

Nyheder X

2023/24




Przyjazny w kierunek geometrii $Q(g; \mathbb{R})$
(w duchu Meine). W tym celu
wspomnijmy ...

Dof. 21. Przyjmijmy dalsze warunki (139).

§ Dowolnym pierwiastkiem $\alpha \in Q(g; \mathbb{R})$ towarzyszący endomorfizm

$$w_\alpha : \mathbb{R}^H : H \mapsto H - 2 \cdot \frac{(\alpha | H)}{(\alpha | \alpha)} \alpha .$$

Grupa WEYLA $Q(g; \mathbb{R})$ to grupa

wolna generowana przez w_α ,

$$W(g; \mathbb{R}) := \langle w_\alpha \mid \alpha \in Q(g; \mathbb{R}) \rangle .$$

Zauważmy, że iloczyn $H \in \mathbb{F} \otimes i$,

(140)

zachodzi - w skrócie s. 23 (s. 118)

i wyprowadź (1.) na k (s. 79) -

$$\text{zatem } w_\alpha(H) = H - 2 \frac{(\alpha | H)}{(\alpha | \alpha)} \alpha \in \mathbb{F} \otimes i.$$

Licz R!!!

Jako endomorfizm $A \otimes i$ odwzorowanie

to jest obliczne w liniowej algebra

$$\text{oznaczać do } \alpha, \beta. w_\alpha(H) = \begin{cases} H \text{ dla } H \perp \alpha \\ -H \text{ dla } H \subset \alpha \end{cases}$$

Odbicie to określony wklejem

(41)

ODBICIE WELT. Rzeczy same odbicie

jest jasne dla ($\cdot \cdot 1 \cdot$), $\frac{1}{1}$ do restu jest zaznaczone

$W \subset O(\text{taki}, (\cdot \cdot 1 \cdot)) \Big|_{\text{taki} \times \text{taki}} \xrightarrow{\text{nie}} \underline{\mathbb{R}}$ - eli nie!

Bez tych dwóch dowodziemy $\neg \text{ned } \underline{\mathbb{R}}!!$

Dw. f $\forall w \in W(g; \bar{r}) : w(Q(g; \bar{r})) \subset Q(g; \bar{r})$

D: Defining my automorphism of theorem (die Darstelung $\alpha \in Q(g; F)$): 142

$$S_\alpha := \exp(\text{ad}_{X_\alpha}) \circ \exp(-\text{ad}_{Y_\alpha}) \circ \exp(\text{ad}_{X_\alpha})$$

(mehrig!)

$$(\text{z libres odopytyeniy } S_\alpha^{-1} = \exp(-\text{ad}_{X_\alpha}) \circ \exp(\text{ad}_{Y_\alpha}) \circ \exp(-\text{ad}_{X_\alpha}))$$

Die Darstelung $H \in \mathfrak{h}$ o množenii $H \perp \alpha$

zadnogj $[X_\alpha, H] = 0 = [Y_\alpha, H]$, e zatem

$$\text{takje } [\text{ad}_{X_\alpha}, \text{ad}_H] = 0 = [\text{ad}_{Y_\alpha}, \text{ad}_H],$$

" $\text{ad}[X_\alpha, H] = \text{ad}_0 = \text{ad}[Y_\alpha, H]$ "

projekty - w tym przypadku -

143

$$S_\alpha \circ \text{ad}_H \circ S_\alpha^{-1} = \text{ad}_{H_\alpha}.$$

W kolejnym odcinku ('następnie')
spełdzamy dalej

$$S_\alpha \circ \text{ad}_{H_\alpha} \circ S_\alpha^{-1} = -\text{ad}_{H_\alpha}, \quad \begin{array}{l} \text{zatem w sumie} \\ \text{-wobec liniowości ad.} \\ \text{: rozkładu } \langle \alpha \rangle_R \oplus \langle \alpha \rangle_R^\perp \end{array}$$

$$\forall H \in \mathfrak{t}_\mathbb{R} : S_\alpha \circ \text{ad}_H \circ S_\alpha^{-1} = \text{ad}_{w_\alpha(H)}.$$

Niedzię teraz $\beta \in Q(g, \mathbb{R})$ i $X \in \mathfrak{o}_\beta \setminus \{0\}$,

