

Спец Сногоби

Пусть $\mathfrak{g} = \mathfrak{n}_h \oplus \mathfrak{n}_a$. Тогда $\mathfrak{n}_a = \text{ker}(ad f) = \mathfrak{sl}_2$

Пример.

Одн Спец Сногоби это орбитальное np-bo

$$S = e + \text{ker}(ad f) \subset \mathfrak{g}$$

Пример

$$\mathfrak{sl}_2 \quad e = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad f = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad h = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$$

$$S = e + Cf$$

Предположение Спец Сногоби S проинвертирует

к Горбатой Всё. Более того, $\mathbb{D}_e \cap S = \{e\}$.

D-бо Максим с равенством $\mathfrak{g} = [\mathfrak{g}, \mathfrak{g}] \oplus \text{ker}(ad f)$.

Это означает что Горбатый выступающий \mathfrak{sl}_2 :

$$\mathfrak{g} = \bigoplus V_\lambda^m \quad \xrightarrow{\epsilon} \xrightarrow{e} \xrightarrow{\epsilon} \xrightarrow{e} \xrightarrow{\epsilon} \text{h.w.}$$

$V_\lambda = \begin{matrix} \text{orange dot} \\ \text{green dot} \\ f \\ f \\ f \\ f \end{matrix} \leftarrow \begin{matrix} \text{orange dot} \\ \text{green dot} \\ f \\ f \\ f \\ f \end{matrix} \leftarrow \begin{matrix} \text{orange dot} \\ \text{green dot} \\ f \\ f \\ f \\ f \end{matrix} \leftarrow \begin{matrix} \text{orange dot} \\ \text{green dot} \\ f \\ f \\ f \\ f \end{matrix}$

Это np-bo, в частности, означает, что S и \mathbb{D}_e проинвертируют друг друга.

$$T_e \mathbb{D}_e = [\mathfrak{g}, e], \quad T_e S = \text{ker}(ad f).$$

Но это хотим доказать!

PC отображение $\text{гомоморфизм } G \times S \rightarrow \mathfrak{g}$.

Вокруг точки $(1, e)$

$\overset{\text{||}}{e + \text{ker}(ad f)}$

$$\text{мы имеем } \text{биг} \left(e^{tx}, e^{ty} \right) \mapsto e^{tx} (e^{ty})^{-t} e^{-tx}$$

$x \in \mathfrak{g}, \quad y \in \text{ker}(ad f)$

Теперь видим, что $p\text{-но } \mathcal{O} = [\mathcal{O}, e] \oplus \text{ker}(\text{ad}f)$

Означает, что дифференциал касается генератора $G \times S \rightarrow \mathcal{O}$ сопровождаем в точке $(1, e)$.

Следовательно, он сопровожден в некоторой окрестности этой точки. В частности в точке $(1, e+z)$, где z лежит в окрестности $e \in S$, имеем $\mathcal{O} = [\mathcal{O}, e+z] + \text{ker}(\text{ad}f) = \text{Фономорфизм в } e+z$

Таким образом, если $S \cap \textcircled{1}$ пересек в некоторой окрестности e , то это пересечение **Фономорфично**.

А теперь мы построим генератор $C^* \otimes S$, которое содержит его в точке e и ясно вида.

$SL_2(C)$ односвязна \Rightarrow можно $sl_2 \rightarrow \mathcal{O}$, соотв.

возвращая sl_2 -пункт, экстремумы переходят в 0 или ∞ .

имеем $SL_2(C) \rightarrow G; SL_2(C) \supset C^* = \left\{ \begin{pmatrix} t & 0 \\ 0 & t^{-1} \end{pmatrix} \mid t \in C^* \right\}$

Обозначим $\delta: C^* \rightarrow G$ соотв. некоторым. Тогда

$$\text{Ad}_{\delta(t)}(e) = t^2 e \quad (\Rightarrow [h, e] = 2e)$$

Построим выражение генератора δ :

$$p: C^* \times S \rightarrow S \quad \begin{matrix} \text{построим касающее} \\ \text{генератор по характеру} \end{matrix}$$

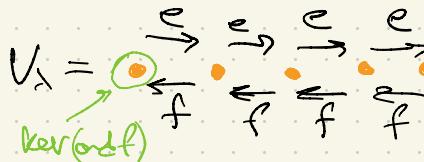
$$(t, e+s) \mapsto t^2 \text{Ad}_{\delta(t)}(e+s)$$

||

$$e + t^2 \text{Ad}_{\delta(t)} s$$

t^2 и не t

$\ker(\alpha f)$ обнаруживается в $\ker(\alpha f) \cap \text{ker}(f)$.



Тогда это генерирующее множество корректно определено.

Кроме того, мы хотим чтобы с S_2 не осталось ничего, что $t^r A_{\alpha}(t^s)$ — множества от t с любым исходным множеством S не имеет общего элемента e .
 Поэтому $\text{ker}(\alpha f)$ содержит и все конечные подмножества множества S , кроме e .

