

Wykład XIII

---

2023/24



Dotychczasowe utalenie dotarczopy uerzyci  
do ~~teny~~ weryfikacji uoty puzycy chniez. (225)

Sbr. 38. Dziahanie  $W(E, R)$  na zbiorze obratyl  
komut Weyla jest swobodne. Ponadto

$\forall C$ -obrata komuta Weyla  $\forall v \in C \forall \chi \in W(E, R)$ :

$$\chi(v) = v \implies \chi = \text{id}_E. \quad \left. \begin{array}{l} \text{punkt staly} \\ \text{w zbiorze komut} \end{array} \right\}$$

D: Niech  $C$  bzdnie obraty komuty Weyla

i niech  $\chi \in W(E, R)$  takie, je  $\chi(C) = C$ ,

a wtedy  $\forall v \in C: \chi(v) \in C$ , wiec na mocy

Str. 37 zachodzi  $\forall v \in C: \chi(v) = v$ , stąd też

$\chi|_C = id_C$ , ale to oznacza, że  $\chi \equiv id_E$ , bo

$\chi$ : komutaty Weyla  $\mathfrak{G}$  ma je ściśle, zatem z reguły ciągłości  $\chi$  -

$\chi|_{\bar{C}} = id_{\bar{C}}$ , ale  $\partial C \equiv \bar{C} \setminus C$  ma postaci  $\Pi_\alpha, \alpha \in \Delta_C$  - baza  $E$  (!),

nigdy  $\Pi_\alpha = \chi(\Pi_\alpha) = \Pi_{\chi(\alpha)}$ , a skoro  $\chi: \mathfrak{R}\mathfrak{G}$ , to  $\chi(\alpha) = \pm \alpha$ , gdyż by

jednak było  $\chi(\alpha) = -\alpha$ , to dla  $v \in \Pi_\alpha$  byłoby:  $v + \varepsilon v \alpha \in C \xrightarrow{\chi} \chi(v) - \varepsilon v \alpha \notin C$  ⚡,

przeto  $\forall \alpha \in \Delta_C: \chi(\alpha) = \alpha$ , to jednak oznacza - wobec bazowości  $\Delta_C \equiv \mathfrak{R}\mathfrak{G}$  -  $\chi \equiv id_E$ .

Ponadto, gdyż dla pierwsz  $v \in C$  jest

$\chi(v) = v$ , to a ściśle obserwacji 2) z th. 202

jest  $\chi(C) = C$ , a to we mocy wyżej

udowodnionej tezy implikuje  $\chi = id_E$ .  $\square$

Mamy też

Str. 39.  $\forall \Delta_1, \Delta_2$  - bazy  $R \exists! \chi \in W(E, R)$ :

$$\Delta_2 = \chi(\Delta_1).$$

D: Baza  $\Delta_A, A \in \{1, 2\}$  wyznacza otwórz leamunty  
Weyla -  $\mathcal{E}(E, R; \Delta_A)$ . Wobec mubudnego  
i yzednodnego charakteru dyklsacuu  
 $W(E, R)$  na zboryz otwórz leamunat Weyla  
(Str. 38 i 36, odpowiednio)  $\exists! \chi \in W(E, R)$ :  
 $\mathcal{E}(E, R; \Delta_2) = \chi(\mathcal{E}(E, R; \Delta_1))$ . Ale  $\chi$  puzporozdu

$$\chi(\partial E(E, R; \Delta_1)) = \partial E(E, R; \Delta_2), \text{ m\u015bc}$$

$$\text{te\u017c } \chi(\Delta_1) = \Delta_2.$$

$$\begin{aligned} &\uparrow \langle \Delta_1 \rangle_{\mathbb{R}} = \prod_{d_1, d_2 \in \Delta_1} \\ &\uparrow \prod_{d_2, d_2 \in \Delta_2} \end{aligned} \quad \square$$

$$\begin{aligned} \chi(\prod_{d_1}) &= \prod_{d_2} = \langle d_2 \rangle_{\mathbb{R}} \\ &\equiv \chi(\langle d_1 \rangle_{\mathbb{R}}) \xrightarrow{\chi \in O(E, \langle \cdot \rangle)} \chi(\langle d_1 \rangle_{\mathbb{R}}) = \langle d_2 \rangle_{\mathbb{R}} \end{aligned}$$

Dopuszczamy

Str. 40. Niech  $C$  - sko\u0144czony kamion Weyla  
 $\uparrow$  m\u015bc  $v \in E$ .  $\exists! d \in \bar{C} \cap W(E, R)(v)$ .

