

Колчанное множество 4.

- 1) Кледновы особенности.
- 2) Их минимальные разрешения
- 3) Симплектические разрешения.

1) Напоминание: 2-дим. колчан с ℓ вершинами (а.к.э тип A_ℓ)
 $v = (1, \dots, 1)$, $w = (1, 0, \dots, 0) \rightsquigarrow \mu: T^*R \xrightarrow{\sim} \mathbb{C}^{\ell}, G \cap \mu^{-1}(0)$.

$$\text{Вычисли } \mu^{-1}(0)/G = \left\{ (a, b, c) / a^\ell = bc \right\} = \mathbb{C}^2/\Gamma, \text{ где} \\ x_i y_i \quad x_1, \dots, x_\ell \quad y_1, \dots, y_\ell \quad | \quad \Gamma = \{ \text{diag}(\varepsilon, \varepsilon^{-1}) / \varepsilon^\ell = 1 \}.$$

Обобщается на все кледновы группы: конечн. подгр. в $SL_2(\mathbb{C})$.

1.1) Соответствие Маккей.

Конечн. подгруппа в $SL_2 \supset \Gamma \cong \text{граф (неориент.)}$

Неприв. Γ -представление $V_0 = \text{triv}, V_1, \dots, V_r$; мн-во вершин $\{0, \dots, r\}$.

$$\# \{i - j\} = \dim_{\mathbb{C}} \text{Hom}_{\Gamma} (\mathbb{C}^2 \otimes V_i, V_j) = [\mathbb{C}^2 = (\mathbb{C}^2)^*] = \dim \text{Hom}_{\mathbb{C}} (\mathbb{C}^2 \otimes V_j, V_i).$$

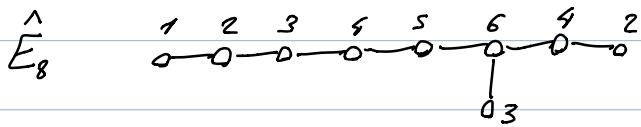
Ракеты: 1) Сопоставление $\Gamma \mapsto \text{граф} - \text{это объекты между}$

- Кон. подгр. в SL_2 / SL_2 -сопр.

- Аффинные графы Динкина $(\hat{A}, \hat{D}, \hat{E})$.

2) Вершина 0 = добавленная вершина ($\in A, D, E$ графу).

3) $(\dim V_i)_{i=0, \dots, r}$ - неразложимый линейный корень δ , например



$\mathcal{Q} = \text{граф Маккей для } \Gamma \text{ с прощ. ориентацией, } v = \delta$,

$w = 1$ -ий фрэйлинг в вершине $0 \rightsquigarrow \mu: T^*R \rightarrow \mathcal{G}$, где $\mu^{-1}(0)$.

\mathcal{M} -ма: $\mu^{-1}(0) // \mathcal{G} \xrightarrow{\sim} \mathbb{C}^2 / \Gamma$.

Замечание: • $T^*R_0 // PCL(v)$ параметрическ: вполне привод.

предст-р алгебра $\underline{\mathbb{C}[u,v] \# \Gamma}$, к-м член. $\mathbb{C}\Gamma$, как Γ -модуль.

• μ задает локус $uv = v_0$ $\mathbb{C}[u,v] \otimes \mathbb{C}\Gamma$, $f_i \otimes x_i \cdot f_j \otimes x_j = f_i x_i (f_j) \otimes x_j$

• \mathbb{C}^2 / Γ парамет. вполне привод. предст. $\mathbb{C}[u,v] \# \Gamma (\cong \mathbb{C}\Gamma)$

Замечание: На прошлой и этой лекции мы видели

$$\cdot (Q, \underline{v}, \underline{w}) = \begin{array}{c} \text{?} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{array} \rightsquigarrow \mathcal{M}_0^\theta = (\mathbb{C}^2)^\theta / S_n \rightsquigarrow \Gamma = \{1, 3\}$$

$$\cdot (Q, \underline{v}, \underline{w}) = (\hat{A} \hat{D} \hat{E}, \delta, w - 1\text{-мерный ф.} \sigma) \rightsquigarrow \mathcal{M}_0^\theta = \mathbb{C}^2 / \Gamma$$

Имеет обобщенное обобщение:

$$(Q, \underline{v}, \underline{w}) = (\hat{A} \hat{D} \hat{E}, v = n\delta, w - \dots - \dots) \rightsquigarrow \mathcal{M}_0^\theta = (\mathbb{C}^2 / \Gamma)^\theta / S_n.$$

2) Минимальные разрешения (особыхностей)

Ракт: I) Y неприв. алг. многообр, $\dim Y = 2$, имеет единств.

