

Nyfiken XI

2022/23



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 <sup>GR</sup>  
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  $\hat{w}_\alpha^A$  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  $\Rightarrow \pi^C \subset g^C$  — //

— //

□

# 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 wyformaliseć  
 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 zapiszmy jako  $\text{permut}$ :
- (c2)  $\overset{\mathbb{C}}{V} = \{$

$\mathbb{R}$ -liniowa,

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

155

Endowojm takie określenie nazywamy  
STRUKTURY ZOSPOLONEJ na  $V$ .

DŁ 1.:  $(C_1) \Rightarrow (C_2)$  Działanie  $I$  indukuje  
działanie  $R$  poprzez  $R \hookrightarrow \mathbb{C} : r \mapsto (r, 0)$ .

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

$(C_2) \Rightarrow (C_1)$  Działanie  $R$  maż z  $I$  indukując

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

□

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.  
 $\text{ad}_X^F$  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  $\text{ad}_X^F$  NIE  
 jest nilpotentny, co oznacza iż je

$\text{ad}_X$  mi jest nilpotentny.

(159)

Rzeczywiście do  $(\mathbb{K}, \mathcal{I})$ , oznaczając, że  $\text{ad}_X \in \text{End}_{\mathbb{C}}(\mathbb{K})$  jest operator  $\mathbb{N}\mathbb{I}\bar{\sigma}$ -nilpotentny, ma miejsce moważenie wartości własnej  $\lambda = (a, b) \in (\mathbb{C} \setminus \{0\})$ .

Jak więc 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

$$|\lambda|^2(V|V) = (\text{ad}_{\tilde{X}}^1(V)|V) = -(V|\text{ad}_{\tilde{X}}^1(V))$$
$$= -|\lambda|^2(V|V) \Rightarrow (V=0 \vee \lambda=0) \quad \square$$

Możemy teraz przygotować się do dowodu

161

Twierdzenie ...

Po pierwsze załatwiamy, że  $z(g) = 0$ , bo w pierwotnym rozumieniu  $z(g) - z(g)^* \neq 0$ , bo inaczej  $z(g) \in k \otimes 1$  – nie jest  $\mathbb{C}$ -podgraniczny,  $z(g) - g^* \in k \otimes 1$  byłaby centralna  $k(\otimes 1)$  (wysokość  $k$  mala).

Po drugie: Założymy, pierwotnie, że  $g \in k^C$  NIE jest postać, tj. – skoro jest postać – istnieje najmniej jedna podzielająca postać  $g_j \subset g$ ,  $j \in \overline{1, N}$ ,  $N \geq 2$ .

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

W śnielte Tw. 3 wykazuje, że (162)

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

$$\overline{X_1 \otimes I + X_2 \otimes i} = X_1 \otimes I - X_2 \otimes i. \text{ Istotnie, "spójne"  
(glebni  
C-Widawa)}$$

$\therefore$  oto zdefiniowane wówczas ilości

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

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 ideałem w  $K$ . ↴  
(wysoki - gęsty)

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

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

$(g_j \oplus g_k) \cap K \subset K$  jest niższo wym ideałem,

który wobec gęstości  $K$  jest tą samą z  $K$ .  
 Stąd wnioskujemy:  $g_j \cong g_j \oplus \bar{g}_j$ .

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

mofem messenger sformularz

Jr. 10. Niedej oj bogie polgrupy a.L. o zwartej  
formie zredukowanej k i nich  $T_C \subset g$  bogie podalgory  
Cartesne oj stwierdzonych 3 woluminalnych podalgory  
przemiany  $F_C k$ . Wszytsko oj nle jest jasne  
wtedy, iż bylo wtedy, gdy  $T_C$  rozwiede się  
na ortogonalne sumy partycji podmniejszych

$$T_C = T_{C_1} \oplus \underset{x_0}{T_{C_2}} \underset{x_0}{\oplus} \text{ innowacj.}$$