D: Niech  $v \in E$ , m\u015bc te\u017c  $v \in \bar{C}_v$ , gdzie  $\bar{C}_v$  jest pewny sko\u0144czony kamion Weyla.

Na mocy Str. 36  $\exists \chi \in W(E, R): C = \chi(C_v)$ ,  
a wtedy  $\chi(\bar{C}_v) = \bar{C}$ , zatem  $\chi(v) \in \bar{C}$ .

czyli  $W(E, R)(v) \cap \bar{C} \neq \emptyset$ .

(229)

Przy tym jeśli istnieje  $w \in W(E, R)(v) \cap \bar{C}$   
to  $\chi(v)$  i  $w$  są w tej samej odniedze (w odniedze  $v$ ),  
czyli  $\exists \tilde{\chi} \in W(E, R) : w = \tilde{\chi}(\chi(v))$ ,

a to oznacza - w świetle Str. 37 -

$w \equiv \chi(v)$ , bo  $\chi(v), w \in \bar{C}$ .  $\square$

Na zakończenie tej części wszyscy rozważań!  
dowodzenia...

Str. 41. Niech  $\Delta$  będzie bazą  $\mathbb{R}$ ; i niech

$$\alpha \in \Delta. \quad \forall \beta \in \mathbb{R}_+^\Delta : (\beta \neq \alpha \Rightarrow w_\alpha(\beta) \in \mathbb{R}_+^\Delta) \quad (230)$$

czyli  $w_\alpha$  jest permutacją pierwiastków dodatnich  
cojnych od  $\alpha$ .

D: Niech  $\beta = \sum_{\delta \in \Delta} n_\delta \delta$ , przy czym  $\beta \neq \alpha$   
implikuje  $\exists \delta_* \in \Delta \setminus \{\alpha\} : n_{\delta_*} > 0$ .

Na mocy algorytmu (SP3)  $w_\alpha(\beta) = \beta - N\alpha$   
gdzie pewny liczby  $N \in \mathbb{Z}$ , a wobec tego

$$w_\alpha(\beta) = \sum_{j \in \Delta} \tilde{n}^{\delta_j} \alpha_j, \text{ gdzie } \tilde{n}^{\delta_j} = \begin{cases} n^\alpha - N & \text{dla } j = \alpha \\ n^\delta & \text{w pp.} \end{cases} \quad (231)$$

W szczególności  $\tilde{n}^{\delta^*} = n^{\delta^*}$ .

Ale  $\mathcal{R} = \mathcal{R}_+^\Delta \cup \mathcal{R}_-^\Delta$ , skoro więc

$\tilde{n}^{\delta^*} > 0$ , to także pozostałe  $\tilde{n}^{\delta \neq \delta^*} \geq 0$ ,

zatem  $w_\alpha(\beta) \in \mathcal{R}_+^\Delta$ .  $\square$

~~X~~

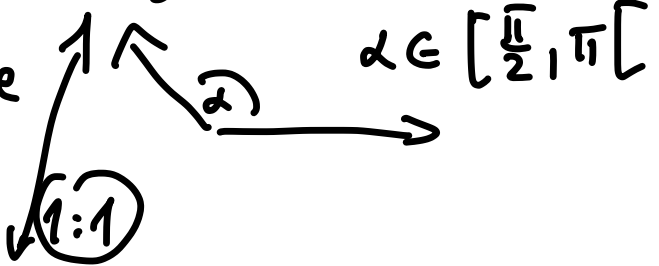
Dotychczasowe rozważania przygotowały nas do podjęcia  
 wyzwania klasyfikacji systemów niemiernych...



