

Wylde

X

2024/25



Mamy więc

Tw. 5. Przyjmując zyp> dotyczący.

$\forall \alpha \in Q(g; \mathbb{F}) \exists (F_\alpha, H_\alpha, E_\alpha) \in (g_{-\alpha} \oplus \mathbb{F} \oplus g_\alpha) \setminus \{0_g\}$:

$$[H_\alpha, E_\alpha]_g = 2E_\alpha \quad \text{sl}(2; \mathbb{C})_{(K)} = \langle E_\alpha, F_\alpha, H_\alpha \rangle_{\mathbb{C}}$$

$$[H_\alpha, F_\alpha]_g = -2F_\alpha \quad , \quad H_\alpha \in \langle \alpha \rangle_{\mathbb{C}} .$$

$$[E_\alpha, F_\alpha]_g = H_\alpha$$

Przyp. tym możliwe wybrane $F_\alpha = E_\alpha^*$.

D: Зернімінг жәд

Лемма: $\forall (X, H, Y) \in \mathfrak{g}_{-\alpha} \oplus \mathfrak{t}_\alpha \oplus \mathfrak{g}_\alpha :$

$$([Y, X]_g | H) = (\alpha | H) \cdot (X | Y^*).$$

Доказательство: Көзтегідеңде көр. 18., дегенмен

$$\begin{aligned} ([Y, X]_g | H) &= (\text{ad}_Y^{(g)}(X) | H) = (X | \text{ad}_{Y^*}^{(g)}(H)) \\ &= -(X | \text{ad}_H^{(g)}(Y^*)) , \text{ ал } Y \in \mathfrak{g}_\alpha \end{aligned}$$

оғызы, як $Y^* \in \mathfrak{g}_{-\alpha}$ үе мәселе тәж. 24, үзбес $([Y, X]_g | H) = -(X | (-\alpha | H) \circ Y^*) = (\alpha | H) \cdot (X | Y^*)$.

Besonderung: genügen Lernet do for 124

$(Y, X=Y^*) \in \mathfrak{g}_\alpha \oplus \mathfrak{g}_{-\alpha}$, a volgens deskriptiv

$$([Y, Y^*]_g | H) = (\alpha | H) \cdot (Y^* | Y^*)^{= \|Y^*\|^2 \neq 0 \text{ da } Y^* \neq 0}, \text{ zatem } \boxed{\begin{array}{c} H \neq 0 \\ Y \neq 0 \end{array}}$$

$$\forall H \in \mathcal{H}: \left\{ \begin{array}{l} H \perp \alpha \implies [Y, Y^*]_g \perp H \\ H \nparallel \alpha \implies ([Y, Y^*]_g | H) \neq 0 \end{array} \right.$$

Jetzt $\mathcal{H} = \langle \alpha \rangle_C \oplus \langle \alpha \rangle_C^{\perp_H}$, nieder
wegen $[Y, Y^*]_g \in \langle \alpha \rangle_C \setminus \{0\}$.

$$\downarrow \\ [Y, Y^*]_g \neq 0$$

Jestem, zauważmy $[Y, Y^*]_g \in g_{\alpha+\omega} = g_0 \subseteq T_C$,
 mamy zapisć $[Y, Y^*]_g = \lambda \Delta \alpha + \beta^i \Delta e_i$, gdzie
 e_i jest pewna baza orthonormalna w $\langle \alpha \rangle_C^\perp$.
 Liczba ilorazu $[Y, Y^*]_g$ z $H = \alpha$, oznaczamy,
 je $\lambda \neq 0$. Liczba ilorazu $[Y, Y^*]_g$ z $H = e_i$
 nazywamy, wyznaczamy $\beta^i \sim (\alpha | e_i) = 0$,
 oznacza - wtedy mamy - $[Y, Y^*]_g = \lambda \Delta \alpha$
 \uparrow
 $\langle \alpha \rangle_C$.