Таким образом, $\lim_{t \rightarrow 0} g(t)(x) = e \quad \forall x \in S$.

Теперь покажем, что $S \cap \text{ker}_e = \{e\}$.

Следовательно $S \cap \text{ker}_e = \emptyset \Rightarrow$
 их пересечение $S \cap \text{ker}_e$ является пустым
 множеством. Итак $T_e \text{ker}_e \oplus T_e S = T_e S$ получим, что
 $\overset{||}{[g, e]} \overset{||}{\text{ker}(\alpha f)} \overset{||}{g}$ являются независимыми.

Однако если $S \cap \text{ker}_e$ содержит только $x \neq e$, то оно
 содержит в кривую $g(t)x$.



Тангенс sl₂. $S = e + Cf = \left\{ \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ x & 0 \end{pmatrix} \mid x \in \mathbb{C} \right\}$

$\mathbb{D}_e - ?$ $g \in SL_2, g = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, g^{-1} = \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix}$

$$geg^{-1} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ x & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & a \\ b & c \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} ac & a^2 \\ -c^2 & ac \end{pmatrix}$$

$\mathbb{D}_e = \{ geg^{-1} \mid g \in SL_2\} = \left\{ \begin{pmatrix} -ac & a^2 \\ -c^2 & ac \end{pmatrix} \mid \begin{array}{l} a, c \in \mathbb{C} \\ \text{огр. н.п. } \rightarrow \end{array} \right\}$

$\mathbb{D}_e \cap S = \left\{ \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \right\}$

Енгэ нийнүүдэл sl₂. $S = e + Cf = \left\{ \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ x & 0 \end{pmatrix} \mid x \in \mathbb{C} \right\}$

$\mathbb{D}_h - ?$ $ghg^{-1} = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & -b \\ c & -d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d & -b \\ -c & a \end{pmatrix} =$
 $= \begin{pmatrix} ad+bc & -2ab \\ 2cd & -ad-bc \end{pmatrix}$

$$ghg^{-1} \in S \Rightarrow ad+bc=0 \Rightarrow ad = \frac{1}{2} \quad bc = -\frac{1}{2}$$

$$ad - bc = 1 \quad d = \frac{1}{2a}, \quad b = -\frac{1}{2a}, \quad c = a$$

$$ghg^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \quad \mathbb{D}_h \cap S = \{e+f\}$$

$a \in \mathbb{C}^\times$

Накануне — мозаика

$U(g)$

$U(g)/I_x$

+ PB le накануне

$\mathbb{C}[g^*]$

$\mathbb{C}[V]$

нижн.

определр. Известование
тизомономик не-ин

нанес

We

We/I_x

+ определр.
известование

накануне

$\mathbb{C}[S_e]$

$\mathbb{C}[S_e \cap V]$

↓

Тирасова структура на g^* и
конгломератных орбитах

Факт $F_1, F_2 \in \mathbb{C}[g^*] \cup \mathcal{Z} \in g^*$.

Тогда $dF_1|_{\mathcal{Z}}, dF_2|_{\mathcal{Z}} \in T_{\mathcal{Z}}^*g^* \cong g \cup [dF_1|_{\mathcal{Z}}, dF_2|_{\mathcal{Z}}] \in g$
значение
формы в
точке \mathcal{Z}

Если $x, y \in \mathcal{Z} \subset Sg = \mathbb{C}[g^*]$, то

$$\{x, y\}(\mathcal{Z}) = \mathcal{Z}([x, y])$$

$$\{F_1, F_2\}(\mathcal{Z}) := \mathcal{Z}([dF_1|_{\mathcal{Z}}, dF_2|_{\mathcal{Z}}]) \quad (\star)$$

Тогда (сез гор-го) Популяц (\star) зонает на g^*
тирасовы симметрии.

Теорема (Без зов-бо) Существуют все листы
однородных в топологии Ad_G^* орбит.

Задача Тип носителя изоморфизма $\Omega \cong \Omega'$
и изоморфизм структурного Ω -алгебровых многообразий.

Пусть \mathbb{D} некоторое Ad_G орбита в Ω и $\alpha \in \mathbb{D}$.
Тогда $T_\alpha \mathbb{D} \cong [\Omega, \alpha]$.

Определение 2- орбиты на \mathbb{D} симметрическим образом:
 $w | (\text{ad}_X(\beta), \text{ad}_Y(\beta)) := (\beta, [X, Y])$, $X, Y \in \Omega$.
↑ Использование формулы в топике \mathfrak{p}

Пример Пусть w корректно определена, неизвестно,
значит она и G однородны.

