)$ — множество путей из \emptyset в λ .
- ▶ Очевидны биекции $\mathbb{T}(n) \leftrightarrow \text{SYT}(n)$, $\mathbb{T}(\lambda) \leftrightarrow \text{SYT}(\lambda)$.

Диаграммы Браттели

- ▶ Индуктивная цепочка (конечных) групп:
 $\{e\} = G_0 \subset G_1 \subset G_2 \subset \dots \subset G_n \subset \dots$
- ▶ \widehat{G}_n — множество классов эквивалентности конечномерных неприводимых комплексных представлений G_n ;
- ▶ $\widehat{G}_n \ni \lambda \rightsquigarrow \pi_\lambda, V^\lambda$ — соответствующее неприводимое представление и его пространство.

Определение

Диаграмма Браттели индуктивной цепочки групп = (мульти)граф ветвления (неприводимых представлений) этой цепочки:

- ▶ $V_n = \widehat{G}_n$;
- ▶ $\mu \in \widehat{G}_{n-1}$ и $\lambda \in \widehat{G}_n$ соединены k рёбрами \iff кратность π_μ в $\text{Res}_{G_{n-1}}^{G_n} \pi_\lambda$ равна k .

Обозначения:

- ▶ $\mu \nearrow \lambda \iff \mu, \lambda$ — вершины соседних уровней, соединённые ребром;
- ▶ $\mu \subset \lambda \iff \mu \in \widehat{G}_k, \lambda \in \widehat{G}_n$, где $k \leq n$, и \exists путь в диаграмме Браттели из μ в $\lambda \iff$ кратность π_μ в $\text{Res}_{G_k}^{G_n} \pi_\lambda$ больше нуля.

Определение

Индуктивная цепочка — с простым ветвлением \iff все кратности $(\pi_\mu, \text{Res}_{G_{n-1}}^{G_n} \pi_\lambda)$ равны 0 или 1.

Далее мы рассматриваем только цепочки с простым ветвлением!

Базис Гельфанда–Цетлина

- ▶ Простое ветвление \implies для $\lambda \in \widehat{G}_n$ имеем каноническое разложение $V^\lambda = \bigoplus_{\mu \in \widehat{G}_{n-1}, \mu \nearrow \lambda} V^\mu$.
- ▶ Проитерлируем $\implies V^\lambda = \bigoplus_T V_T$, где V_T — одномерные представления $G_1 = \{e\}$, а T пробегает всевозможные цепочки $T = \{\emptyset \nearrow \lambda_1 \nearrow \lambda_2 \nearrow \dots \nearrow \lambda_n = \lambda\}$, где $\lambda_i \in \widehat{G}_i$ (т.е. **пути в диаграмме Браттели до λ**).
- ▶ Выберем единичный (относительно G_n -инвариантного скалярного произведения в V^λ) вектор $v_T \in V_T \rightsquigarrow$ базис $\{v_T\}$ в V^λ .

Определение

$\{v_T\}$ — базис Гельфанда–Цетлина индуктивной цепочки.

- ▶ Определён канонически с точностью до скаляров.
- ▶ (★) $\mathbb{C}[G_i]v_T = V^{\lambda_i}, i = 1, \dots, n$.