Medianj sferug $H = [Y, Y^*]_g$, e weedy 126

$$\left([Y, Y^*]_g \mid [Y, Y^*]_g \right) = (\alpha \mid [Y, Y^*]_g) \cdot \begin{matrix} (Y^* \mid Y^*) \\ \# \\ 0 \end{matrix},$$

presto $(\alpha \mid [Y, Y^*]_g) = \frac{([Y, Y^*]_g \mid [Y, Y^*]_g)}{(Y^* \mid Y^*)} e^{R_{\alpha}} > 0$

Mojenj zetem j dependent

- dla dowolnego $Y \in g_\alpha \setminus \{0\}$: $N_{\alpha, Y} := \frac{(\alpha \mid [Y, Y^*]_g)}{2} -$

$$F_\alpha := \frac{1}{\sqrt{N_{\alpha, Y}}} \rightarrow Y^{\epsilon_{\alpha}}; F_\alpha := \frac{1}{\sqrt{N_{\alpha, Y}}} \rightarrow Y^*; H_\alpha := \frac{1}{N_{\alpha, Y}} \rightarrow [Y, Y^*]_g,$$

a wtedy $(\alpha | H_\alpha) = \frac{2}{Q(H)} \triangleright (\alpha | H) = 2$ 127

i tedy $[H_\alpha, E_\alpha]_g = 2E_\alpha, [H_\alpha, F_\alpha]_g = -2F_\alpha$

czyli $[E_\alpha, F_\alpha]_g = \frac{1}{N_{Y,Y}} [Y, Y^*] \equiv H_\alpha$,

zatem — w istocie — spełnione są warunki

z tezy Friedenberga.

□

13. Zauważmy teraz, że w zapisie
 $(\alpha | H_\alpha) = 2$ w poligennie z użyciem gęszej jazdy
 $H_\alpha \in \langle \alpha \rangle_C$, oznacza to $H_\alpha = h_\alpha \cdot \alpha$, natomiast 2. $(\alpha | h_\alpha \cdot \alpha) = h_\alpha \cdot (\alpha | \alpha)$,
 $"(\alpha | H_\alpha)"$

§.

$$\boxed{H_\alpha = \frac{2}{(\alpha|\alpha)} \alpha}$$

Def. 20 Niech $\alpha \in Q(\mathbb{F}_q; \mathbb{F})$. Wówczas

$$H_\alpha = \frac{2}{(\alpha|\alpha)} \alpha \in \mathbb{F}$$

definiujemy nianem KOPIEKWASTKA
 stowrzyszonego z pierścieniem α .

— x —

Zajmujemy się obecnie reprezentacj¹²⁹
podzbioru $sl(2; \mathbb{C})_{(\alpha)} \subset g$ obrywającej
jednoogniskowe reprezentacje dalgowej ad.
Mamy kresowe

Tw. 6. W dotychczasowym zapisie
 $\forall \alpha \in Q(g; \mathbb{R}): (i) \forall \lambda \in \mathbb{C} : (\lambda \alpha \in Q(g; \mathbb{R}) \Rightarrow \lambda \in \{-1, 1\})$

(a) $\dim_{\mathbb{C}} g_{\alpha} = 1$.

D: W ramach przygotowań do doradz. 130

tego zarządu jest uzgodnie kogoś
rozpatrzać kolejne

Lemat: W przyjętych oznaczeniach
 $|\lambda| > 1 \Rightarrow \lambda \in \{-2, 2\}$.

Dowód Lema 6: Niech $X \in g_{\lambda \triangleright d} \setminus \{0_g\}$,

$$\begin{aligned} \text{czy nity } [H_\alpha, X]_g &= (\lambda \triangleright \alpha | H_\alpha) \triangleright X = \bar{\lambda} \cdot (\alpha | H_\alpha) \triangleright X \\ &= \bar{\lambda} \cdot \left(\alpha \mid \frac{2}{(\alpha \mid \alpha)} \triangleright d \right) \triangleright X = 2\bar{\lambda} \triangleright X, \end{aligned}$$

czyli $2\bar{\lambda} \in \text{Sp } H_\alpha$. Tym sposobem

(31)

Tw. [dwie części] W dowolnej (\prec -mn.) reprezentacji (V, e) algebry $\text{sl}(2; \mathbb{C})$ zachodzi:

- $\text{Sp } g(H) \subset \mathbb{Z}$

- $n \in \text{Sp } e(H) \Rightarrow \{-|n|, -|n|+2, -|n|+4, \dots, |n|\} \subset \text{Sp } g(H)$.

