

Задача 3. L^* - двойственное вект. пр-во со скаляр- $p \neq 2$.

Группа Гейзенберга H_p^n имеет $\langle \cdot, \cdot \rangle : L \times L^* \rightarrow \mathbb{F}_p$.

$$px - xp = Id$$

$$[p, x] = 1$$

$p, x; \forall z$

$$Tr px = Tr xp \Rightarrow Tr(px - xp) = 0.$$

это и м.д. в векторном пр-ве.

если взять 2 оператора

$$p = \frac{\partial}{\partial x}, \quad x$$

$$\frac{\partial}{\partial x} (xf) - x \frac{\partial f}{\partial x} = f$$

$$f = x^2 + 1$$

$$\frac{\partial}{\partial x} (x^3 + x) = 3x^2 + 1$$

$$\frac{\partial f}{\partial x} = 2x + 0$$

$$x \frac{\partial f}{\partial x} = 2x^2 \Rightarrow \frac{\partial}{\partial x} (xf) - x \frac{\partial f}{\partial x} = f$$

Класс сопряженности в H_p^n .

$$L = \mathbb{F}_p^n$$

напр $L \oplus L^*$
 (u, u^*)

билинейная форма кососимметричная со значениями в \mathbb{F}_p .

$$\langle (u_1, u_1^*), (u_2, u_2^*) \rangle = u_2^*(u_1) - u_1^*(u_2)$$

Группа Гейзенберга:

$$\mathbb{F}_p \times M$$

$$[m_1, m_2] = m_1 m_2 - m_2 m_1 = \langle m_1, m_2 \rangle \in \mathbb{F}_p$$

хотим

элемент здесь (x, m)

$m_1, m_2, m_1^{-1}, m_2^{-1}$
 умножение в группе Гейзенберга

$$(x, u, u^*)$$

$$\text{если взять } (0, m_1) \cdot (0, m_2) \cdot (0, m_1)^{-1} \cdot (0, m_2)^{-1} = \langle m_1, m_2 \rangle, 0$$

Класс сопряженности: $e = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots \end{pmatrix}$
 по умножению $(0, u, u^*) = (0, u, u^*) \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots \end{pmatrix}$ - центральный элемент

Все подгруппы \mathbb{F}_p -центральная о.г. со всем классом сопряженности: коммутирует

Есть группа.
Возьмем $(0, m)$

центр $e = (0, 0, 0)$
 $(1, 0, 0)$
 \vdots
 $(p-1, 0, 0)$
 $\# (H_p) = p^{2n+1}$

$$(0, m') (0, m) (0, m')^{-1}$$

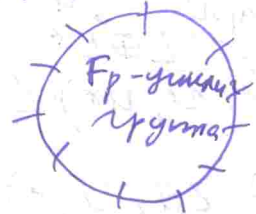
$$= \langle m', m \rangle, m$$

$(?; m)$ образует класс сопряженности, если $m \neq 0$.

если вектор $\text{сост.} \neq 0$

если вектор $\text{сост.} = 0$
 $(\cdot, 0, 0)$

$W_a = \text{Ind}_{\mathbb{F}_p \times L}^{\mathbb{H}_p} \psi_a$ $\psi_a: \mathbb{F}_p \times L \rightarrow \mathbb{C}^*$
 $\chi_a(x, u, u^*) = \frac{1}{p^{n+1}} \sum_{(x, u, u^*) = s^{-1} g s} \psi_a(s^{-1} g s)$
 $\psi_a(x, u) = e^{\frac{2\pi i a x}{p}}$



$$\begin{matrix} \text{"s"} \\ \text{"s"} \end{matrix} (x_1, u_1, u_1^*) (x, u, u^*) (x_1, u_1, u_1^*) =$$

$$= (x + \langle u_1, u_1^* \rangle (u, u^*), u, u^*) =$$

$$= \frac{1}{p^{n+1}} \sum_{(x_1, u_1, u_1^*)} \psi_a \langle (u_1, u_1^*) (u, u^*) \rangle \equiv$$

$$\equiv \begin{cases} 0, & \text{если } u^* \neq 0 \\ \frac{1}{p^{n+1}} \sum_{x, u_1, u_1^*} \psi_a \langle (u_1, u_1^*), (u, 0) \rangle \psi_a x & \text{если } u^* = 0 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} \frac{1}{p^{u+1}} \sum_{x, u, u^*} \Psi_a(-u_1^*(u)) \Psi_a^{(x)} & \text{если } u^* = 0 \\ 0, & \text{если } u^* \neq 0 \end{cases}$$

$$= \sum_{u_1^*} \Psi_a(-u_1^*(u)) \frac{\Psi_a^{(x)}}{a}$$

$$= \begin{cases} p^u & \text{если } u = 0 \\ 0 & \text{если } u \neq 0 \end{cases} \Psi_a(x)$$