(144)

zu wtedy

$$\begin{aligned}
 [H, S_\alpha^{-1}(x)]_g &= \text{ad}_H \circ S_\alpha^{-1}(x) = S_\alpha^{-1} \circ (S_\alpha \circ \text{ad}_H \circ S_\alpha^{-1})(x) \\
 &= S_\alpha^{-1} \circ \text{ad}_{w_\alpha(H)}(x) = S_\alpha^{-1}([w_\alpha(H), x]_g) \\
 &= (\beta | w_\alpha(H)) \circ S_\alpha^{-1}(x) = (w_\alpha(w_\alpha^{-1}(\beta)) | w_\alpha(H)) \circ \overset{\uparrow}{S_\alpha^{-1}}(x)
 \end{aligned}$$

Sei w_α fest \mathbb{C} -lineare, ferner

set something we call you $T_C = F^C$, ferner
 $[H, S_\alpha^{-1}(x)] = (w_\alpha^{-1}(\beta) | H) \circ S_\alpha^{-1}(x)$, also write,

je $w_\alpha^{-1}(\beta) \stackrel{\text{wzaj odwrotnie}}{=} w_\alpha(\beta) \in Q(g; h)$ jest pierwiastkiem 145

o wtedy pierwiastkiem $S_\alpha^{-1}(X) (+0)$.

Można zatem generować żądany $Q(g; h)$,

to $W(g; h)$ - bkoj. □

W istocie - wobec odwrotności w_α -

$W(g; h) \subset G_{Q(g; h)}$, co wyraźnie

Stw. 25. $|W(g; h)| < \infty$ (grupa skończona)

D: Wymka to wprost $|Q(g; h)| < \infty$ ($\in \text{dom}(g < \infty)$)

146

Zanim podamy dalsze wykazanie
 rozważmy przydzielając obstrukcję
 urozmaicając język.

Stw. 26.

$$\forall \alpha, \beta \in Q(g; F) : 2 \frac{(\alpha | \beta)}{(\alpha | \alpha)} = (\beta | H_\alpha) \in \mathbb{Z}$$

Dlażby $A_{\alpha, \beta} := 2 \frac{(\alpha | \beta)}{(\alpha | \alpha)}$ nazywamy LICZBAMI
CARTANA.

D: Niedziej $X \in \mathfrak{g}_\beta \setminus \{0_g\}$ (wielokrotność pierwiastkowa), a mówiąc
 $[H_\alpha, X]_g = (\beta/H_\alpha) \circ X$, jatem $A_{\alpha, \beta}$

147

$$[H_\alpha, X]_g = (\beta/H_\alpha) \circ X \underset{\cong A_{\alpha, \beta} \circ X}{=} A_{\alpha, \beta} \circ X$$

jest wartością własne H_α w uogólnionej
(definiowanej) algebra $sl(2; \mathbb{C})_{(\alpha)}$ na \mathfrak{g}_β .

Tęza jest teraz konieczność Tw. [dużego] (i)
(sz. 131). \square

Pengjayaan untuk urutan pertama geometrizing
interpretasi :

(148)

But pastapadnya $\frac{(\alpha|\beta)}{(\alpha|\alpha)} \triangleright \alpha$ pemerintahan

padam $\langle \alpha \rangle_C$ just $\frac{Z}{2}$ -kotaknya bagi α .



$$w_\alpha(\beta) - \beta \in \langle \alpha \rangle_C \setminus \frac{Z}{2}.$$
$$\subseteq -2 \frac{(\alpha|\beta)}{(\alpha|\alpha)} \triangleright \alpha = -\lambda_{\alpha\beta} \triangleright \alpha$$

Podsumujemy obecnie dotychczasowe 149
wzrostanie dotyczące $Q(g; \mathbb{F}_\ell)$...

Tw. 8. $R = Q(g; \mathbb{F}_\ell)$ to skończony podzbiór
miejscowości \mathbb{R} -liniowej przestrzeni
kwantowej ($E = \mathbb{F} \otimes_{\mathbb{Z}} (\cdot | \cdot) \mid_{E \times E}$) o własnościach

$$(1) \quad E = \langle R \rangle_{\mathbb{R}}$$

$$(2) \quad \forall \alpha \in R \quad \forall \lambda \in \mathbb{R} : (\lambda^\alpha \alpha \in R \Rightarrow \lambda \in \{-1, 1\})$$

$$(3) \quad \forall \alpha, \beta \in R : w_\alpha(\beta) \in R$$

$$(4) \quad \forall \alpha, \beta \in R : A_{\alpha, \beta} \in \mathbb{Z}$$

Abstwaga:

