

## Спецкурс «Симметрические функции»

### Лекция 3. Стандартное скалярное произведение в алгебре симметрических функций. Комбинаторное определение функций Шура

Н. В. Цилевич

17 сентября 2021 г.

## Стандартное скалярное произведение в $\Lambda$

- ▶  $\{u_i\}, \{v_j\}$  — **взаимные базисы** относительно скал. произв.  $\langle \cdot, \cdot \rangle$   
 $\iff \langle u_i, v_j \rangle = \delta_{ij}$ .

# Стандартное скалярное произведение в $\Lambda$

- ▶  $\{u_i\}, \{v_j\}$  — взаимные базисы относительно скал. произв.  $\langle \cdot, \cdot \rangle$   
 $\iff \langle u_i, v_j \rangle = \delta_{ij}$ .
- ▶ Стандартное скалярное произведение  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  на  $\Lambda$ : относительно которого базисы  $\{m_\lambda\}$  и  $\{h_\lambda\}$  взаимны, т.е.  $\langle m_\lambda, h_\mu \rangle = \delta_{\lambda\mu}$

# Стандартное скалярное произведение в $\Lambda$

- ▶  $\{u_i\}, \{v_j\}$  — взаимные базисы относительно скал. произв.  $\langle \cdot, \cdot \rangle$   
 $\iff \langle u_i, v_j \rangle = \delta_{ij}$ .
- ▶ Стандартное скалярное произведение  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  на  $\Lambda$ : относительно которого базисы  $\{m_\lambda\}$  и  $\{h_\lambda\}$  взаимны, т.е.  $\langle m_\lambda, h_\mu \rangle = \delta_{\lambda\mu}$
- ▶ Ну, строго говоря, пока это не скалярное произведение, а билинейная форма...

# Стандартное скалярное произведение в $\Lambda$

- ▶  $\{u_i\}, \{v_j\}$  — **взаимные базисы** относительно скал. произв.  $\langle \cdot, \cdot \rangle$   
 $\iff \langle u_i, v_j \rangle = \delta_{ij}$ .
- ▶ **Стандартное скалярное произведение  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  на  $\Lambda$ :** относительно которого базисы  $\{m_\lambda\}$  и  $\{h_\lambda\}$  взаимны, т.е.  $\langle m_\lambda, h_\mu \rangle = \delta_{\lambda\mu}$
- ▶ Ну, строго говоря, пока это не скалярное произведение, а билинейная форма...
- ▶ Однородно:  $f \in \Lambda^n, g \in \Lambda^m, n \neq m \implies \langle f, g \rangle = 0$ .

## Предложение

$\langle \cdot, \cdot \rangle$  симметрично:  $\langle f, g \rangle = \langle g, f \rangle$  для всех  $f, g \in \Lambda$ .

**Доказательство.** Достаточно проверить на базисе. Возьмём базис  $\{h_\lambda\} \implies \langle h_\lambda, h_\mu \rangle = \langle \sum_\nu N_{\lambda\nu} m_\nu, h_\mu \rangle = N_{\lambda\mu}$ . Но  $N_{\lambda\mu} = N_{\mu\lambda} \implies$  QED.

## Лемма

Пусть  $\{u_i\}, \{v_j\}$  — базисы в  $\Lambda$ , причём  $u_\lambda, v_\lambda \in \Lambda^n$  при  $|\lambda| = n$ . Тогда они взаимны  $\iff \sum_{\lambda} u_{\lambda}(x)v_{\lambda}(y) = \prod_{i,j}(1 - x_i y_j)^{-1}$ .

**Доказательство.**

- ▶  $u_{\lambda} = \sum_{\rho} a_{\lambda\rho} m_{\rho}, v_{\mu} = \sum_{\sigma} b_{\mu\sigma} h_{\sigma}, A = (a_{\lambda\rho}), B = (b_{\mu\sigma})$ .
- ▶  $\langle u_{\lambda}, v_{\mu} \rangle = \sum_{\rho} a_{\lambda\rho} b_{\mu\rho}$ .
- ▶ Взаимность  $\iff \sum_{\rho} a_{\lambda\rho} b_{\mu\rho} = \delta_{\lambda\mu} \iff AB^T = I$ .
- ▶ Тождество из условия  $\iff \sum_{\rho} m_{\rho}(x)h_{\rho}(y) = \sum_{\lambda} u_{\lambda}(x)v_{\lambda}(y) =$   
 $= \sum_{\rho,\sigma} (\sum_{\lambda} a_{\lambda\rho} b_{\lambda\sigma}) m_{\rho}(x)h_{\sigma}(y) \iff \sum_{\lambda} a_{\lambda\rho} b_{\lambda\sigma} = \delta_{\rho\sigma} \iff A^T B = I$ .
- ▶  $AB^T = I \iff A = (B^T)^{-1} = (B^{-1})^T \iff A^T = B^{-1} \iff$   
 $\iff A^T B = I$ .