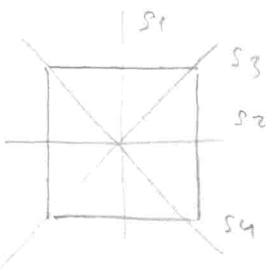
$$\chi_a(x, u, u^*) = \begin{cases} 0 & \text{при } (u, u^*) \neq (0, 0) \\ \Psi_a(x) p^u & \text{при } (x, u, u^*) = (x, 0, 0) \end{cases}$$

Проверка неприводимости $\text{Ind}_{\mathbb{F}_p \times L}^{H_p^n} \Psi_a$:

$$\langle \chi_a, \chi_a \rangle = p^{2u} + \dots + p^{2u}$$

p-раз / p^{2u+1} = 1

#H



$s_1, s_3, s_3, s_4, \Gamma_{90}, e$

$$\begin{matrix} 1 & 2 & \xrightarrow{s_2} & u & 3 \\ 4 & 3 & & 1 & 2 \end{matrix} \xrightarrow{-s_3} \begin{matrix} 2 & 3 \\ 1 & 4 \end{matrix} = \Gamma_{90}$$

04.05.10.

Представление симметрической группы

В симметрической группе S_n классов элементов представления нумеруются разбиениями $\alpha \in P(n)$.

Это каноническое сво симметрической группы.

Порядки на разбиениях

1. Лексикографический порядок

$\uparrow \uparrow$ Если элемент во 2 сравниваем \Rightarrow и в 1 они сравниваем

2. \geq , порядок приписки

$$(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n) \geq (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_m)$$

$$\alpha_1 \geq \beta_1, \alpha_1 + \alpha_2 \geq \beta_1 + \beta_2, \alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3 \geq \beta_1 + \beta_2 + \beta_3, \dots$$

$(109, 1, \dots) \not\geq (90, 89)$ - неполный порядок

Замечание: порядок приписки слабее, т.к. неполный, но его можно уточнить до порядка 1.

1. Аноне: классификация представлений S_n

α - разбиение n

13	5	7	8	9
1	2	3		
6	4	10		
11				
12				

Таблица T формы α - это произвольная расстановка чисел от 1 до n в диаграммах α .

С каждой T связано 2 подгруппы: $R(T)$ row

$C(T)$ column

Пример: если $\alpha = (1, \dots, 1)$ перестановки

и наоборот, если $\alpha = n$

1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

$$C(T) = \{e\}$$

$$R(T) = S_n$$

1
1
1
1
1
1
1
1
1
1

то $R(T) = \{e\}$ [сохраняющие строки] и действующие внутри строк, т.е. элемент переставляются только внутри каждой строки

S_n перестановки строк

элемент переставляются только внутри каждой строки

$R(T)$ и $C(T)$ не зависят от T (а только от d)
 в том смысле, что для группы T под те формулы
 $T' = \sigma T$, $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ $C(T') = \sigma C(T) \sigma^{-1}$
 $R(T') = \sigma R(T) \sigma^{-1}$
 обратные классы смежности \mathfrak{S}_n

$\text{Ind}_{R(T)} \mathfrak{S}_n \mathbb{C} =: T_d$ — представление \mathfrak{S}_n , не зависящее от T , а лишь от d .

представление перестановочное
 в $\mathfrak{S}_n / R(T) =$ множество разбиений $\{1, \dots, n\}$ на подмножества порядков d_1, d_2, \dots мощности $(n-1)!$ -член и классов смежности (длина строк)
 $\mathfrak{S}_n / R(T) \cong \{1, \dots, n\}$

Вариант: $T'_d := \text{Ind}_{C(T)} \mathfrak{S}_n \text{sign} = \text{Ind}_{C(T)} \mathfrak{S}_n \mathbb{C} \otimes \text{sign}$
 \parallel
 $T_d \otimes \text{sign}$

Пример \mathfrak{S}_4 .

