

Компактные многообразия З.

1) $Hilb_n(\mathbb{C}^2)$

2) Клейновы особенности.

1.1) $Hilb_n(\mathbb{C}^2)$ как МН-бо.

Оп: $Hilb_n(\mathbb{C}^2) = \{ \text{идеалы } I \subset \mathbb{C}[X, Y] \mid \text{codim } I = n \}$

Хотим: снабдить $Hilb_n(\mathbb{C}^2)$ структурой многообразия.

Предл: $Hilb_n(\mathbb{C}^2) \xrightarrow{\sim} \{(x, y, i) \in \text{End}(\mathbb{C}^n)^{\oplus 2} \oplus \mathbb{C}^n \mid [x, y] = 0, [x, y]_i = \mathbb{C}^n\} / GL_n(\mathbb{C})$.

Д-бо: $I \mapsto GL_n(x, y, i)$: $V = \mathbb{C}[X, Y]/I \xrightarrow{\sim} \mathbb{C}^n$, $x = \text{умн-е за } X$,
 $y = \text{умн-е за } Y$, $i = 1 + I$, (x, y, i) удовл. однаму условиюм и опр. с
 тори. со действием GL_n .

• $GL_n(x, y, i) \mapsto I$: для $f \in \mathbb{C}[X, Y]$ след. усло-я эквив
 $f(x, y) = 0 \iff f(x, y)_i = 0$ (\Rightarrow равносил), \iff следует из $[\mathbb{C}[x, y]]_i = \mathbb{C}^n$)
 $I = \{f \in \mathbb{C}[X, Y] \mid f(x, y) = 0 \iff f(x, y)_i = 0\}$.
 I идеал $\text{codim } I = n$

Упр: Это эта отобр. взаимно обратна \square

1.2) $Hilb_n(\mathbb{C}^2)$, как компактное многообразие.

Компакт Q : , $v = n$, $w = 1$, $\lambda = 0$, $\theta = 1$

$G = GL_n \curvearrowright T^*R = \{(x, y, i, j) \in \text{End}(\mathbb{C}^n)^{\oplus 2} \oplus \mathbb{C}^n \oplus \mathbb{C}^{n*}\}$

$\mu(x, y, i, j) = [x, y] + ij$, $(T^*R)^{G_{\text{diag}}} = \{(x, y, i, j) \mid \underbrace{[x, y]}_{\text{некоммут. полиноми}}_i = \mathbb{C}^n\}$

$M'_0 = \mu^{-1}(0) // G = \{(x, y, i, j) \mid [x, y] + ij = 0, [\mathbb{C} < x, y >]_i = \mathbb{C}^n\} / GL_n(\mathbb{C})$.

GL_n действует здесь свободно.

\mathcal{M} -ма: $Hilb_n(\mathbb{C}^2) \cong \mathcal{M}_0'$

Д-бо следов. из леммы:

Лемма: $(x, y, i, j) \in \mu^{-1}(0) \stackrel{1-ss}{\Rightarrow} j=0$.

Важн.) факт: $x, y \in \text{End}(\mathbb{C}^n)^{\oplus 2}$, $\text{rk}[x, y] \leq 1$, т.е. \exists базис, в к-ом x и y верхнетреугольн.

Д-бо лемма: $\text{rk } ij \leq 1 \Rightarrow \text{rk } [x, y] \leq 1 \Rightarrow$ можем считать, что

x, y верхнетреугр. $\Rightarrow \begin{cases} f(x, y) \text{ верхнетреугр.} \\ [x, y] \text{ строго верхнетреугр.} \end{cases} \forall f \in \mathbb{C}\langle x, y \rangle$

$$\Rightarrow \text{tr}(f(x, y)[x, y]) = 0 \Rightarrow \underbrace{\text{tr}((f(x, y)i)j)}_{ij = -[x, y]} = 0$$

$$\mathbb{C}' = \text{Span}(f(x, y)i) \quad \langle f(x, y)i, j \rangle = 0$$

$$f(x, y) \in \mathbb{C}'^*$$

$$\langle \mathbb{C}', j \rangle = 0 \Rightarrow j=0$$

□

$$\text{Уп: } \mathcal{M}_0' \cong Hilb_n(\mathbb{C}^2).$$

1.3) Описание $\mathcal{M}_0' = \mu^{-1}(0) // G$.