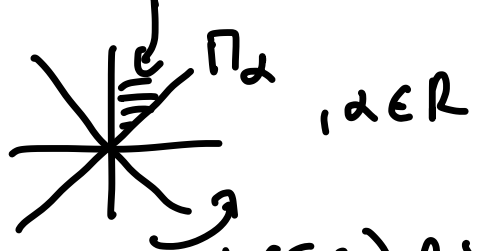
# Relacje między:

- SYSTEM  $\Gamma \supset$  BAZA SYSTEMU  $\Gamma$  ←
- relacyjny bezosobny

elementy  
NIEKONKADALNE  
we  $\Gamma \cap \mathbb{R} = \emptyset$   
 $\text{codim}_{\mathbb{R}} \Gamma = 1$



- KOMNATY WEYLA  $\ni$  FUNDAMENTALNA KOMNATA WEYLA



BAZA  $\partial \mathcal{E} = \cup_i \tilde{\Gamma}_{\alpha_i}$

$W(E, \mathbb{R})$  systema we nich

-  $\Gamma$ : każdy może być bezosobny!

Def. 26. Niedziej  $(E, R)$  będzie systemem pierwiastkowym o bazie  $\Delta = \{\alpha_i\}_{i \in \bar{r}}$ . (232)

DIAGRAM DYNKINA s.p.  $(E, R)$  to graf

o  $r$  wierzchołkami  $\{\sigma_i\}_{i \in \bar{r}}$  położonymi

wierzchołkami  $e_{ij} = (\overrightarrow{\sigma_i}, \sigma_j)$ ,  $i, j \in \bar{r}$  wedle typu:   
 (patrz:  $\bullet \angle (\alpha_i, \alpha_j) = \frac{\pi}{2} \Rightarrow e_{ij} = \begin{matrix} \sigma_i & & \sigma_j \\ \circ & & \circ \end{matrix}$   <sup>$n_1, n_2$  linii</sup> (patrz: sk. 176)

Str. 29.  $\bullet \angle (\alpha_i, \alpha_j) = \frac{2\pi}{3} \Rightarrow e_{ij} = \sigma_i \text{---} \sigma_j : \|\sigma_i\| = \|\sigma_j\|$

i 31.)  $\bullet \angle (\alpha_i, \alpha_j) = \frac{3\pi}{4} \Rightarrow e_{ij} = \sigma_i \text{---} \sigma_j : \|\sigma_i\| = \sqrt{2} \|\sigma_j\|$

$n_1 \cdot \|\alpha_i\|_E^2 = 2 \langle \alpha_i, \alpha_j \rangle$

$\bullet \angle (\alpha_i, \alpha_j) = \frac{5\pi}{6} \Rightarrow e_{ij} = \sigma_i \text{---} \sigma_j : \|\sigma_i\| = \sqrt{3} \|\sigma_j\|$

$n_2 \cdot \|\alpha_j\|_E^2 = 2 \langle \alpha_i, \alpha_j \rangle$

Dwa diagramy Dynkinne są nazywane RÓWNOWAŻNYMI,  
jeśli istnieje bijekcja między zbiórami ich  
niezerodowych zachowujących się w kowadzie  
(należy i „zrost”).

$\times$   $(\forall \lambda_1, \lambda_2 \in \text{baza}(E, R) \exists! \chi \in W(E, R) : \lambda_2 = \chi(\lambda_1))$

OBSERWACJA: W d'nielle str. 39. i w konsekwencji  
zachowania przy  $W(E, R)$  jest to i d'upolci  
Dowolne dwie bazy  $(E, R)$  są równoważne  
diagramy Dynkinne, w tym zatem sensie  
diagram Dynkinne jest stworzony z systemem  
niezerodowych, nie są - z konkretną bazą.

many kluzywe

Pr. 12. System pierwiastkowy jest niezyniedny 234  
wtedy i tylko wtedy, gdy jego diagram Dynkina  
jest spójny.

Ponadto diagramy Dynkina dwóch systemów  
pierwiastkowych są równoważne wtedy i tylko  
wtedy, gdy te systemy są izomorficzne.