	V	V'	V	V'	W	T_4	$T_{(3,1)}$	$T_{2,2}$	$T_{2,1,1}$	$T_{1,1,1,1}$
	1	1	3	3	2	1	4	6 н-во 3-х элем.	12	24
	6	-1	1	-1	0	1	2	2	2	0
	3	1	-1	-1	2	1	0	2	0	0
	8	1	0	0	-1	1	1	0	0	0
	6	-1	-1	1	0	1	0	0	0	0

порядок $(4) > (3,1) > (2,2) > (2,1,1) > (1,1,1,1)$
 $T_4 = V$, $T_{3,1} = V \oplus V'$, $T_{2,2} = V \oplus V' \oplus W$
 подгруппа сохр. 1 элемент

1 2 3 4

1 2 4 3

$$T_{2,1,1} = U \oplus 2V \oplus V' \oplus W$$

$$T_{1,1,1,1} = U \oplus 3V \oplus 2W \oplus 3V' \oplus U'$$

Правильно неприводимые представления у нас соответствуют по первому правилу в Таблице

$$U_{4,1} = U$$

$$U_{3,1} = V$$

$$U_{2,2} = W$$

$$U_{2,1,1} = V'$$

$$U_{1,1,1,1} = U'$$

Продолжиме таблицу характеров:

	T_4'	$T_{3,1}'$	$T_{2,2}'$	$T_{2,1,1}'$	$T_{1,1,1,1}'$
e	24	12	6	4	1
(12)34	0	-2	-2	-2	-1
(12)(34)	0	0	2	0	1
(123)	0	0	0	1	1
(1234)	0	0	0	0	-1

||

$T_{1,1,1,1} \cdot \text{sign}$

$$T_4 = U \quad T_{3,1} = U \oplus V \quad , \quad T_{2,2} = U \oplus V \oplus W \quad , \quad T_{2,1,1} = U \oplus 2V \oplus$$

$$T_{1,1,1,1} = U \oplus 3V \oplus 2W \oplus 3V' \oplus U'$$

$$U_{4,1} := U \quad , \quad U_{3,1,1} := V \quad , \quad U_{2,2,1} := W \quad , \quad U_{2,1,1,1} := V' \quad , \quad U_{1,1,1,1,1} := U'$$

$$T_4' = U_{4,1} \oplus 3U_{3,1,1} \oplus 2U_{2,2,1} \oplus 3U_{2,1,1,1} \oplus U_{1,1,1,1,1}$$

$$T_{3,1}' = U_{3,1,1} \oplus U_{2,2,1} \oplus 2U_{2,1,1,1} \oplus U_{1,1,1,1,1}$$

$$T_{2,2}' = U_{2,2,1} \oplus U_{2,1,1,1} \oplus U_{1,1,1,1,1}$$

$$T_{2,1,1,1}' = U_{2,1,1,1} \oplus U_{1,1,1,1,1}$$

$$T_{1,1,1,1,1}' = U_{1,1,1,1,1}$$

T_α и T_α' содержат единичные общие неприв. идеалы U_α
 $\dim \text{Hom}_{\mathbb{Z}}(T_\alpha, T_\alpha') = 1$

$$T_\alpha = U_\alpha + \sum_{\beta < \alpha} K_{\alpha\beta} U_\beta$$

базис $\{T_\alpha\}$ выражается через базис $\{U_\beta\}$ матрицей верхнетреугольной с 1 на диагонали $(K_{\alpha\beta})$



$$\{U_\beta\} = (K_{\alpha\beta})^{-1} \{T_\alpha\}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 5 \\ 0 & 1 & -4 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$x + 2y + 3z = a$$

$$y + 4z = b$$

$$z = c$$

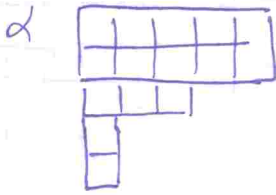
вывод: обратная матрица $(K_{\alpha\beta})^{-1}$ тоже верхнетреугольна и целочисленная \Rightarrow все неприв. x -р-н \mathbb{Z} тоже целочисленны.

Завтра 2 пара-лекции
12 мая - к.р. 3 пара-семинар.

05.05.10

На прошлой лекции:

Порядок примокания $\alpha \geq \beta$ на разбиениях n и лексикографический $\alpha \geq \beta$ - полиней.



заполнение числами от 1 до n
таблица T форма α

$$R(T) \in \mathbb{C} S_n \supset \mathbb{C}(T)$$

$$T_\alpha = \text{Ind}_{R(T)}^{S_n} \mathbb{C} \cong$$

перестановочное представление на n -ве
независимы разбиений $\{1, \dots, n\} = A_1 \sqcup A_2 \sqcup \dots \sqcup A_k$
от T , зависят от α $\#A_i = \alpha_i$

$$T'_\alpha = \text{Ind}_{S(T)}^{S_n} \mathbb{C} \otimes \text{sgn}$$

Теорема Юнга:

$\dim \text{Hom}_{S_n}(T_\alpha, T'_\alpha) = 1$, т.е. единственное общее неприводимое представление V_α .