## Предложение

$\langle p_\lambda, p_\mu \rangle = z_\lambda \delta_{\lambda\mu}$ . В частности  $\{p_\lambda\}$  — ортогональный (но не ортонормированный!) базис  $\Lambda$ .

**Доказательство:**  $\prod_{i,j} (1 - x_i y_j)^{-1} = \sum_{\lambda} \frac{1}{z_\lambda} p_\lambda(x) p_\lambda(y) \implies \{p_\lambda\}$  и  $\{p_\mu/z_\mu\}$  — взаимные базисы.

## Следствие

$\langle \cdot, \cdot \rangle$  положительно определено:  $\langle f, f \rangle \geq 0$  для любой  $f \in \Lambda$ , причем  $\langle f, f \rangle = 0 \iff f = 0$ .

**Доказательство:**  $f = \sum c_\lambda p_\lambda \implies \langle f, f \rangle = \sum c_\lambda^2 z_\lambda \implies \text{QED}$ .

## Следствие

$\omega$  — изометрия:  $\langle \omega f, \omega g \rangle = \langle f, g \rangle$  для любых  $f, g \in \Lambda$ .

**Доказательство:** в силу билинейности достаточно проверить для  $f = p_\lambda$  и  $g = p_\mu$ .



# Полустандартные таблицы Юнга

- ▶ Полустандартная таблица Юнга  $T$  формы  $\lambda \in \Pi =$  заполнение диаграммы  $\lambda$  неотрицательными целыми числами: нестрого возрастают по строкам, строго возрастают по столбцам.

- ▶ Пример:

1	1	1	3	4	4
2	4	4	5	5	
5	5	7			
6	9	9			

- ▶  $\lambda = \text{sh}(T)$  — форма  $T$ .
- ▶  $T$  имеет тип  $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots) \in W_n \iff$  в  $T$  имеется  $\alpha_i = \alpha_i(T)$  элементов  $i$ ; обозначение:  $\alpha = \text{type}(T)$ .
- ▶  $T \rightsquigarrow x^T = x_1^{\alpha_1(T)} x_2^{\alpha_2(T)} \dots$
- ▶ Пример:  $\text{type}(T) = (3, 1, 1, 4, 4, 1, 1, 0, 2)$ ,  $x^T = x_1^3 x_2 x_3 x_4^4 x_5^4 x_6 x_7 x_9^2$ .

- ▶  $SSYT(\lambda)$  — множество всех полустандартных таблиц формы  $\lambda$ .
- ▶  $SSYT(\lambda, \alpha)$  — множество всех полустандартных таблиц формы  $\lambda$  и типа  $\alpha$ .

- ▶  $SSYT(\lambda)$  — множество всех полустандартных таблиц формы  $\lambda$ .
- ▶  $SSYT(\lambda, \alpha)$  — множество всех полустандартных таблиц формы  $\lambda$  и типа  $\alpha$ .

Аналогично всё это определяется для косых таблиц.

**Пример.** Полустандартная таблица формы  $(6, 5, 3, 3)/(3, 1)$  типа  $(1, 2, 2, 3, 0, 1, 2, 2)$ :

			3	4	4
	1	4	7	7	
2	2	6			
3	8	8			

# Комбинаторное определение функций Шура

▶ Косая функция Шура

$$s_{\lambda/\mu} := \sum_{T \in \text{SSYT}(\lambda/\mu)} x^T.$$

▶  $\mu = \emptyset \implies \lambda/\mu = \lambda \rightsquigarrow$  функция Шура  $s_\lambda$ .

▶  $\ell(\lambda) > n \implies s_\lambda(x_1, \dots, x_n) = 0$ .