D: Jeżeli  $\Rightarrow$  system liniowy  $(E, R)$

wspiera się na podsystemy :

$$(E, R) = (E_1, R_1) \oplus (E_2, R_2),$$

wybrany bazę  $(E, R)$  w postaci  $\Delta_1 \cup \Delta_2$ ,

gdzie  $\Delta_A$  jest bazę  $(E_A, R_A)$ ,  $A \in \{1, 2\}$ . Wtedy podnie

któreś z wybranych niechodzących należy zwrócić

do dwóch roznych podbaz :  $\Delta_1$  i  $\Delta_2$  są quote,

zatem stopień jest nieparzysty.

E | odwrotnie, jeśli stopień dyktowane  $(E, R)$  jest nieparzysty, bazę  $\Delta$  rozpada się na podzbiory

wzajem ortogonalne,  $\Delta_1 \perp \Delta_2 = \Delta$ .

W takim przypadku rozbie  $E = \langle \Delta \rangle_{\mathbb{R}}$

(236)

$\simeq \underbrace{\langle \Delta_1 \rangle_{\mathbb{R}}}_{E_1} \oplus \underbrace{\langle \Delta_2 \rangle_{\mathbb{R}}}_{E_2}$ . Oznaczmy  $R_A := R \cap E_A$ .

Łatwo widzieć, że  $(E_A, R_A)$ ,  $A \in \{1, 2\}$  są systemami pierwiastkowymi. Jedyne układy układowe są pierwiastkowe to  $(\mathbb{S}^3)$ , a ściślej: Musimy pokazać,

że  $\forall \alpha, \beta \in R_A: \beta - 2 \frac{(\beta|\alpha)}{(\alpha|\alpha)} \alpha \in R_A$ . Oznaczmy

$u_\alpha(\beta) \in \mathbb{R}$ ,  $u_\alpha(\beta) = 2 \frac{(\beta|\alpha)}{(\alpha|\alpha)}$  zatem układowe są, że

$W_\alpha(\beta) \perp R_{A'}$ , gdje  $A'$  jest indeksen dijeljenja (237)

$$\text{Ali } \forall \gamma \in R_{A'} : (W_\alpha(\beta) | \gamma) = (\beta | \gamma) - 2 \frac{(\beta | \alpha)}{(\alpha | \alpha)} \cdot (\alpha | \gamma) \\ \equiv 0. \quad \checkmark \quad \begin{array}{c} \text{"} \\ 0, \text{ } \beta \perp \gamma \\ \text{"} \end{array} \quad \begin{array}{c} \text{"} \\ 0, \text{ } \alpha \perp \gamma \\ \text{"} \end{array}$$

Jest  $\mu$  tipom očigledno, je  $A_A$  jest baza  $(E_1, E_2)$ .

Pogostope pokazati, je  $\forall \alpha \in R : \alpha \in R_1 \vee \alpha \in R_2$ .

W slične str. 36 :  $W(E, R) = \langle W_\alpha | \alpha \in \Delta_1 \oplus \Delta_2 \rangle$ ,

a poniraj  $\forall \alpha \in \Delta_A : W_\alpha |_{E_{A'}} = \text{id}_{E_{A'}}$ , prieto

$W(E, R) = W(E_1, R_1) \times W(E_2, R_2)$ , prieto  $W(E_{A'}, R_A) = \langle W_\alpha | \alpha \in \Delta_A \rangle$   
djelove djeluju na  $E_{A'}$ .

Stwierdzenie:  $\forall \alpha \in \mathbb{R}$  jest - we mocy Str. 35 -  
elementem pierwszej bazy, a  $W(E, \mathbb{R})$  zbieżne (238)  
- w świetle Str. 34 i 35 - przechodnio na zbiorze  
bazy  $\mathcal{R}$ , to jest prawdziwe, że  $\exists X = (X_1, X_2) \in W(E, \mathbb{R})$ :

$\alpha \in \mathcal{X}(\Delta_1 \cup \Delta_2) \equiv \mathcal{X}_1(\Delta_1) \cup \mathcal{X}_2(\Delta_2)$  (wszaki  $\mathcal{X}$  jest  
izometryczny),

gdzie  $\alpha \in \mathcal{X}_A(\Delta_A) \subset \mathbb{R}_A$  dla  $\begin{matrix} A=1 \\ \vee \\ A=2 \end{matrix}$ .  $\square$

Przechodzą do drugiej części tego Twierdzenia,  
konstruujemy dynamikę ugięcia  $\mathbb{K} \equiv \square$ .