$V = \bigoplus V_i^{d_i}$ проектор $p_i \in \mathbb{C}[G]$ на i -ю компоненту

в алгебре есть умножение и сложение, а групповая алгебра состоит из формальных сумм

$$g_1 g_2 = g$$

$$(g_1 + g_2)(g_3 + g_4) = \boxed{g_1 g_3 + g_1 g_4 + g_2 g_3 + g_2 g_4}$$

векторное пр-во над \mathbb{C} минимальный вектор с базисом $\{g\}_{g \in G}$

$$\rho: G \rightarrow GL(V)$$

$$\Downarrow \quad g \quad \rho(g)$$

$$\rho \mid \mathbb{C}[G] \rightarrow \text{Mat}_n(\mathbb{C}) \leftarrow \text{матрицы } n \times n$$

$$\text{End}(V)$$

$$\rho(\sum a_i g_i) = \sum a_i \rho(g_i)$$

Пример алгебры архитимический

$\text{Mat}_{n \times n}(\mathbb{C})$ - алгебра матриц $n \times n$ над \mathbb{C}
 если A - алгебра, $\rho: A \rightarrow \text{End}(V)$ - представление,
 если $\rho(a_1 + a_2) = \rho(a_1) + \rho(a_2)$ и $\rho(a_1 a_2) = \rho(a_1) \rho(a_2)$
 очевидное представление "в себе" - неприводимое

Важно:

у $\text{Mat}_{n \times n} = \text{End}(V)$ есть единственное неприводимое представление V ,
 а любое другое представление имеет вид $V \oplus V \oplus \dots \oplus V$

A действует на себе умножением слева $a(b)$ как

Идеал (левой) - это просто подмодуль A .

$I \subset A$ ^{Подмодуль}
 $\lambda i_1 + \mu i_2 \in I, \lambda, \mu \in \mathbb{C}$
 $a i \in I \forall a \in A, i \in I$

Левые идеалы в алгебре матриц $A = \text{End } V$.

$$\begin{pmatrix} a_{ij} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \text{---} 1 \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \square \\ \square \\ \square \\ \square \\ \square \end{pmatrix} \begin{matrix} a_{11} \\ \vdots \\ a_{1n} \end{matrix}$$

координаты вектора
 идеал минимальный изоморфичный как A -модуль

\forall левый идеал $I \subset \text{End } V$ имеет вид I_U , где $U \subset V$ ^{произвольная матрица}

$$I_U := \{ A : A(U) = 0 \}$$

Конструктивные неприводимых представлений

$$A = \text{End}(V)$$

$\sigma \in V \quad V \cong \forall$ минимальному левому идеалу I_U , V -измер-
 $i \mapsto i(\sigma)$ - сходбеу

$$V \cong A / I_\ell, \text{ где } \ell - \text{прямая}$$

$$\sigma \in \ell$$

$$a \mapsto a(\sigma) \text{ (при этом } I_\ell \mapsto 0)$$

Пример алгебры архитимический

$\text{Mat}_{n \times n}(\mathbb{C})$ - алгебра матриц $n \times n$ над \mathbb{C}
 если A - алгебра, $\rho: A \rightarrow \text{End}(V)$ - представление,
 если $\rho(a_1 + a_2) = \rho(a_1) + \rho(a_2)$ и $\rho(a_1 a_2) = \rho(a_1) \rho(a_2)$
 очевидное представление "в себе" - неприводимое

Важно:

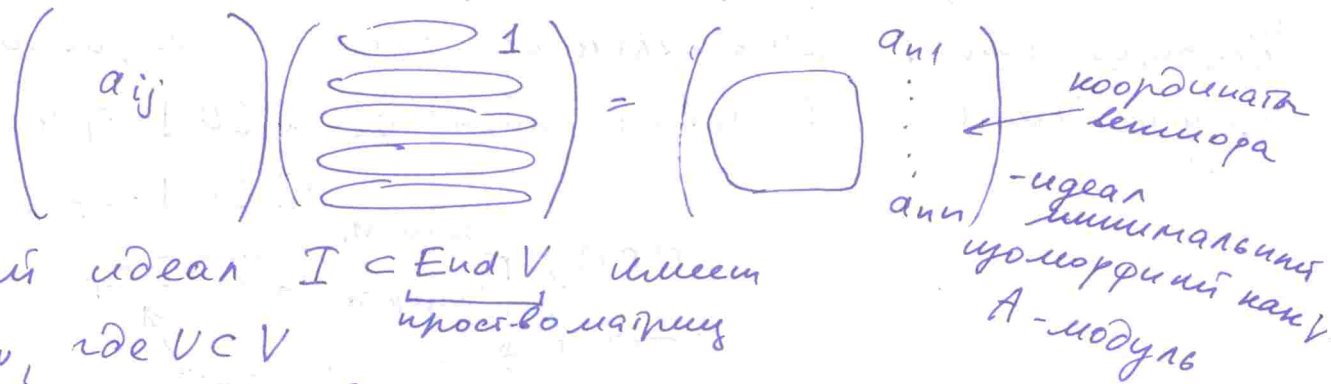
у $\text{Mat}_{n \times n} = \text{End}(V)$ есть единственное неприводимое представление V ,
 а любое другое представление имеет вид $V \oplus \dots \oplus V$