Def. 22. SYSTEM PIERWIASTKOWY

to para $((E, \langle \cdot | \cdot \rangle), R)$ zlożona z

- $(E, \langle \cdot | \cdot \rangle) \in \text{Ob } \square \text{Vect}_{\mathbb{R}}^{<\infty}$, unijugendowa

- $R \subset E$ - podzbiór PIERWIASTKÓW

- o identyczność: (SP1) $E = \langle R \rangle_{\mathbb{R}}$

(SP2) $\forall d \in R \forall \lambda \in \mathbb{R} : (\lambda > d \in R \Rightarrow d \in \{-1, 1\})$

(SP3) $\forall \alpha, \beta \in R : w_{\alpha}(\beta) := \beta - 2 \frac{(\beta | \alpha)}{(\alpha | \alpha)} \overset{\text{ODSIECIE WEYLA}}{\Rightarrow} \alpha \in R$

(SP4) $\forall \alpha, \beta \in R : A_{\alpha, \beta} := 2 \frac{(\beta | \alpha)}{(\alpha | \alpha)} \in \mathbb{Z}.$ Przy tym $\dim_{\mathbb{R}} E$
najwyższy RZĘD M
SYSTEMU PIERWIASTKOWEGO

Skiergory
Podgrupy $W((E, \langle \cdot \rangle), R) := \langle w_\alpha \mid \alpha \in R \rangle \subset O(E, \langle \cdot \rangle)$ 151

charakterystyczny dla nichem GRUPY WEYLA ^{GR}
Systemu Pierwiastkowego

MORFIZM SYSTEMÓW PIERWIASTKOWYCH $((E_A, \langle \cdot \rangle_A), R_A)$,

to $\chi \in \text{Hom}_R(E_1, E_2)$ o charakterach $t \in \{1, 2\}$

(MSP1) $\chi(R_1) \subset R_2$

(MSP2) $\forall \alpha \in R_1 : \chi \circ \hat{w}_\alpha^1 = \hat{w}_{\chi(\alpha)}^2 \circ \chi$

dla reprezentacji \hat{w}_α^A odnalezionej dla E_A .

System pierwiastkowy nazywany PRZYWIĘDLNYM,
i klasa
 $\exists E_1, E_2 \subset E : (E \cong E_1 \oplus E_2 \wedge \forall \alpha \in R : \alpha \in E_1 \vee \alpha \in E_2)$

(52)

$$\exists \overset{+}{E_1}, \overset{+}{E_2} \subset E : (E \cong \overset{+}{E_1} \oplus \overset{+}{E_2} \wedge \forall \alpha \in R : \alpha \in \overset{+}{E_1} \vee \alpha \in \overset{+}{E_2})$$

W przeciwnym razie mówimy o NIEPRZYWIĘDLNYM
SYSTEMIE PIERWIASTKOWYM.

\times

W dalszej części będziemy analizować anotacje systemów pierwiastkowych. Przedtem jednak zbadamy dokładniej relacje między algorytmami postępującymi:

W ramach przygotowanych formułek

153

Stw. 27. Niechaj g będzie zagnieżdżony a.l.

g^C -posta ~~\Rightarrow~~ g -posta.

D: g^C -posta $\stackrel{\text{ex}}{\underset{\text{def}}{\Rightarrow}} \dim_C g^C \geq 2 \Rightarrow$

$\Rightarrow \dim_R g \geq 2$. ✓

Ponadto jeśli $\pi \subset g$ jest metrykalskim

idealnym $\Rightarrow \pi^C \subset g^C$ — II

— II — ↴

□

Mamy blugosze

Tw. 9. Niechaj K będzie zwartą grupą Liego
 o algebra Liego \mathfrak{L} . Jeżeli K jest
 prosta, to $\overset{\mathbb{C}}{K}_{\text{og}}$ jest prosta (jako \mathbb{C} -algebra).

D: W pierwzej kolejności mamy wyformalizować
 gotowe struktury \mathbb{C} -liniowej.

Lemat 1. Niechaj V będzie grupą symetrii. Wówczas
 mamy jasne zdefiniowane:

- (C1) Na V jest określone działanie \mathbb{C} , które łączy z nimi przekształcenia
- (C2) $\overset{\mathbb{C}}{V} = \overset{\mathbb{C}}{R}$

a wedlo $\exists I \in \text{End}_R V : I \circ I = -\text{id}_V$.

155

Endowujmy taki obiektu miejsce
struktury rozprostowej na V .

Dł 1.: $(C_1) \Rightarrow (C_2)$ Działanie \mathbb{C} na dalejki
działanie R poprzez $R \hookrightarrow \mathbb{C} : r \mapsto (r, 0)$.