$$\text{Hd}\in Q(g; T_C) : (d \in T_{C_1} \vee d \in T_{C_2}).$$

D:  $\Rightarrow$  Zastojmy wejście, jeżeli nie jest pierw 168  
 prosty, więc tej - w sprawie Tr. 9 - k  
 nie jest prosty. Istnieje jatem rozwiązań  
 ideal  $I_1 \neq I_2$ . W sprawie 18. 19 i przy dalszych  
adoptując dane rozważymy wybrane ilorazu pierwego w  $I$   
 $(Ad_K - \text{mianemniczego})$  ścisłej, jeżelje  
 $I_1^\perp$  jest idealem w  $I$ , wtedy

$$I = I_1 \oplus I_2, \quad I_2 = I_1^\perp,$$

$$\text{a jatem } g = I^C = I_1^C \oplus I_2^C = g_1 \oplus g_2.$$

⊕ Nied  $\tau \subset k$  ideal  $\Leftrightarrow [\bar{k}, \tau]_k \subset \bar{\tau}$

168 t<sub>2</sub>

(die R-doppel Liegr)

Ogólnie pole jest jawnie R-lin.:  $\bar{k} = \tau \oplus \tau^\perp$ .

Nied  $X \in \tau^\perp \Leftrightarrow (X | \tau) = \{0\}$ , ale wtedy

$$(\text{ad}_k(x) | \tau) = -(X | \text{ad}_k(\tau)) \subset (X | \tau) = \{0\},$$

czyli  $[\bar{k}, \tau^\perp]_k \subset \tau^\perp \Rightarrow [\tau, \tau^\perp]_k \subset \tau^\perp$

|| ale teg.  $\cap = \{0\}$ ,

$$-\bar{[\tau^\perp, \tau]}_k \subset \bar{\tau}$$

czyli  $[\tau, \tau^\perp]_k = \{0\} \Rightarrow \bar{k} = \tau \oplus \tau^\perp$  pole A.L.

Niechżej  $\mathbb{F}$  będzie ciała oznaczonym dodatnią  
przyjemnością  $\omega$ . Położmy, że  $\mathbb{E} = \mathbb{E}_1 \oplus \mathbb{E}_2$ ,

169

gdzie  $\mathbb{E}_A \subset \mathbb{K}_A$ ,  $A \in \{1, 2\}$ . Przyjmujemy, że

$H = X_1 + X_2$ ,  $\tilde{H} = \tilde{X}_1 + \tilde{X}_2 \in \mathbb{E}$ , gdzie  $X_A, \tilde{X}_A \in \mathbb{K}_A$ ,  $A \in \{1, 2\}$ .

Wówczas  $O = [H, \tilde{H}]_{\mathbb{E}} = [X_1, \tilde{X}_1]_{\mathbb{E}} + [X_2, \tilde{X}_2]_{\mathbb{E}}$   
(wtedy  $[k_1, k_2]_{\mathbb{E}} = 0$ ),

$\overset{\uparrow}{k_1}$

$\overset{\uparrow}{k_2}$

zatem  $[X_1, \tilde{X}_1]_{\mathbb{E}} = O_{\mathbb{E}} = [X_2, \tilde{X}_2]_{\mathbb{E}}$ , a w takim razie

$[X_1, H]_{\mathbb{E}} = [X_1, \tilde{X}_1]_{\mathbb{E}} = O_{\mathbb{E}}$ , co zgodnie z definicją  $[X_1, \mathbb{E}]_{\mathbb{E}} = O_{\mathbb{E}}$ ,

co nobce mnożymy wartością  $\mathbb{F}$  oznacza, że (70)  
 $x_1 \in \mathbb{F}$ . Analogicznie pokazyujemy, że  $x_2 \in \mathbb{F}$ .

To jednak oznacza, że  $\mathbb{F} = (\mathbb{F} \cap k_1) \oplus (\mathbb{F} \cap k_2)$ ,  
 a zatem mamy  $\mathbb{F}_c = \mathbb{F}^c = \mathbb{F}_1^c \oplus \mathbb{F}_2^c \stackrel{!}{=} \mathbb{F}_1 \stackrel{!}{\oplus} \mathbb{F}_2$ .