минимальное разрешение особыхностей, т.е. морфизм $\rho: X \rightarrow Y$

т.ч. • X гладко

• ρ собственна.

• ρ однодimensionalno.

II) $Y = \mathbb{C}^2 / \Gamma$ минимальное разрешение X однодим. характерист.

так, что $K_X = S_{\mathbb{C}^2 / \Gamma}$ тривиально. (\iff мн-е симплект.)

Предложение: Для $\theta = (1, \dots, 1)$ (или достаточно общего θ):

Где $\mu^{-1}(0)^{\theta-ss}$ свободно) мн-е $\mathcal{M}_0^\theta = \mu^{-1}(0) // \theta \mathcal{G}$ — это мин. разреш.

ние особыхностей $Y \subset \mathbb{C}^2 / \Gamma$ (это мин. разр-е обобщ. \mathbb{C}^2 / Γ).

2]

\mathcal{D} -бо на $\Gamma \cong \mathbb{Z}/\mathbb{Z}$. Надо проверить:

- M_0^θ гладкое и симплект. \checkmark

- $p: M_0^\theta \rightarrow M_0$ проективный \checkmark

- p однородный. — это мы и проверим.

$b = x_0 x_{e-1} \dots x_{e-1}$. Проверим на $b \neq 0$, потому $p: M^{-1}(0) //^\theta G \subset V$
 $\rightarrow M^{-1}(0) // G \subset V$;

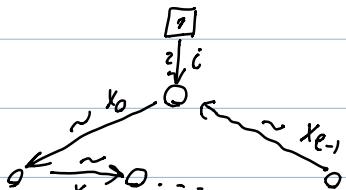
$(x_0 \dots x_{e-1}, y_0 \dots y_{e-1}, i, j) \in M^{-1}(0)^{\theta-ss} \iff$ следующим условиям

- $b \neq 0$ \checkmark нет подпр-я V' от x и y . т.к. $V' \supset \text{im } i$, и $V' \neq V$.

$\Rightarrow i \neq 0 \Rightarrow j = 0$

$i, j = 0$.

$i \neq 0, x_0 \dots x_{e-1} \neq 0$



$(x_0 \dots x_{e-1}, y_0 \dots y_{e-1}, i, 0) \in M^{-1}(0)^{\theta-ss}$

$\Rightarrow M^{-1}(0)_b //^\theta G \xrightarrow{\sim} M^{-1}(0)_b // G$. \square

Замеч: Наг $C \neq 0$, $p: M_0^\theta \rightarrow M_0$ тоже однородн \checkmark посему,
 p однородн на $(\mathbb{C}^2/\Gamma) \setminus \{0\}$.

3) Симплектические разрешения.

3.1) Определение и пример (к-ие мы уже видели)

Оп: Y непр. алг-р. многое (нормальное); тогда $p: X \rightarrow Y$ — это симплект. разрешение, если:

- X алг-р. симплект. многообр.

- p собственный и бирациональный.

Уже видели пример этого:

1) $X = T^* \text{Gr}(v, w)$ - разрешение особенности для $\bar{\mathcal{O}}$, где $\mathcal{O} \subset \mathcal{O}(W)$

нильп. флаги с редукцией: крайность

$$\begin{cases} (2^v, 1^{w-2v}), & 2v \leq w \\ (2^{w-v}, 1^{2v-w}), & 2v \geq w \end{cases}$$

замечание

1') $X = T^* \mathcal{F}\ell(v_k, v_{k-1}, \dots, v_1; w)$ - симплекс. разрешение для некоторой

нильп. флаги в $\mathcal{O}(W)$, для многообразия полных флагов $\mathcal{F}\ell$,

$T^* \mathcal{F}\ell$ - это разрешение $Y = \{ \text{нильп. матрицы } C \in \mathcal{O}(W) \} = \bar{\mathcal{O}}_{(n)}$.