▶ **Примеры.**

▶ Все полустандартные таблицы формы  $\lambda = (2, 1)$  с наибольшим элементом  $\leq 3$ :

$$\begin{array}{cccccccc} 11 & 12 & 11 & 13 & 22 & 23 & 12 & 13 \\ 2 & 2 & 3 & 3 & 3 & 3 & 3 & 2 \end{array}$$

Таким образом,

$$\begin{aligned} s_{21}(x_1, x_2, x_3) &= x_1^2 x_2 + x_1 x_2^2 + x_1^2 x_3 + x_1 x_3^2 + x_2^2 x_3 + x_2 x_3^2 + 2x_1 x_2 x_3 \\ &= m_{21}(x_1, x_2, x_3) + 2m_{111}(x_1, x_2, x_3) \implies \end{aligned}$$

$s_{21} = m_{21} + 2m_{111}$  (уже в  $\Lambda$ , т.е. от бесконечного числа переменных!).

▶ (★)  $s_{(n)} = h_n$ ,  $s_{(1^n)} = e_n$ .

▶ Пока неочевидно, что  $s_\lambda$  — симметрическая функция!

## Теорема

$s_{\lambda/\mu} \in \Lambda$  для любой косой диаграммы  $\lambda/\mu$ .

### Доказательство.

- ▶ Достаточно доказать инвариантность относительно  $x_i \leftrightarrow x_{i+1}$ .
- ▶ Пусть  $\tilde{\alpha} = (\dots, \alpha_{i-1}, \alpha_{i+1}, \alpha_i, \alpha_{i+2}, \dots)$ . Хотим биекцию  $\phi_i : \text{SSYT}(\lambda/\mu, \alpha) \rightarrow \text{SSYT}(\lambda/\mu, \tilde{\alpha})$ .
- ▶ Рассмотрим часть, содержащую  $i$  и  $i+1$ . Только столбцы, содержащие ровно один из них. Получим части строк вида  $i^r(i+1)^s$ . Заменяем на  $i^s(i+1)^r$ . Это искомая биекция.

$$\begin{array}{ccccccc} i & i & \underbrace{i \ i}_{r=2} & \underbrace{i+1 \ i+1 \ i+1 \ i+1}_{s=4} & i & & \\ i+1 & i+1 & & & & & \end{array} \rightarrow \begin{array}{ccccccc} & & & & & & i \\ i & i & \underbrace{i \ i \ i \ i}_{s=4} & \underbrace{i+1 \ i+1}_{r=2} & & & \\ i+1 & i+1 & & & & & i+1 \end{array}$$

**Замечание.** Используемые операции  $\phi_i$  называются **инволюциями Бендера–Кнута**.

- ▶  $\lambda \in \Pi_n, \alpha \in W_n \rightsquigarrow$  **число Костки**  $K_{\lambda\alpha} := \# \text{SSYT}(\lambda, \alpha)$ .
- ▶  $s_\lambda = \sum_{\alpha \in W_n} K_{\lambda\alpha} x^\alpha = \sum_{\mu \vdash n} K_{\lambda\mu} m_\mu$ .
- ▶ Аналогично **косое число Костки**  $K_{\lambda/\nu, \alpha} := \# \text{SSYT}(\lambda/\nu, \alpha)$ .
- ▶  $s_{\lambda/\nu} = \sum_{\mu \vdash n} K_{\lambda/\nu, \mu} m_\mu$ .
- ▶ Для  $K_{\lambda\mu}$  в общем случае простой формулы нет и не будет!