zatem $\lambda \in \frac{1}{2}\mathbb{Z}$, czyli $\exists N \in \mathbb{Z}: \lambda = \frac{N}{2}$. Ale tej
dla dowolnego $Y \in \mathfrak{g}_\alpha \setminus \{0\}$ dostajemy

$$[H_{\lambda \alpha}, Y] = (\alpha | H_{\lambda \alpha}) \triangleright Y = \left(\alpha \mid \frac{2\lambda}{\lambda^2 - (\alpha/\alpha)} \triangleright \alpha \right) \triangleright Y = \frac{2}{\lambda} \triangleright Y,$$

jeśli tobie $\frac{1}{\lambda} = \frac{2}{N} \in \frac{1}{2}\mathbb{Z}$, tj. 132

$N \in \{-4, -2, -1, 1, 2, 4\}$, a skoro $|\lambda| > 1$,
to w istocie $N \in \{-4, 4\}$, wtedy $\lambda \in \{-2, 2\}$. □

Wyszliśmy do dowodu tego podpunktu...

Wyużywając Kongonoski symetrii g, konstrukcyjnym i zmienić nazwanej jej
(niejewnej) liczboscią $\alpha \in Q(g; F)$,
a następnie odnosić do tego pierwiastka

tego Lemańca, by wyniesionej, j^e (B3)
 podaje teoreme kostroski (tego minionej)
 $\alpha \in Q(gj\mathbb{H})$ to $\pm d$ i -ewentualnie $\pm 2d$.

Rozważmy następujące wybór

$$\beta_\alpha := \langle E_\alpha, F_\alpha = E_\alpha^*, H_\alpha \rangle_{\mathbb{C}}$$

i mówmy $V_\alpha := \langle H_\alpha \rangle \oplus \bigoplus_{\beta \in Q(gj\mathbb{H}) \cap \{\alpha\}^\perp} \mathcal{G}_\beta \subset g$

tektu pojęciu my mówimy, że V_α jest
 godzigeby Liego g. istotnie, po pierwotne

1° NIE-PRZECIWNNE PIERWIASTKI: (WYNIK & R)

$$\forall \beta_1, \beta_2 \in Q(\alpha; \mathbb{F}) \cap \langle \alpha \rangle_C : [\alpha_{\beta_1}, \alpha_{\beta_2}]_\alpha \subset \alpha_{\beta_1 + \beta_2} \quad (34)$$

ale $\beta_1 + \beta_2 \in \langle \alpha \rangle_C$, więc $[\alpha_{\beta_1}, \alpha_{\beta_2}]_\alpha \subset \bigoplus_{\beta \in Q(\alpha; \mathbb{F}) \cap \langle \alpha \rangle_C} \alpha_\beta$. ✓

2° PRZECIUNE PIERWIASTKI: Niech teraz $\beta_1 = \beta_2 = \beta$.

Leemat ze sk. 123 implikauje, że $\beta \in Q(\alpha; \mathbb{F}) \cap \langle \alpha \rangle_C$,

je zatem element $[\alpha_\beta, \alpha_{-\beta}]_\alpha \subset \mathbb{F}$ jest
postałej do każdego elementu γ te
postałej do β , co w sk. 123 sugeruje
istnosc' β , wicz tej α , zatem - koniec
koncow - taki je H_α . Wzgledem tej ...

$\forall X \in g_p : [H_\alpha, X]_g \in \langle X \rangle_C$, co pokazuje (135)

o stwierdzenie naszej konkluzji.

Skoro jednak $V_\alpha (> S_\alpha)$ jest podalgebra

niego w g , to $\text{ad}_{S_\alpha}(V_\alpha) \subset V_\alpha$. Jst

tej $\text{ad}_{S_\alpha}(S_\alpha) \subset S_\alpha$. Zauważmyż, że

$(E_\alpha^*, F_\alpha^*, H_\alpha^*) = (F_\alpha, E_\alpha, H_\alpha)$ (wzór

$H_\alpha = \frac{2}{(\alpha|\alpha)} \epsilon_{\alpha}^{R>0}, \alpha \in \mathbb{Z} \otimes i$), zyli $S_\alpha^* \subset S_\alpha$,

pierzejny w średnie str. 18,

(36)