$(\mathbb{C}^2)'' \cap S_n$ (пересечение нап) $\hookrightarrow (\mathbb{C}^2)''/S_n$ - многообра нейтрал.
н-ок торек в \mathbb{C}^2 .

\mathcal{M} -ма: $\mathcal{M}_0' \cong (\mathbb{C}^2)''/S_n$.

Д-бо: $\mathcal{Z} := \{(x, y) \in \text{End}(\mathbb{C}^n)^{\oplus 2} \mid \text{rk}[x, y] \leq 1\}$

$T^*R \xrightarrow{\cup} \text{End}(\mathbb{C}^n)^{\oplus 2}, (x, y, i, j) \mapsto (x, y)$.

$\mathcal{M}_0'(0) \xrightarrow{\cup} \mathcal{Z}$

$\mathbb{C}^\times = \{z \cdot \text{Id} / z \in \mathbb{C}^\times\} \subset GL_n(\mathbb{C})$, $\mathbb{C}^\times \cap \mu^{-1}(0)$, т.е. $(x, y, i, j) = (x, y, z_i, z^{-1}j)$.

Утв-е 1: Отображение $\mu^{-1}(0) \rightarrow \mathbb{Z}$ — это морфизм функторизующий от $S \mapsto \mathbb{C}^\times \otimes \mu^{-1}(0)$.

Д-бо утв-я 1: $(\mathbb{C}^n \oplus \mathbb{C}^{n*}) // \mathbb{C}^\times \xrightarrow{\sim} \text{End}(\mathbb{C}^n)_{\leq 1}$ (простой
частный случай осн. т-ва теории инв-б от GL_n , с $n=1$).
 $\Rightarrow T^*R // \mathbb{C}^\times \xrightarrow{\sim} \text{End}(\mathbb{C}^n)^{\oplus 2} \times \text{End}(\mathbb{C}^n)_{\leq 1}$.

$\mu^{-1}(0) // \mathbb{C}^\times$ — образ $\mu^{-1}(0)$ в $\text{End}(\mathbb{C}^n)^{\oplus 2} \times \text{End}(\mathbb{C}^n)_{\leq 1} =$
 $= \{(x, y, C) \mid C = -[x, y]\} \xrightarrow{\sim} \mathbb{Z}$. \square

$$\mu^{-1}(0) // GL_n = (\mu^{-1}(0) // \mathbb{C}^\times) // PGL_n = [y\tau b_1] = \mathbb{Z} // PGL_n.$$

Утв-е 2: $\mathbb{Z} // PGL_n \xrightarrow{\sim} (\mathbb{C}^2)^n // S_n$.

Д-бо: Вложим $\mathbb{C}^{2n} \hookrightarrow \mathbb{Z}$: $(x_i, y_i)_{i=1..n} \mapsto (\text{diag}(x_1 \dots x_n), \text{diag}(y_1 \dots y_n))$, S_n -эквив., т.е. $S_n \cap \mathbb{Z}$ через $S_n \hookrightarrow GL_n$ (матричные перестановки).

$$\begin{array}{ccc} (\mathbb{C}^2)^n & \hookrightarrow & \mathbb{Z} \\ \downarrow & \swarrow \text{--->} & \downarrow \text{--->} \\ (\mathbb{C}^2)^n // S_n & \xrightarrow{\exists! \iota} & \mathbb{Z} // PGL_n \end{array}$$

S_n -инвариантное

Хотим: ι морфизм

Подузв-е 2.1: ι строго.

Д-бо: $\mathbb{Z} // PGL_n$ паралл-р замкнутые орбиты; ι строго \Leftrightarrow
 \uparrow замкн. орбита в \mathbb{Z} пересекает локус окн. матриц.]
 \uparrow (по Гильберту-Мандору): $\delta: \mathbb{C}^\times \rightarrow GL_n$: $\delta(t) = (t^n t^{n-1} \dots, 1)$

Но эта $\lim_{t \rightarrow 0} \delta(t) \cdot (x, y) = [\text{коэф. нег. окн. умножаются на } t^{>0}]$
 $=$ пара окн. матриц.

\square подузв-я 2.1.