A действует на себе умножением слева $a(b)$ как

Идеал (левой) - это просто подмодуль A .

$I \subset A$ ^{Подмодуль} $\lambda i_1 + \mu i_2 \in I, \lambda, \mu \in \mathbb{C}$
 $a i \in I \forall a \in A, i \in I$

Левые идеалы в алгебре матриц $A = \text{End } V$.



\forall левый идеал $I \subset \text{End } V$ имеет вид I_U , где $U \subset V$
_{пространство матриц}

$$I_U := \{ A : A(U) = 0 \}$$

Конструкция неприводимых представлений

$$A = \text{End}(V)$$

$\sigma \in V \quad V \cong \forall$ минимальному левому идеалу I_σ, V -измер-
 $i \mapsto i(\sigma)$ - сюръекция, плоскость

$$V \cong A / I_\sigma, \text{ где } \ell - \text{прямая}$$

$$\sigma \in \ell$$

$$a \mapsto a(\sigma) \text{ (при этом } I_\sigma \mapsto 0)$$

Теорема Машике

$$\mathbb{C}[G] \cong \bigoplus_i \text{End } V_i$$

непрерывное
представление

$$p_i^2 = p_i \quad \text{End } V_i = p_i \mathbb{C}[G] p_i$$

T_α и T_α' внутри групповой алгебры.

• Возьмем элемент $r(T) \in \mathbb{C}[G]$

$$\sum_{\rho \in R(T)} \rho$$

• Возьмем элемент $s(T) \in \mathbb{C}[G]$

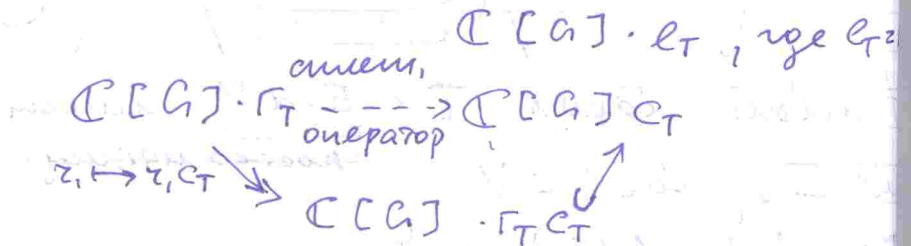
$$\sum_{\beta \in C(T)} \beta (-1)^\beta$$

$$T_\alpha = \text{End}_{R(T)} \mathbb{C} = \text{левый идеал } \mathbb{C}[G] \cdot \Gamma_T \cong \sum a_i \cdot \pi \cdot \Gamma_T = \sum v_{\omega} \omega$$

если $\omega' = \omega$
то $v_{\omega'} = v_{\omega}$

$$T_\alpha' = \text{End}_{C(T)} \mathbb{C} \otimes \mathbb{C} = \text{левый идеал } \mathbb{C}[G] \cdot C_T$$

Утверждение! единственные общие неприводимые
представления в левых идеалах $\mathbb{C}[G] \cdot \Gamma_T$ и $\mathbb{C}[G] \cdot C_T$



Предложение:

$e_T = \Gamma_T C_T$ — почти проектор, т.е. $e_T^2 = \mu_T e_T$, $\mu_T \in \mathbb{Z}$

$e_T' := \frac{e_T}{\mu_T}$ — проектор

Доказ.