Mamy teraz $I = (0, 1) \triangleright$.

$(C_2) \Rightarrow (C_1)$ Działanie R nad I indeksuje

$\mathbb{C} \times V \rightarrow V : ((x, y), v) \mapsto x \triangleright v + I(y \triangleright v)$.

□

Ponieważ wykazanie tego jest 456

do uzupełnienia algebr Liego:

LEMMA 2. Algebra Liego nad \mathbb{R} ($\mathfrak{g}, [\cdot, \cdot]_{\mathfrak{g}}$)
jest algebra Liego nad $\mathbb{C} \iff$

$\exists I \in \text{End}_{\mathbb{R}}(\mathfrak{g}) : (I \circ I = -i d_{\mathfrak{g}} \wedge [\cdot, \cdot]_{\mathfrak{g}} \circ (I \times i d_{\mathfrak{g}}))$
STRUKTURA ZESPOLONA
 $= \bar{I} \circ [\cdot, \cdot]_{\mathfrak{g}})$

$\iff \exists F \in \text{Ob LieAlg}_{\mathbb{C}}, \chi \in \text{Hom}_{\mathbb{R}}(F, \mathfrak{g}) :$

$(\exists \chi^{-1} \wedge [\cdot, \cdot]_{\mathfrak{g}} \circ (\chi \times \chi) = \chi \circ [\cdot, \cdot]_F)$.

DŁ 2: Prosteć uogólnienia.

Lemat. Niech K będzie zwałe 157
 grup Liego o niewymiarowej algebra Liego k .
 Wówczas na k nie istnieje struktura zespolona.

Dł : Zostajemy z powiem, że $I \in \text{End}_R(k)$
 jest strukturą zespoloną. Wówczas $\text{ad}_x, x \in k$
 jest \mathbb{C} -liniowe. Stotnię,
 $\forall Y \in k : \text{ad}_x \circ I(Y) = [X, I(Y)]$
 $= -[I(Y), X] = -I([Y, X]) = I([X, Y]) = I \circ \text{ad}_X(Y).$

Ale w śnięte konstrukcji nie ma
 dwoch str. 18. we k' śnięć nie ma jednoelementowej
 struktury hermitowskiej, w której tzw.
 ad_X^F jest płaskie hermitowskie, zatem
 nie posiada żadnego z $\text{Sp ad}_X^F \subset iR$, o ile
 nie ma wybranych $X \notin 3(k)$, dostarczonych
 $\text{Sp ad}_X^F \neq \{0\}$, wtedy ad_X^F NIE
 jest nilpotentny, co oznacza iż je

ad_X mi jest nilpotentny.

(159)

Rzeczywiście do $(\mathbb{K}, \mathcal{I})$, oznaczając, że $\text{ad}_X \in \text{End}_{\mathbb{C}}(\mathbb{K})$ jest operator $\mathbb{N}\mathcal{O}$ -nilpotentny ma użyćmy metod rządzących $\lambda = (a, b) \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$.

Zauważmy zatem $V \in \mathbb{K} \setminus \{0\}$:

$$[X, V] \equiv \text{ad}_X(V) = \lambda \circ V \equiv a \triangleright V + b \triangleright \mathcal{I}(V)$$

Rozważmy $\tilde{X} := \bar{\lambda} \triangleright X \equiv a \triangleright X - b \triangleright I(X)$.

(160)

Zauważ: $[\tilde{X}, V] \equiv [\bar{\lambda} \triangleright X, V] = \bar{\lambda} \triangleright [X, V]$
 $= \bar{\lambda} \triangleright (\lambda \triangleright V) = |\lambda|^2 \triangleright V$.

Ale $\text{ad}_{\tilde{X}}^1$ jest skończone wymierny
wyznaczony skończenie (zwykły)
na K , zatem

$$|\lambda|^2(V|V) = (\text{ad}_{\tilde{X}}(V)|V) = -(V|\text{ad}_{\tilde{X}}(V))$$
$$= -|\lambda|^2(V|V) \Rightarrow (V=0 \vee \lambda=0) \quad \square$$

Możemy teraz przystać do dowodu

(161)

Twierdzenie ... $g \in k^C$ jest - wynik z definicji - reduktywne, ale lej założymy, że $\exists(g) = 0!$, bo w przeciwnym wypadku $\exists(g) - \exists(g)^* \neq 0$, bo inaczej $\exists(g) \subset k \otimes i$ - nie jest C -podalgebraj $\exists(g) - g^* \subset k \otimes i$ byłaby centralna $k(\otimes i)$ (wynik k prawa).