Погутиб-е 2.2: $\iota: (\mathbb{C}^2)^n / S_n \rightarrow \mathbb{Z} // PGL_n$ замкнутое вложение
 $(\Leftrightarrow \iota^*: \mathbb{C}[\mathbb{Z}]^{PGL_n} \longrightarrow \mathbb{C}[(\mathbb{C}^2)^n]^{S_n})$.

\mathcal{D} -бо: $\mathbb{C}[(\mathbb{C}^2)^n]^{S_n}$ порождается элементами $\sum_{i=1}^n x_i^k y_i^\ell$ ($k, \ell \in \mathbb{N}_{\geq 0}$)
(т-ма Вейла) $\sum_{i=1}^n x_i^k y_i^\ell = \iota^*(\text{tr}(x^k y^\ell))$
 x, y можно считать верхнереуг.!

утб-12 и т-мн.

Замечание: $\mu^{-1}(0) \longrightarrow (\mathbb{C}^2)^n / S_n$

$(x, y, i, j) \mapsto$ совместной симплекс (x, y) .

Задача: $\lambda \neq 0 \Rightarrow \mu^{-1}(\lambda) \cap GL_n$ свободно \Rightarrow

• $\mu^{-1}(\lambda) = \mu^{-1}(1)^{\lambda-ss}$

• M_λ^0 гладкое симплексич.

Спр-бо Калоомеро-Модера.

1.4) Отображение $M_0^1 \xrightarrow{\rho} M_0^0$
 $Hilb_n(\mathbb{C}^2) \xrightarrow{\cong} (\mathbb{C}^2)^n / S_n$.

По замечанию: $\rho: GL_n(x, y, i, j) \mapsto$ совм. симплекс x, y .

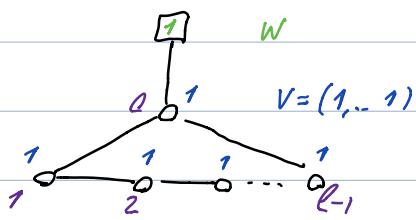
$\begin{array}{ccc} & \downarrow & \downarrow \\ I \subset \mathbb{C}[X, Y] & \xrightarrow{\quad} & \text{носитель с кратностями } \in (\mathbb{C}^2)^n / S_n \\ & \uparrow & \uparrow \end{array}$
отображение Гильберта-Умоя.

Следствие: ρ однозначно наложит изоморфизм $\mathcal{O}((\mathbb{C}^2)^n / S_n)$.

В частности, ρ — это морфизм разрешения особенностей, т.е.
проективный и бирациональный морфизм из гладкого
многообразия.

2) Клейновы особенности: Пример: Q типа \hat{A}_r , $v = (1, \dots, 1)$,

$w = (1, 0, \dots, 0) :$



$$T^*R = \mathbb{C}^{2l+2} = \{(x_0, x_1, \dots, x_{l-1}, y_0, \dots, y_{l-1}, i, j)\} \cap GL(\underline{v}) = (\mathbb{C}^\times)^l$$

$$\left. \begin{array}{l} (z_0, \dots, z_{l-1})(x_0, y_0, x_1, y_1, \dots, i, j) = \\ = (z_0 x_0 z_1^{-1}, z_1 y_0 z_0^{-1}, z_1 x_1 z_2^{-1}, z_2 y_1 z_1^{-1}, \dots, z_0^i, j z_0^{-1}) \\ \text{Diagram: } \begin{array}{c} \square \\ i \uparrow j \\ \text{Curves connecting } x_0, y_0, x_1, y_1, \dots, x_{l-1}, y_{l-1} \end{array} \end{array} \right\}$$

$$\int^q: (x_0, y_0, x_1, y_1, \dots, x_{l-1}, y_{l-1}, i, j)$$

$$(x_{l-1}, y_{l-1} - x_0 y_0 + i j, x_0 y_0 - x_1 y_1, \dots).$$

Хотим вычислить: $\mu^{-1}(0) // GL(\underline{v})$

$$(x, y, i, j) \in \mu^{-1}(0) \Rightarrow ij=0 \rightsquigarrow \mu^{-1}(0) // GL(\underline{v}) \xrightarrow{\sim} \mu_0^{-1}(0) // PGL(\underline{v}),$$

$\forall T^*R_0 = \mathbb{C}^l = \{(x, y)\}$, $\mu_0: T^*R_0 \rightarrow \{(z_0, \dots, z_{l-1}) | z_0 + \dots + z_{l-1} = 0\}$