Isolme, ...

239

Niechaj  $\chi : (E_1, R_1) \rightarrow (E_2, R_2)$  będzie izomorfizmem.

Obierzemy przez  $\Delta_1$  system  $(E_1, R_1)$  jakoby

system  $(E_2, R_2)$  ( $\chi$  jest izomorfizmem

przebiegi  $R_2$ -kierunków), a także jego parady

był określony  $\Delta_1$  w byz przebiegi  $\chi(\Delta_1)$

(BSP 1); ponadto  $R_2 = \chi(R_1) = \chi(\langle \Delta_1 \rangle_+ \cup \langle \Delta_1 \rangle_-)$   
 $= \langle \chi(\Delta_1) \rangle_+ \cup \langle \chi(\Delta_1) \rangle_-$  (BSP 2).

Możemy też  $\forall \alpha, \beta \in R_1 : w_{\chi(\alpha)}(\chi(\beta)) = \chi(w_\alpha(\beta))$ . (240)

W szczególności  $\forall \alpha_i, \alpha_j \in \Delta_1 : w_{\chi(\alpha_i)}(\chi(\alpha_j)) = \chi(w_{\alpha_i}(\alpha_j))$   
 $\chi(\alpha_j) - 2 \frac{(\chi(\alpha_j) | \chi(\alpha_i))}{(\chi(\alpha_i) | \chi(\alpha_i))} \chi(\alpha_i) \quad \chi(\alpha_j - 2 \frac{(\alpha_j | \alpha_i)}{(\alpha_i | \alpha_i)} \alpha_i)$

BAJA  
 $\chi(\Delta_1) \rightarrow \chi(\alpha_i) \equiv \tilde{\alpha}_i$   $\chi(\alpha_j) - 2 \frac{(\alpha_j | \alpha_i)}{(\alpha_i | \alpha_i)} \chi(\alpha_i)$

$$\tilde{\alpha}_i = \frac{(\tilde{\alpha}_i | \tilde{\alpha}_j)}{(\tilde{\alpha}_i | \tilde{\alpha}_i)} = \frac{(\alpha_i | \alpha_j)}{(\alpha_i | \alpha_i)} =: \alpha_{ij} \quad \forall i, j$$

Zbadamy teraz układ  $\tilde{\alpha}_i$ ; id. użgl. Huges'a (dla nieprostoty 2).

1) Na funkcie św. 31 wystarczy zwrócić uwagę (241)

mały cosinus kąta między  $\tilde{\alpha}_i$  i  $\tilde{\alpha}_j$

$$\left( \frac{(\tilde{\alpha}_i | \tilde{\alpha}_j)}{\|\tilde{\alpha}_i\| \cdot \|\tilde{\alpha}_j\|} \right)^2 = \tilde{\alpha}_{ij} \cdot \tilde{\alpha}_{ji} = \alpha_{ij} \cdot \alpha_{ji} = \left( \frac{(\alpha_i | \alpha_j)}{\|\alpha_i\| \cdot \|\alpha_j\|} \right)^2 \quad \checkmark$$

$$2) \left( \frac{\|\tilde{\alpha}_i\|}{\|\tilde{\alpha}_j\|} \right)^2 = \frac{\|\alpha_i\|^2}{(\alpha_i | \alpha_j)} \cdot \frac{(\alpha_j | \alpha_i)}{\|\alpha_j\|^2} = \frac{\tilde{\alpha}_{ji}}{\tilde{\alpha}_{ij}} = \frac{\alpha_{ji}}{\alpha_{ij}} = \left( \frac{\|\alpha_i\|}{\|\alpha_j\|} \right)^2 \quad \checkmark$$

Widzimy więc, że - istotnie - X jest parą  
 Hessem Dyfuzyj (E, R) na Hessem Dyfuzyj (E, R).  
 □

W przypadku  $\Rightarrow$  ograniczamy się  
do sytuacji, w której oba diagramy 242  
Dyuklina są spójne, więc  $k_j$  - w trzech  
wymiarach ustaleni - oba systemy jednocześnie

są niezgodne.