Лемма: $\rho e_T \beta = (-1)^\beta e_T$

$\rho \in R(T)$ $\beta \in C(T)$

Доказ. $\rho \Gamma_T C_T \beta$

$$e_T = \sum (-1)^\sigma p^\sigma$$

Клиффордова лемма: если $x \in \mathbb{C}[G]$ и $\forall p, \sigma \quad px^\sigma = (-1)^\sigma x$,
то $x \sim e_T$

D-во: $x = \sum_{\pi \in \mathcal{B}_n} a_\pi \pi = a e \sum_{p, \sigma} (-1)^\sigma p^\sigma + \sum_{\pi \notin R(T) \cup C(T)} a_\pi \pi$
 $x = a \sum (-1)^\sigma p^\sigma$

Мы докажем, что $a_\pi = 0$ где $\forall \pi \notin R(T) \cup C(T)$

Подлеми

Если $\pi \notin R(T) \cup C(T)$, тогда есть 2 числа a, b в одной строке T и одном столбце πT

произвольная расстановка чисел в α :

5	13	11	8	4
8	9	10	5	6
1	3	2		
7				
14				

(a, b) - транспозиция

$\in R(T)$

$C(\pi T) = \pi C(T) \pi^{-1}$

$\pi^{-1} (a, b) \pi$

$(a, b) = \pi \sigma \pi^{-1}$

$\pi = (a, b) \pi \sigma \Rightarrow a_\pi = -a_\pi = 0$

D-во подлеммы:

если нет двух чисел в одной строке T и столбце πT , то $\pi \in R(T) \cup C(T)$

Все числа из первого столбца πT лежат в разных строках $T \Rightarrow$ если p_1 из $R(T)$ т.е. $p_1 T$ имеет первый столбец как πT

Теперь то же со 2-м столбцом и т.д.

И в конце концов получаем $p \in R(T) = p_k p_{k-1} \dots p_1$

т.е. $p T$ имеет такие же числа элементов столбцов

что и πT , т.е. $pT = \sigma \pi T$, где $\sigma \in S(\pi T)$
 $\sigma = \pi \sigma' \pi^{-1}$; $\sigma' \in S(T)$,

тогда $pT = \pi \sigma' \pi^{-1} T$

$pT = \pi \sigma' T$

\Downarrow

$p = \pi \sigma' (\Rightarrow \pi = p (\sigma')^{-1}$

Д-во предложения:

$p e_T^2 \sigma = (-1)^\sigma e_T^2 \Rightarrow e_T^2 = \mu_T e_T$ где $\mu_T \in \mathbb{Z}$ по тому что все было в $\mathbb{Z}[G]$

Осталось проверить, что $\mu_T \neq 0$.

След e_T в регулярном представлении $\text{Reg} = \mathbb{C}[G]$
 и!

Но если $e_T^2 = 0 \Rightarrow e_T$ -ниль $\Rightarrow T e_T = 0$

Предложение: $\dim \text{Hom}_{G_n} (\mathbb{C}[G] e_T, \mathbb{C}[G] e_T) = 1$

$\Rightarrow \mathbb{C}[G] e_T$ неприводимо

Лемма
Д-во: $\text{Hom}_A (Ae, Af) \xrightarrow{\leftarrow \text{---} \rightarrow} eAf$

$e^2 = e$
 идемпотент

пусть e есть идеал
 пусть есть гомоморфизм $\varphi: Ae \rightarrow Af$

$\varphi(e) = x \in Af$, тогда $\varphi(ae) = ax$

$\varphi(e^2) = e \varphi(e) = ex \Rightarrow x \in eAf \Rightarrow \varphi \rightsquigarrow eAf$

Обратно.
 пусть

$x \in eAf \Rightarrow \varphi(ae) = ax$

у нас $\text{Hom}_{\mathbb{C}[G]} (\mathbb{C}[G] e_T, \mathbb{C}[G] e_T) = e_T \mathbb{C}[G] e_T = \mathbb{C} e_T$

по множитель лемме

т.к. $\forall x \in e_T \mathbb{C}[G] e_T$

$p x \sigma = (-1)^\sigma x$

Ключевая лемма 2.

Пусть $\alpha > \beta$ лексикографически, T форма α , S форма β , тогда $C_S \Gamma_T = 0$.

Следствие 1.

$$e_S e_T = \xi C_S \Gamma_T C_T = 0$$

Следствие 2.

Ном $\mathcal{B}_n (\mathbb{C}[G]e_S, \mathbb{C}[G]e_T) = 0$ т.к. нулев. предст. $\forall \alpha$ и $\forall \beta$ разуме $e_S \mathbb{C}[G]e_T$

Надо проверить $e_S \pi e_T = 0 \quad \forall \pi \in \mathcal{B}_n$

$$e_S (\pi e_T \pi^{-1}) = e_S e_{\pi T} \pi = 0$$

Следствие 3. $\forall \alpha$ - все нулев. предст. \mathcal{B}_n

$$\text{т.к. } \# \underbrace{\text{Irr}}_{\text{непривод.}} (\mathcal{B}_n) = \underbrace{p(n)}_{\text{число разбиений}} = \# \{ \alpha \}$$

D-во ключевой леммы: если $\alpha > \beta$, то найдутся два числа (a, b) в одной строке T и в одном столбце S .