$PGL(\underline{v})$ - инвариантное

$$\begin{array}{ccc} T^*R_0 & \xrightarrow{\pi} & \mu_0 \\ & \searrow & \downarrow \mu_0 \\ T^*R_0 // PGL(\underline{v}) & \xrightarrow{\mu_0} & \text{Полиномами} \\ & \xrightarrow{\mu_0} & (x_{l-1}, y_{l-1} - x_0 y_0, \dots, x_{l-2}, y_{l-2} - x_{l-1}, y_{l-1}). \end{array}$$

Видим: $\mu_0^{-1}(0) // PGL(\underline{v})$ - это ядро μ_0 в $T^*R_0 // PGL(\underline{v})$, т.к.
является $x_0 y_0 = x_1 y_1 = \dots = x_{l-1} y_{l-1}$. онично от этого.

Лемма: $\mathbb{C}[T^*R_0]^{PGL(\underline{v})} = \mathbb{C}[a_0 \dots a_{\ell-1}, b, c] / (b c = a_0 \dots a_{\ell-1})$, где

$$a_i = x_i y_i, \quad b = x_0 \dots x_{\ell-1}, \quad c = y_0 \dots y_{\ell-1}.$$

Д-бо: Очевидная ситуация: $T = (\mathbb{C}^\times)^\ell \cap V$ (безу. ур-бо).

Взберем симмт. обобщ. $x_0 \dots x_n$ в V^* с собсв. жн-лми $x_0 \dots x_n$:

$$T \rightarrow \mathbb{C}^\times; \quad t. (x_0^{\alpha_0} \dots x_n^{\alpha_n}) = (x_0^{\alpha_0} \dots x_n^{\alpha_n})(t) \cdot x_0^{\beta_0} \dots x_n^{\beta_n}; \quad \mathbb{C}[\underline{v}]^T = \text{Span}_{\mathbb{C}} \text{ (инвар-е мономы)}.$$

Вернемся к $T^*R_0 \cap GL(\underline{v}) = (\mathbb{C}^\times)^\ell$

$$x_0^{\alpha_0} \dots x_{\ell-1}^{\alpha_{\ell-1}} y_0^{\beta_0} \dots y_{\ell-1}^{\beta_{\ell-1}} \in \mathbb{C}[T^*R_0]^{PGL(\underline{v})} \iff (\alpha_0 - \beta_0)(\epsilon_0 - \epsilon_1) + (\alpha_1 - \beta_1)(\epsilon_1 - \epsilon_2) + \dots + (\alpha_{\ell-1} - \beta_{\ell-1})(\epsilon_{\ell-1} - \epsilon_0) = 0 \iff \alpha_0 - \beta_0 = \alpha_1 - \beta_1 = \dots = \alpha_{\ell-1} - \beta_{\ell-1}.$$

Комбинаторика \Rightarrow д-бо леммы (урп.) \square

$$\begin{aligned} \text{Следствие: } \mathbb{C}[\mu_0^{-1}(0)]^{PGL(\underline{v})} &= \mathbb{C}[a_0 \dots a_{\ell-1}, b, c] / (a_0 \dots a_{\ell-1} = b c, a_0 = a_1 = \dots = a_{\ell-1}) \\ &= \mathbb{C}[a, b, c] / (a^\ell = b c). \end{aligned}$$

Клейнова особенность типа A:

Оп: Клейнова особенность: \mathbb{C}^2/Γ , $\Gamma \subset SL_2(\mathbb{C})$ кон. подгруппа.

Пример: $\Gamma = \{\text{diag}(\varepsilon, \varepsilon^{-1}) \mid \varepsilon^\ell = 1\} \cap \mathbb{C}[u, v]$

$$\mathbb{C}[u, v]^\Gamma = \mathbb{C}[a, b, c] / (a^\ell - b c), \text{ где } a = uv, b = u^\ell, c = v^\ell$$

Более: $\mu_0^{-1}(0) // GL(\underline{v}) \xrightarrow{\sim} \mathbb{C}^2/\Gamma$ при $\Gamma \cong \mathbb{Z}/\ell\mathbb{Z}$.

Следующий раз:

- Соответствие Маккей и кол. многообразий. } пример
- мин. разрешения клейновых особенностей } "башней."
- Симплектические разрешения } "башней."