Отображение элементов - канонизация

Пусть $(M, \mathcal{F}, \mathcal{I})$ гладконоситель и $G \curvearrowright M$, сохраняется
свойство: $g \cdot \{f_1, f_2\} = \{\mathcal{F}.f_1, \mathcal{F}.f_2\}$

Нашествие канонич. отв. на $\Omega \rightarrow \text{Vect}(M)$; $\xi \mapsto X_\xi$

Def Отображение наз. канонизацией, если
 $\mu^*: S\Omega \rightarrow C[M]$, определяющее правило, такое
что изоморфизмы $\{\mu^*(\xi), f\} = df(X_\xi)$

Доказательство μ^* отображение $\mu: M \rightarrow \Omega^*$ назыв.
отображением элементов.

Тысю $\mathcal{D} \subset g^*$ орбита.

Def $\bar{\mu}'(\mathcal{D})/\!/_{\mathcal{G}} =$ наименее сложная регулярная

орбита \mathcal{D} среди всех $I_{\mathcal{D}} \subset S^G$

$$I_{\mathcal{D}} = \{f \in S^G \mid f|_{\mathcal{D}} = 0\}$$

ошибки для данной регулярной орбиты

$$\left((\mathbb{C}[M]/\mu^*(I_{\mathcal{D}})) \mathbb{C}[M] \right)^G$$

Theorem. $\bar{\mu}'(\mathcal{D})/\!/_{\mathcal{G}}$ Тьюсоново

D-бп проверим, что $\{ \cdot, \cdot \}$ определено на

данной регулярной орбите \mathcal{D} если $v \in \mu^*(I_{\mathcal{D}}) \mathbb{C}[M]$

то $\forall u \in \mathbb{C}[M] \quad \{u, v\} \in \mu^*(I_{\mathcal{D}}) \mathbb{C}[M]$

т.к. $[u] \in (\mathbb{C}[M]/\mu^*(I_{\mathcal{D}})) \mathbb{C}[M]$

$$\{ \mu^*(x), u \} = du(x) \in \mu^*(I_{\mathcal{D}}) \mathbb{C}[M]$$

$$v = \sum_i \mu^*(x_i) \alpha_i, \quad x_i \in I_{\mathcal{D}}, \quad \alpha_i \in \mathbb{C}[M]$$

$$\{v, u\} = \sum_i \{ \mu^*(x_i) \alpha_i, u \} = \sum_i \{ \mu^*(x_i), u \} \alpha_i +$$

$$+ \sum_i \underbrace{\mu^*(x_i)}_{\mu^*(I_{\mathcal{D}}) \mathbb{C}[M]} \{ \alpha_i, u \}$$

это генерал.



Пуассонова структура на срезе Сандови через замкнутые подгруппы

Тогда $\mathfrak{G} = \bigoplus_{i \in \mathbb{Z}} \mathfrak{G}(i)$, где $\mathfrak{G}(i) = \{x \in \mathfrak{g} \mid [h, x] = ix\}$

Определение на $\mathfrak{G}(-1)$ билинейную форму

$$w(x, y) := (\epsilon, [x, y])$$

Лемма Помимо $w: \mathfrak{G}(-1) \times \mathfrak{G}(-1) \rightarrow \mathbb{C}$ введено

отнош.

- $w(x, y) = (\text{ad}_\epsilon(x), y)$
- $(\cdot, \cdot): \mathfrak{G}(1) \times \mathfrak{G}(-1) \rightarrow \mathbb{C}$ введено
- $\text{ad}_\epsilon: \mathfrak{G}(-1) \rightarrow \mathfrak{G}(1)$ изоморфизм



Тогда $\ell \subset \mathfrak{g}(-1)$ линейное подпространство, т.е.

$$\ell = \ell^{\perp w}$$

Обозначение $M = \ell \bigoplus \bigoplus_{i \leq -2} \mathfrak{G}(i)$

Наблюдение M — кильватерная подгруппа
ли в \mathfrak{g} .

Тогда M удовлетворяет построению G , т.е.

акт. на M .

$M \rtimes \mathfrak{g}^*$ коннисеяр.

Теорема $M \rtimes \mathfrak{g}^*$ замкнутое и $M: \mathfrak{g}^* \rightarrow M^*$
это ограниченные функц. на M .

D-60 $\{ \mu^*(z), f \} = X_z(f) \quad , \quad f \in Sg$

$\exists g \in M \text{ such that } f \in \mathcal{G} \quad \{ \mu^*(z), f \} = [z, f]$

T.e. $\mu^*: Sm \rightarrow C\{g^*\} = Sg$ биоморф

$\therefore \mu: \mathcal{G}^* \rightarrow M^*$



Что это вообще означает? Регулярные?

Прим. $e \in M^*$ Множеством

D-60 проверить что это регулярные векторы:

$(e, [x, y]) = 0 \quad \forall x, y \in M$

$\therefore (e, \delta x, y)$ such $x, y \in \mathcal{G}(e)$, so $\delta x, y$ прямые
such $x, y \in \mathcal{G}(e)$, so $x, y \in L = L^{+}$ then

\therefore



Решение $\tilde{\mu}'(e) = e + M^\perp - M$ множеством

D-60 $e - M$ веб. и M^\perp веб. т.к. (\cdot, \cdot) -веб. форма