Rozważmy zatem systemy  $(E_A, R_A)$

o dwóch kolumnach  $A_A = \{a_i^A\}_{i \in \overline{1, r}}$  uporządkowanych  
tak, że izomorfizm diagramów Dyuklina  
porządkowane  $v_i^1 \leftrightarrow v_i^2, i \in \overline{1, r}$ .

Na  $(E_2, R_2)$  skonstruujemy itacyjn schemat

wędkie schematu:  $\langle \cdot | \cdot \rangle_2 \mapsto \frac{\langle a_1^1 | a_1^1 \rangle_1}{\langle a_1^2 | a_1^2 \rangle_2} \langle \cdot | \cdot \rangle_2$  (243)

wyrażenie tym sposobem można  $\stackrel{||}{=} \langle \cdot | \cdot \rangle_2^{\sim}$ ,

\*  $\langle a_1^2 | a_1^2 \rangle_2^{\sim} = \langle a_1^1 | a_1^1 \rangle_1$ . Jako że kreślono

$e_{1j \neq 1}^1$  to identyczne z odpowiednimi kreślonymi

$e_{1j \neq 1}^2$ , przyto (1)  $\frac{\langle a_1^2 | a_j^2 \rangle_2^2}{\langle a_1^1 | a_1^1 \rangle_1 \langle a_j^1 | a_j^1 \rangle_1} = \frac{\langle a_1^1 | a_j^1 \rangle_1^2}{\langle a_1^1 | a_1^1 \rangle_1 \langle a_j^1 | a_j^1 \rangle_1}$

$\langle a_1^2 | a_j^2 \rangle_2^{\sim 2} = \frac{\langle a_1^1 | a_j^1 \rangle_1^{\sim 2}}{\langle a_j^1 | a_j^1 \rangle_1} \cdot \langle a_1^1 | a_j^1 \rangle_1^2 \Big/ \frac{\langle a_1^2 | a_j^2 \rangle_2^{\sim 2}}{\langle a_1^2 | a_1^2 \rangle_2^{\sim} \cdot \langle a_j^2 | a_j^2 \rangle_2^{\sim}}$

$\cdot$  równie łatwo  $\chi(a_1^2, a_j^2) = \chi(a_1^1, a_j^1)$

$$(2) \frac{\langle \alpha_j^2 | \alpha_j^2 \rangle_2}{\langle \alpha_1^2 | \alpha_1^2 \rangle_2} = \frac{\langle \alpha_j^1 | \alpha_j^1 \rangle_1}{\langle \alpha_1^1 | \alpha_1^1 \rangle_1} \stackrel{\textcircled{*}}{\Leftrightarrow} \langle \alpha_j^2 | \alpha_j^2 \rangle_2^{\sim} = \langle \alpha_j^1 | \alpha_j^1 \rangle_1 \quad (244)$$

$$\stackrel{|||}{=} \frac{\langle \alpha_j^2 | \alpha_j^2 \rangle_2^{\sim}}{\langle \alpha_1^2 | \alpha_1^2 \rangle_2^{\sim}}$$

• równość stronach  
 dotyczy nie niezależnych  
zmiennych ( $\neq$ )

3 warunki powyższych warunków

odczytujemy:  $\langle \alpha_1^2 | \alpha_j^2 \rangle_2^{\sim} = \langle \alpha_1^1 | \alpha_j^1 \rangle_1$

$$\langle \alpha_j^2 | \alpha_j^2 \rangle_2^{\sim} = \langle \alpha_j^1 | \alpha_j^1 \rangle_1 \quad (\text{dla } j \neq 1)$$

Powinno być to rozumowanie w odwróconym

do każdego  $\lambda$  niezachodzą  $\neq 1$

ustalimy - wobec sprzeczności obu degenescyj-  
tożsamość wszystkich (odnośnych) liczb i stupni  
u bazy dla obu systemów, stwierdzając  
tym samym, że jedynie  $\mathbb{R}$ -liniowe  
rozszerzenie przynajmniej

$$\alpha_i^1 \longmapsto \alpha_i^2$$

jest izometryz :  $(E_1, \langle \cdot | \cdot \rangle_1) \cong_{\mathbb{C}} (E_2, \langle \cdot | \cdot \rangle_2^{\sim})$ ,

245

$\alpha$  zatem - w zyczeniu -

(246)

$\forall i \in I: \tau \circ W_{\alpha_i^1} = W_{\alpha_i^2} \circ \tau$  (co jest warunkiem komutacyjnym równości).