если все числа в ~~одном столбце~~ S лежат в ~~разных строках~~ T , то этих столбцов \geq длины первой строки T , т.е. $\beta_1 \geq \alpha_1 \Rightarrow \beta_1 = \alpha_1$.
перенесем эти числа в 1 строку S , далее. Далее про вторую строку и т.д. $\Rightarrow \beta = \alpha$ (W)
если такие α и β .

$$\pi = (a, b) \in R(T) \cap C(S)$$

$$- C_S \Gamma_T = (C_S \pi \Gamma_T) = 0$$

Следствие 4.

T_α T_β - уменьшаются при уменьшении диаграмм

$$\text{Ном } \mathcal{B}_n (T_\beta, T_\alpha) = 0$$

$$\text{Ном } \mathcal{B}_n (\mathbb{C}[\mathcal{B}_n] C_S, \mathbb{C}[\mathcal{B}_n] \Gamma_T) =$$

$$C_S \Pi \Gamma_T = 0 = C_S \Pi \Gamma_T \Pi^{-1} \Pi = C_S \Gamma_T \Pi = 0$$

Менюны 11, 05, 10

Пример. $n=5$.

1 2 3 4 5 5

$$\dim V_5 = 1$$

$$V_5 = \mathbb{C}$$

1
2
3
4
5

$$\dim V_{1,1,1,1,1} = 1$$

"sign"

4, 1

1	2	3	4
5			

1 3 4 5

1	3	4	5
2			

1 2 4 5

1	2	4	5
3			

1 2 3 5

1	2	3	5
4			

$\dim V_{4,1} = 4$
 $V_{4,1} =$ tabular

3, 2

1	2	3
4	5	

1 3 4

1	3	4
2	5	

1 2 4

1	2	4
3	5	

1 2 5

1	2	5
2	4	

1 2 5

1	2	5
3	4	

$$\dim V_{3,2} = 5$$

"W"

3, 1, 1

1	2	3
4		
5		

1 4 5

1	4	5
2		
3		

1 2 5

1	2	5
3		
4		

1 3 5

1	3	5
2		
4		

1 3 4

1	3	4
2		
5		

1 2 4

1	2	4
3		
5		

2, 1, 1

1	2
3	4
5	

1 3

1	3
2	4
5	

1 3

1	3
2	5
4	

1 4

1	4
2	5
3	

1 2

1	2
3	5
4	

$$\dim V_{2,1,1} = 5$$

"W"

2, 1, 1, 1

$$\frac{5!}{(5 \cdot 3 \cdot 2)} = 4$$

1	5
2	
3	
4	

$$\dim V_{2,1,1,1} = 4$$

1	2
3	
4	
5	

$$\dim V_{2T} = \dim V_{\alpha}$$

$$V_{2T} = V_{\alpha} \otimes \text{sign}$$

1	3
2	
4	
5	

1	4
2	
3	
5	

V_{α} = минимальный левый идеал в $\mathbb{C}[\mathfrak{S}_n]$

$$e_T = \tau_T c_T \quad V_{\alpha} = \mathbb{C}[\mathfrak{S}_n] e_T$$

Reg = $\mathbb{C}[\mathfrak{S}_n] = \bigoplus V_{\alpha}^{\dim V_{\alpha}}$

1	2
3	4
5	

симметризатор по строкам

$$R_T = +(12)(34) + (12')(34)' + e$$

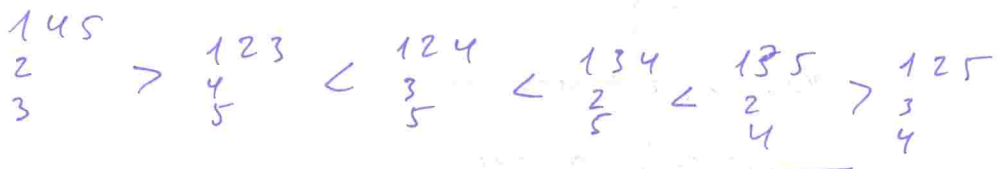
кососимметризатор по столбцам

$$c_T = -(24), -(13), -(15), -(35), -(135), -(153), +e, + (24)(13), + (24)(15), + (24)(35), - (24)(135), - (24)(153)$$

Давайте кожно V_{α} вида $\mathbb{C}[\mathfrak{S}_n] e_T$ назвать U_T .
 и докажем Лемму: для стандартных таблиц T форм α все U_T образуют прямую сумму, т.е. линейно независимы.