$$s_1 = m_1$$

$$s_{11} = m_{11}$$

$$s_2 = m_{11} + m_2$$

$$s_{111} = m_{111}$$

$$s_{21} = 2m_{111} + m_{21}$$

$$s_3 = m_{111} + m_{21} + m_3$$

$$s_{1111} = m_{1111}$$

$$s_{211} = 3m_{1111} + m_{211}$$

$$s_{22} = 2m_{1111} + m_{211} + m_{22}$$

$$s_{31} = 3m_{1111} + 2m_{211} + m_{22} + m_{31}$$

$$s_4 = m_{1111} + m_{211} + m_{22} + m_{31} + m_4$$

$$s_{11111} = m_{11111}$$

$$s_{2111} = 4m_{11111} + m_{2111}$$

$$s_{221} = 5m_{11111} + 2m_{2111} + m_{221}$$

$$s_{311} = 6m_{11111} + 3m_{2111} + m_{221} + m_{311}$$

$$s_{32} = 5m_{11111} + 3m_{2111} + 2m_{221} + m_{311} + m_{32}$$

$$s_{41} = 4m_{11111} + 3m_{2111} + 2m_{221} + 2m_{311} + m_{32} + m_{41}$$

$$s_5 = m_{11111} + m_{2111} + m_{221} + m_{311} + m_{32} + m_{41} + m_5$$

**Замечание.**  $s_\lambda = m_\lambda + \dots$ , где  $\dots$  раскладывается по  $m_\mu$  с  $\mu \triangleleft \lambda$  (докажем чуть позже).

# Стандартные таблицы Юнга и размерность диаграмм

- ▶ **Стандартная таблица Юнга** формы  $\lambda \in \Pi_n =$  полустандартная таблица формы  $\lambda$  и типа  $(1^n)$ , т.е. заполнение клеток  $\lambda$  числами  $1, \dots, n$  так, чтобы они возрастали по строкам и столбцам.

1	2	4	7	8
3	5	6	9	
10				

- ▶  $\text{SYT}(\lambda)$  — множество стандартных таблиц Юнга формы  $\lambda$ .

- ▶ **Размерность** диаграммы:  $\dim \lambda := \# \text{SYT}(\lambda) = K_{\lambda, (1^n)}$ .

Аналогично  $\dim(\lambda/\mu) = \# \text{SYT}(\lambda/\mu) = K_{\lambda/\mu, (1^n)}$ .



(★)  $\dim \lambda$  совпадает с числом следующих объектов.

- ▶ Стандартные таблицы Юнга формы  $\lambda$ .

1 2 3	1 2 4	1 2 5	1 3 4	1 3 5
4 5	3 5	3 4	2 5	2 4

- ▶ Пути в графе Юнга от  $\emptyset$  до  $\lambda$ , т.е. последовательности  $\emptyset = \lambda^0 \subseteq \lambda^1 \subseteq \dots \subseteq \lambda^n = \lambda$ , где  $\lambda^k \in \Pi_k$ , т.е.  $\lambda^k$  получается из  $\lambda^{k-1}$  добавлением одной клетки.
- ▶ Решёточные перестановки (слова Яманочи, баллотировочные последовательности) типа  $\lambda$ , т.е. последовательности  $a_1 \dots a_n$ , где  $i$  встречается  $\lambda_i$  раз, такие, что в любом подслове  $a_1 \dots a_j$  число букв  $i$  не меньше, чем число букв  $i + 1$ .

11122 11212 11221 12112 12121

- ▶ Решёточные пути в  $\mathbb{R}^\ell$  (где  $\ell = \ell(\lambda)$ ) из 0 в  $(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_\ell)$  с единичными шагами внутри конуса  $x_1 \geq \dots \geq x_\ell \geq 0$ .



# Обратные полустандартные таблицы

- ▶ Обратная полустандартная таблица Юнга формы  $\lambda/\mu$  — нестрогое убывание по строкам, строгое убывание по столбцам.

		6	5	5
	8	5	2	2
7	7	3		
6	1	1		

- ▶  $\widehat{\text{SSYT}}(\lambda, \alpha)$  — множество обратных полустандартных таблиц формы  $\lambda$  и типа  $\alpha$ ,  $\widehat{K}_{\lambda/\mu, \alpha} = \#\widehat{\text{SSYT}}(\lambda, \alpha)$ .

## Лемма

$$\widehat{K}_{\lambda/\mu, \alpha} = K_{\lambda/\mu, \alpha}.$$

### Доказательство.

- ▶ Пусть  $k := \max\{i : \alpha_i \neq 0\}$  и  $\bar{\alpha} = (\alpha_k, \alpha_{k-1}, \dots, \alpha_1, 0, 0, \dots)$ .
- ▶  $T_{ij} \mapsto k + 1 - T_{ij}$  — биекция:  $\widehat{\text{SSYT}}(\lambda, \alpha) \rightarrow \text{SSYT}(\lambda, \bar{\alpha})$ .
- ▶ Знаем: есть биекция между  $\text{SSYT}(\lambda, \bar{\alpha})$  и  $\text{SSYT}(\lambda, \alpha)$ .