Itakże,  $\forall \beta \in E_1: \tau \circ W_{\alpha_i^1}(\beta) = \tau(\beta - 2 \frac{\langle \beta | \alpha_i^1 \rangle}{\langle \alpha_i^1 | \alpha_i^1 \rangle} \alpha_i^1)$

$= \tau(\beta) - 2 \frac{\langle \beta | \alpha_i^1 \rangle}{\langle \alpha_i^1 | \alpha_i^1 \rangle} \tau(\alpha_i^1) = \tau(\beta) - 2 \frac{\langle i^{-1}(\beta) | i^{-1}(\alpha_i^1) \rangle}{\langle i^{-1}(\alpha_i^1) | i^{-1}(\alpha_i^1) \rangle} \tau(\alpha_i^1)$

przeniesienie w liczniku i mianowniku drugiego rzędu *verte*

$\cong \tau(\beta) - 2 \frac{\langle \tau(\beta) | \alpha_i^2 \rangle}{\langle \alpha_i^2 | \alpha_i^2 \rangle} \alpha_i^2 \equiv W_{\alpha_i^2} \circ \tau(\beta)$



Wyjściu:

$$\frac{\langle c(\beta) | \alpha_i^2 \rangle_2}{\langle \alpha_i^2 | \alpha_i^2 \rangle_2}$$

$\equiv$

$$\frac{\langle \alpha_1^1 | \alpha_1^1 \rangle_1 \cdot \langle c(\beta) | \alpha_i^2 \rangle_2}{\langle \alpha_1^2 | \alpha_1^2 \rangle_2 \cdot \langle \alpha_i^1 | \alpha_i^1 \rangle_1 \cdot \langle \alpha_i^2 | \alpha_i^2 \rangle_2}$$

$\equiv$

$$\frac{\langle c(\beta) | \alpha_i^2 \rangle_2}{\langle \alpha_i^2 | \alpha_i^2 \rangle_2}$$

246 1/2

W twierdzeniu Str. 34 i 35 dowodzą pierwiastek  $\alpha \in R_1$ ,  
możemy zapisać w postaci

(247)

$$\alpha = W_{\alpha_{i_1}^1} \circ W_{\alpha_{i_2}^1} \circ \dots \circ W_{\alpha_{i_N}^1} (\alpha_j^1)$$

dla pewnych  $j, i_1, i_2, \dots, i_N \in \overline{1, r}$ . W takim razie

pedał 
$$\iota(\alpha) = W_{\alpha_{i_1}^2} \circ W_{\alpha_{i_2}^2} \circ \dots \circ W_{\alpha_{i_N}^2} (\alpha_j^2) \in R_2$$

(wzrost  $W(E_2, R_2)$  zachowuje  $R_2$ ). Analogicznie  
polegamy, że  $\iota^{-1}(R_2) \subset R_1$ , gdyż odlegnie

twierdzenie  $\iota|_{R_1}: R_1 \cong R_2$ , który kończy dowód.  $\square$

3 potrozenia Th. 10 i 12. wprowadzamy  
statne dla nas

(248)

Corollarium Niechaj  $g$  będzie potprostą a.l.  
o zwartej formie ujemnej  $k$  i niech  
 $k$  będzie jej podokreślnikiem. Wówczas odpowiadający  
wykres  $k$  ujemny podokreślnik  $g$  ujemny  
w  $k$ . Wówczas  $g$  jest prosta wtedy i tylko  
wtedy, gdy  $g$  jest  $g$  (to i,  $g$  (to i  $k$ ))  
jest  $g$ .