Подмешка: если стандартная $T \succ$ ^{формы α} стандартной S кографически, то $e_S e_T = 0$.

\downarrow
 т.е. при $\Gamma_S \Gamma_T = 0$
 строки слева \rightarrow направо
 потом вправо и т.д.



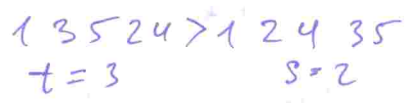
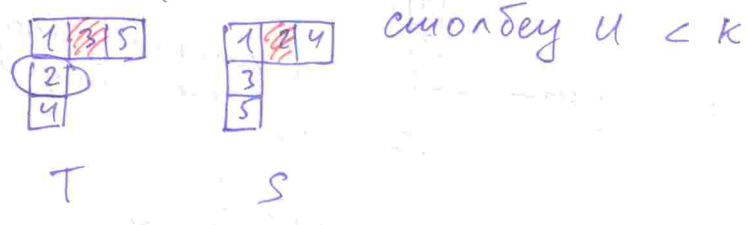
Д-во: нужно проверить
 есть 2 слова (a, b)
 одном столбце t и s



$(a, b) = (1, 2)$

Пусть $T \succ t \succ s \in S$ - первое раск
 делим в k -ой строке и l -столбце
 S где-то дальше встречается
 в t в U -м столбце и V -й строке

$V \geq l$, но T, k T -стандартная \Rightarrow



Есть некий элемент Γ в U -м столбце
 и l -ой строке диаграммы T .

$(\Gamma, s) = (a, b)$

Д-во леммы:

пусть $\sum a_s e_s = 0$
 S -стандартная

$a_s \in \mathbb{C} [B_n]$

Покажем ∂ -м $a_s = 0$

далее выберем лексикографически наибольший T

т.е. $a_T \neq 0$. $(\sum a_s e_s) e_T = a_T e_T^2 = a_T e_T$

Вывод: $\dim V_\alpha =$ число стандартных таблиц формы α .

d_α - количество стандартных таблиц

Далее мы теперь проверим, что $\sum_\alpha d_\alpha^2 = n!$

Алгоритм (соответствие)

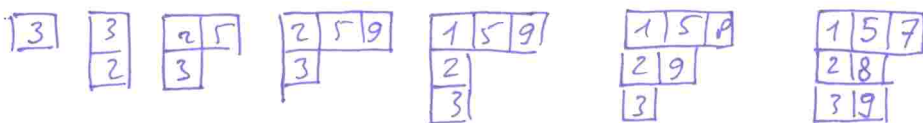
$$\sum_\alpha (\dim V_\alpha)^2 = n!$$

Робинсона - Шенстеда - Кнута
Кинта

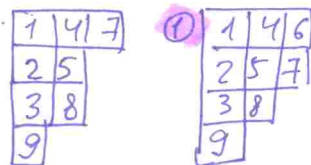
Биекция между $\mathcal{S}_n \longleftrightarrow \{ (T, S) \}$ - стандартные таблицы одинаковой формы
вписываем

Мультифильм РШК

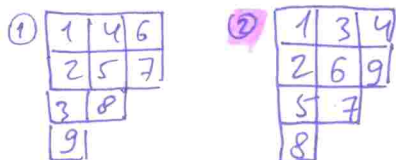
$$\sigma = (3, 2, 5, 9, 1, 8, 7, 4, 6)$$



[приписываем в строку справа, вписываем ↓]



во второй ² таблице в клетке стоит номер знака, на котором она была закончена.



Обратно: смотрим во вторую таблицу, какая клетка закончилась последней. Пусть в ней стоит число A в первой таблице, если A в первой строке, то A стояло в нашей перестановке на последнем месте, иначе в предпоследней строке ищем самый правый $B < A$, ставим

А на ее место, в вышелем в предыду
щую строку, тот элемент, который вышелем
в первую строку и есть последний элемент
нашей перестановки σ .

1 \rightarrow 3
теперь
3 \rightarrow 1 Мы построим в V_α базис V_T , затем перстан
стандартными таблицами формы α .

Следствие конструкции. Правильное вложение

$V_\alpha | \sigma_{n-1} = \oplus V_{\alpha'} -$ сумма по всем диаграммам α'
получаемые вклинением одной клетки

$\text{Ind}_{\sigma_{n-1}}^{\sigma_n} \mathcal{U}_\rho = \oplus \mathcal{U}_{\rho'}$, где ρ' получено добавлением одной
клеточки