Po drugie: Założymy, przeciwnie, iż $g \in k^C$ NIE jest posta, tj. - skoro jest posta - istnieje najmniej dwie podalgebry posta $g_j \subset g$, $j \in \overline{1, N}$, $N \geq 2$.

o stwierdzimy $g \cong \bigoplus_{j=1}^N g_j$.

W śnielte Tw. 3 wykazuje, że (162)

żednym z określonych do gromadzienia
średników, dla tej gromady istnieje
wówczas jasne pojęcie \bar{g}_j , iż

$$\overline{X_1 \otimes I + X_2 \otimes i} = X_1 \otimes I - X_2 \otimes i. \text{ Istotnie, "sprawdzimy"}$$

\therefore z definicji mamy więc, (dla funkcji C-Wilsona)

$$\begin{aligned} \overline{[X, Y]}_g &= \overline{[X_1 \otimes I, Y]}_g + i \cdot \overline{[X_2 \otimes I, Y]}_g \\ &= [X_1 \otimes I, \bar{Y}]_g - i \cdot \overline{[X_2 \otimes I, \bar{Y}]}_g = [\bar{X}, \bar{Y}]_g, \end{aligned}$$

K63

potem \bar{g}_j spełniają te same

własności co g_j . Wobec tego dalszego

$$\forall j \in \overline{1, N} \exists k \in \overline{1, N} : \bar{g}_j = g_k.$$

Przypuszcmy, że $\exists j \in \overline{1, N} : \bar{g}_j = g_j$.

Wówczas $\forall x \in g_j : x + \bar{x} \in g_j \cap k$ i $g_j \cap k$
 jest $\neq \emptyset$ i istnieje w $g_j \cap k$. Ale $g_j \cap k \neq k$,

bo w t. g.t. $g_j = (g_j \cap k)^c = k^c = g$.

= odrzucamy $x = \alpha \otimes i$ $\forall x \in g_j$, a to uniwersalny

W takim razie $\sigma_j \cap K$ jest

Niepomiernym idealnym w K . ↴
(wysokość K - gęsta)

Wniosek: $\exists j \in \overline{1, N} : \bar{g}_j = g_j$.

Możaj' $j, k \in \overline{1, N} : \bar{g}_j = g_k$, a wtedy

$(g_j \oplus g_k) \cap K \subset K$ jest niezero w tym idealnym
(wyznaczanie j/w, tyle że reszta $g_j \oplus g_k$)

Wtedy wobec gęstości K jest rozszerzalny z K .
 Stąd wniosek: $g \cong g_j \oplus \bar{g}_j$.

Mamy zatem dwie przedmioty grot, 165

wysoko "spłaszone", $\mathfrak{g} = \mathfrak{g}_1 \oplus \mathfrak{g}_2$, $\mathfrak{g}_2 = \overline{\mathfrak{g}_1}$.

Zdefiniujemy wstępnie odgórowane R -linie:

$\chi : \mathfrak{g}_1 \rightarrow k$: $X \mapsto X + \bar{X}$. Wobec $\bar{X} \in \overline{\mathfrak{g}_1} = \mathfrak{g}_2$

jest $[Y, \bar{X}]_{\mathfrak{g}} = 0 \quad \forall Y \in \mathfrak{g}_1$, jest

$$[X(X), X(Y)]_{\mathfrak{g}} = [X + \bar{X}, Y + \bar{Y}]_{\mathfrak{g}} = [X, Y]_{\mathfrak{g}} + [\bar{X}, \bar{Y}]_{\mathfrak{g}}$$
$$= [X, Y]_{\mathfrak{g}} + \overline{[X, Y]}_{\mathfrak{g}} = \chi([X, Y]_{\mathfrak{g}}).$$

(166)

Wykaz typu X jest mono, jeśli

$$X + \overline{X} = 0 \iff X = 0 \text{ wobec } \sigma_1, \sigma_2 = 10\%$$

$\sigma_1 \quad \sigma_2$

Rozważmy warunki (wykazujemy)

$$\dim_R g_1 = 2 \dim_{\mathbb{C}} \sigma_1 = \dim_{\mathbb{C}} g \geq \dim_R k$$

ponieważ,że X jest \mathbb{R}^0 , zatem
 w której liczbach 2. k we skubing
 zapisując, co też w napisaniu 3 liczb 3