Dla dowolnego  $\alpha \in Q(g_1; h_1)$ ;  $X \in g_{1,d}$  oraz  $H = H_1 + H_2$   
 obliczamy

$$[H, X]_g = [H_1, X]_g + [H_2, X]_g^{\perp} = [H_1, X]_g = (\alpha | H_1) \circ X \stackrel{H_2 \perp X}{\substack{\downarrow \\ \perp}} \stackrel{\alpha \in \mathbb{F}_1 \otimes i}{\perp}$$

a tym samym, że mamy  $X \in g_\alpha$  i  $\alpha \in Q(g; h)$ .

analogiczne dwojiny, że mamy  $\beta \in Q(g; h_1)$  jest tej w  $Q(g; h)$ . 171

Polegamy, że mamy  $\alpha \in Q(g; h)$  jest also w  $Q(g_1; h_1)$ , also w  $Q(g_2; h_2)$ . Niedłej  $X = \overset{\uparrow}{X_1} + \overset{\uparrow}{X_2} \in Q_{\frac{g}{g_1, g_2}}$  i mamy  $H_1 \in \mathcal{R}_1$ , a wtedy

$$[H_1, X]_g = [H_1, X_1]_g + [H_1, X_2]_g = [H_1, X]_{\overset{\uparrow}{g}} = \overbrace{(\alpha | H_1) \triangleright X}^{=0}$$

$$\overset{\uparrow}{g_1} = (\alpha | H_1) \overset{\uparrow}{\triangleright} X_1 + (\alpha | H_1) \overset{\uparrow}{\triangleright} X_2, \text{ więc also } X_2 = 0_g, \\ \text{ albo } (\alpha | H_1) = 0,$$

co wobec dwojiny  $H_1$  oznacza  $\alpha \perp \mathcal{R}_1$ . Też i  $X_2 = 0_g$ , to  $\forall H_2 \in \mathcal{R}_2 : 0_g = [H_2, X_1]_g \overset{x_2=0_g}{=} [H_2, X]_g = (\alpha | H_2) \overset{x_2=0_g}{\triangleright} X$ , co znači  $\alpha \perp \mathcal{R}_2$ .

czyli  $\alpha \in T_{\Gamma_1}$ , wtedy jedynie  $\alpha \in Q(g_1; \tilde{\tau}_1)$ . (72)

W przeciwnym razie ( $\exists \gamma \neq 0$ )  $\alpha \perp T_{\Gamma_1}$ , czyli  $\alpha \in T_{\Gamma_2}$ , co sugeruje  $\alpha \in Q(g_2; \tilde{\tau}_{\Gamma_2})$ . □

$\Leftarrow$  Przyjmijmy teraz, że  $T_{\Gamma} = T_{\Gamma_1}^{\perp} \oplus T_{\Gamma_2}^{\perp}$ ,  $A \in \{1, 2\}$   
 i  $\forall \alpha \in Q(g; \tilde{\tau}) : (\alpha \in T_{\Gamma_1} \vee \alpha \in T_{\Gamma_2})$ . Oznaczmy  $R_A = Q(g; \tilde{\tau}) \cap T_{\Gamma_A}$ ,  
 i zdefiniujmy  $\mathcal{G}_A := T_{\Gamma_A} \oplus \bigoplus_{\alpha \in R_A} \mathcal{G}_{\alpha}$ ,  $A \in \{1, 2\}$ , a wtedy

$g = \mathcal{G}_1 \oplus \mathcal{G}_2$ , ale teraz  $\begin{cases} \forall \alpha \in R_2 : [T_{\Gamma_1}, g_{\alpha}]_g = (\alpha / \tilde{\tau}_1) \circ g_{\alpha} = 0 \\ \text{jako } g_{\alpha} \text{ jest } C\text{-lin.!} \end{cases}$   $\begin{cases} \forall \alpha \in R_1 : [T_{\Gamma_2}, g_{\alpha}]_g = 0 \\ \text{jako } g_{\alpha} \text{ jest } C\text{-lin.!} \end{cases}$

i oznacza to  $[T_{\Gamma_1}, T_{\Gamma_2}]_g = 0_g$ . Ponadto  $\forall \alpha \notin R_A : [\mathcal{G}_{\alpha_1}, \mathcal{G}_{\alpha_2}]_g = 0_g$ , albowiem  $\alpha_1 + \alpha_2 \notin R_A \cup R_B \equiv Q(g; \tilde{\tau})$ . Ostatecznie mamy  $g = \mathcal{G}_1 \oplus \mathcal{G}_2$  jako algorytm. □