2) $X = \text{Hilb}_n(\mathbb{C}^2)$ - симплекс. разр.е $(\mathbb{C}^2)^n / S_n$.

3) $X = \mathbb{C}^2 / \Gamma$, $Y = \mathbb{C}^2 / \Gamma$.

Во всех этих примерах, X - это колчанное многообразие M_0^θ с общим θ ($GL(\underline{v}) \cap \mu^{-1}(0)^{\theta-\text{ss}}$ свободно).

Теорема: $\forall Q, \underline{v}, \underline{w} \in \mathcal{Z}_{\geq 0}^Q$, если $GL(\underline{v}) \cap \mu^{-1}(0)^{\theta-\text{ss}}$ свободно,

то M_0^θ - симплекс. разрешение подходящего афф. многообразия Y

Иногда: $\cdot Y = M_0^\theta(\underline{v}, \underline{w})$

$\cdot Q$ конечн. или арфинн., то всегда $Y = M_0^\theta(\underline{v}', \underline{w})$.

\cdot В обу. случае: $M_0^\theta \dashrightarrow M_0^\theta$ - разложение Штедна

M_0^θ

\swarrow

\searrow

замеч: хотим, чтобы
 $\mathbb{C}[Y]$ было полониз.
градуировано.

3.2) Какие ещё есть примеры?

Симплекс. разрешения - редкие зверушки!

Семейства: (I) Колчанные многообразия M_0^θ

(II) Г полупр. алг. группы \rightsquigarrow параболич. многообразия Слоеви, X .

$\mathfrak{g} = \text{Lie}(G)$, $Y = \{ \text{нильп. элементы в } \mathfrak{g} \}$, $B \subset G$ борелевская

подгруппа, $X = T^*(G/B) \longrightarrow Y$ отображение Спрингера,
 $G \times^B \mathbb{A}^n \xrightarrow{[g, x] \mapsto \text{Ad}(g)x}$.

и сб макс. нилип. подалгебра

Это симплект. разрешение.

Обобщение: • $B \rightsquigarrow$ произв. параболическая подгруппа, P
 $\rightsquigarrow T^*(G/P) =: X$.

• Вместо $T^*(G/P)$ можно рассм. прообраз трансверс.
 слайса к нилип. орбитам в g . (параболическое ин-е Слоуби)

Замечание: В типе A, семейства (I) и (II) совпадают.

III) Гипергеометрические многообразия = GIT гамильт. редукции
 или действия торов на симплект. вкз. пр-вах (самий простой и
 комбинаторный класс).

IV) Разрешение некоторых трансверсальных слайсов в аффинных
 рассмотренных.

3.3) Адлем, вообще, интересовался симплект. разрешениями:

ответ: очень хороший алгебр. геометр.

ОТВЕТ: симплект. разрешения очень (!) важны для геометр
 теории представлений (в осн. это касается (I), (II)).

Геометр. теория представлений изучает:

(1) Геометрические конструкции, и изучение представлений

в гомологич. / K-теории топол. пр-в.

(2) Представления алгебр "геометрической природы".

(1), (2) тесно связаны. (2) дает "категорификацию" (1).

(2) мы обсудим не будем, немного обсудим (1).

Семейство (II), 6 частн. $T^*(G/B)$. Многообразие расщепления $T^*(G/B)$ играет важную роль в геометр. построении представлений групп Вейля W (и её старших сестер, алгебрической алгебре Бекке и её вырожденного аналога). См. Chriss-Ginzburg.

Семейство (I): реализует представления алгебр Каус-Мюри и их старших сестер (квантовые алгебры когом/лигандов)

Следующие 2 лекции: продолжение берётся этой конструкции,
Накадзима '94.