że w wiedzie

$$V_\alpha = \mathfrak{t}_\alpha \oplus \mathfrak{t}_\alpha^\perp$$

jest $\text{ad}_{\mathfrak{t}_\alpha}(\mathfrak{t}_\alpha) \subset \mathfrak{t}_\alpha$ oraz $\text{ad}_{\mathfrak{t}_\alpha}(\mathfrak{t}_\alpha^\perp) \subset \mathfrak{t}_\alpha^\perp$,

gdzi $X \in \mathfrak{t}_\alpha^\perp$ implika

$$(\text{ad}_{\mathfrak{t}_\alpha}(X) | \mathfrak{t}_\alpha) = (X | \text{ad}_{\mathfrak{t}_\alpha}^*(\mathfrak{t}_\alpha)) \subset (X | \text{ad}_{\mathfrak{t}_\alpha}(\mathfrak{t}_\alpha))$$

$$\subset (X | \mathfrak{t}_\alpha) = 0.$$

(PRZYP.: (j), (· ·))

JEŚĆ NIEZAPR.: ~
MAMY DO DYSPOZYCJI
ALGORYTM GRAMA-SCHMIDTA)

Znajój jedenak $\beta \in Q(g; h) \cap \langle \alpha \rangle_{\mathbb{C}}$

je potem $\beta \in \{\pm \alpha, \mp 2\alpha\}$, przyto

(137)

$$\begin{aligned} \text{Sp}(\text{ad}_{H_\alpha}|_{V_\alpha}) &\subset \{0, \pm(\alpha|H_\alpha), \mp 2(\alpha|H_\alpha)\} \\ &= \{0, \pm 2, \pm 4\} \subset 2\mathbb{Z}! \end{aligned}$$

Zehożmy, że $s_\alpha^\perp \neq \{0_g\}$, a wtedy

$$s_\alpha^\perp \ni X : \text{ad}_{H_\alpha}(X) = \lambda \circ X, \quad \lambda \in \{0, \pm 2, \pm 4\},$$

wigc istnieje przedział $s_\alpha - \text{mijawka}$,
której nazwimy ^{zamiast} $\text{ker } \text{ad}_{(2; \mathbb{C})_\alpha}$ i której zbiorem

$$\text{ker } \text{ad}_{(2; \mathbb{C})_\alpha} = \{0, -2, -2+2=0, -2+4=2, -4, -4+2=-2, -4+4=0, -4+6=2, -4+8=4\} \quad \checkmark$$

3) wartością własne O . Jednakowej
~~pedrogramu~~ do której wektorem jest 138
~~pedrogramu~~ do której wektorem jest $H_d \in S_d^\perp \cap S_d = \{0\}$, tj. $H_d = 0$
 $H_d \in S_d \perp S_d^\perp$, zatem $S_d^\perp = \{0\}$,
 do zas' oznacza, że $V_d = S_d$, skończone. □

Przyjazny się temu geometrii $Q(g; \mathbb{R})$
 (w duchu Meina). W tym celu
 wprostypmy ...

Dof. 21. Przyjmując danej gory jgr. 139

środugim pierwiastkiem $\alpha \in Q(g; \mathbb{R})$
to mamyżemy endomorfizm $\xrightarrow{\text{C-liniowe!}}$

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

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

zolna 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) -

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

! Lied 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

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

, zatem w sumie
-wobec liniowości ad.
; względem $\langle \alpha \rangle_R \oplus \langle \alpha \rangle_R^\perp$

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

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

z wtedy

(144)

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

Alle w_α fest \mathbb{C} -Wriere, fute m

jet jemding we call you $T_C = F^C \equiv \langle F \otimes i \rangle_C$, fute F \in $\mathcal{B}(V \otimes \mathbb{C})$

$$[H, S_\alpha^{-1}(x)] = (w_\alpha^{-1}(\beta) | H) \circ S_\alpha^{-1}(x)$$

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 wówczas

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

$\cong A_{\alpha, \beta} \circ X$

jest wartością własne H_α w ujemnej (negatywnej) części grupy $sl(2; \mathbb{C})_{(\alpha)}$ na \mathfrak{g}_β .

Tęza jest teraz dowodzona przez Tw. [dowód] (i) (s. 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 klasyczny

(52)

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

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: