

TOKEN 868613

Continuiamo con la dim.:

5) Sia  $T = T_s' + T_m'$  con  $T_s', T_m'$  che soddisfano 1), 2), 3).

Sappiamo  $T_s, T_s', T_m, T_m'$  sono tutti pol. in  $T$ , quindi commutano tutti. Allora

a)  $T_m - T_m'$  è nilpotente

b)  $T_s - T_s'$  è semisemplice (perché endom. diagonalizzabili che commutano si possono diagonalizzare simultaneamente).

Allora  $T_m - T_m' = T_s' - T_s$  è nilpotente e semisemplice,

quindi è nullo, cioè  $T_m = T_m'$  e  $T_s = T_s'$ .

□

Fine parentesi di algebra lineare.

Teorema (criterio di Cartan): Sia  $L \subseteq \mathfrak{gl}(V)$  <sup>di dim. finita</sup> algebra di Lie.

Supponiamo  $\text{tr}(xy) = 0 \quad \forall x \in L, \forall y \in [L, L]$ .

Allora  $L$  è risolubile.

Per la dim.:

Lemma 1: Sia  $x \in \mathfrak{gl}(V)$  ( $V$  come sopra), consid.  $\underline{\text{ad}}(x) \in \mathfrak{gl}(\mathfrak{gl}(V))$ .

Vale  $\underline{\text{ad}}(x_s) = \underline{\text{ad}}(x)_s$ ,  $\underline{\text{ad}}(x_m) = \underline{\text{ad}}(x)_m$

Dim.: Abbiamo  $\text{ad}(x) = \text{ad}(x_s) + \text{ad}(x_n)$ , e  $\text{ad}(x_s) \circ \text{ad}(x_n) = \text{ad}(x_n) \circ \text{ad}(x_s)$  perché  $x_s, x_n$  commutano (verifica: esercizio).

Sappiamo già anche che  $\text{ad}(x_n)$  è nilpotente, rimane da dim.

$\text{ad}(x_s)$  è semisemplice. Seguiamo una base di  $V$  in cui

$$x_s = \begin{pmatrix} \alpha_1 & & & \\ & \ddots & & 0 \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \alpha_m \end{pmatrix} \quad \text{è diagonale, e calcoliamo}$$

$\text{ad}(x_s)$  nella base  $(e_{ij})_{i,j=1,\dots,m}$  di  $\text{gl}(V) = \text{gl}(n)$ .

$$\text{Si vede: } \text{ad}(x_s)(e_{ij}) = x_s e_{ij} - e_{ij} x_s = (\alpha_i - \alpha_j)e_{ij}$$

(verifica: esercizio) quindi  $\text{ad}(x_s)$  è diagonale in questa base, con autovalori  $\alpha_i - \alpha_j$ . □

Lemma 2: Siano  $A \subseteq B \subseteq \text{gl}(V)$  sottosp. vettoriali, e sia

$$M = \left\{ x \in \text{gl}(V) \mid [x, B] \subseteq A \right\}. \quad \text{Se } y \in M \text{ soddisfa}$$

$$\text{tr}(yz) = 0 \quad \forall z \in M \quad \text{allora } y \text{ è nilpotente.}$$

Dim.: Dobb. dim. che  $y_s = 0$ . Poss. supponere  $y_s$  diagonale:

$$y_s = \begin{pmatrix} \alpha_1 & & & \\ & \ddots & & 0 \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \alpha_m \end{pmatrix}$$

Sappiamo  $\text{ad}(y)(B) \subseteq A$ , quindi ogni polinomio in  $\text{ad}(y)$  manda  $B$  in  $A$ , se non ha termine noto. In particolare  $\text{ad}(y)_s(B) \subseteq A$ , e allora  $y_s \in M$  perché  $\text{ad}(y)_s = \text{ad}(y_s)$

per il lemma 1.

Prendiamo di nuovo  $f(x) \in k[x]$  senza fermate nato, allora anche  $f(\underbrace{\text{ad}(Y_s)}_{\uparrow})$  manda  $B$  in  $A$ . Nella base  $e_i$  delle matr. elem.,  $\text{ad}(Y_s)$  è diagonale con autovalori  $\alpha_i - \alpha_j$  come nella dim. prec. Quindi  $f(\text{ad}(Y_s))$  è diagonale con autovalori  $f(\alpha_i - \alpha_j)$ . Cerco  $f$  tale che  $f(\text{ad}(Y_s)) = \text{ad}(\text{qualcosa})$ , questo produrrà altri elem. di  $M$  oltre a  $Y$  e  $Y_s$ .

Supponiamo  $f(\alpha_i - \alpha_j) = \beta_i - \beta_j$  per certi  $\beta_1, \dots, \beta_m \in k$ . Allora  $f(\text{ad}(Y_s)) = \text{ad}(z)$  dove  $z = \begin{pmatrix} \beta_1 \\ & \ddots \\ & & \beta_m \end{pmatrix}$ ,

per lo stesso ragionam. di prima fatto con  $z$  invece che con  $Y_s$ .

In questo caso  $z \in M$ , calcoliamo  $\text{tr}(YZ)$ . Usiamo:

$Y_s, z$  commutano,  $\text{ad}(z)$  e  $\text{ad}(Y)$  commutano, perché  $\text{ad}(z)$  è un pol. in  $\text{ad}(Y_s)$ , e  $z$  è un pol. in  $\text{ad}(Y)$ . Allora

$[z, Y] \in \ker(\text{ad})$ , e  $\ker(\text{ad}) = \text{Z}(\text{gl}(V)) = k \cdot \text{Id}_V$ .  
di  $\text{gl}(V)$

Cioè  $[z, Y]$  è una matrice scalare a traccia nulla,  
 $\uparrow$  perché è un bracket,

cioè  $[z, Y] = 0$ . Segue che  $z$  commuta anche con  $Y_m$ .

Abbiamo:  $0 = \text{tr}(YZ) = \text{tr}(Y_s z) + \text{tr}(\underbrace{Y_m z}_{\substack{\uparrow \\ \text{entrambi in } M}}) = \text{tr}(Y_s z) =$   
 $\uparrow$  nilpotente

$$= \alpha_1 \beta_1 + \alpha_2 \beta_2 + \dots + \alpha_m \beta_m$$

Vogliamo dedurre che  $\alpha_1 = \dots = \alpha_m = 0$ , ma possiamo usare solo delle scelte di  $\beta_1, \dots, \beta_m$  per cui ci sia un polinomio  $f \in k[x]$  tale che  $f(\alpha_i - \alpha_j) = \beta_i - \beta_j$ . Sembra una specie di linearità di  $f$  ma solo su  $\mathbb{Z}$ , non su  $k$ .

Allora prendiamo  $\eta: \text{Span}_{\mathbb{Q}} \{ \underline{\alpha_1, \dots, \alpha_m} \} \rightarrow \mathbb{Q}$ , e osserviamo che esiste sicuramente  $f \in k[x]$  tale che  $f(\alpha_i - \alpha_j) = \eta(\alpha_i) - \eta(\alpha_j)$ .

Questo è vero perché  $\mathbb{R} \supseteq \mathbb{Q}$  e se  $\alpha_i - \alpha_j = \alpha_s - \alpha_r$  allora  $\eta(\alpha_i) - \eta(\alpha_j) = \eta(\alpha_i - \alpha_j) = \eta(\alpha_s - \alpha_r) = \eta(\alpha_s) - \eta(\alpha_r)$ . Impongo anche  $f(0) = 0$ , e ottengo

$$0 = \alpha_1 \eta(\alpha_1) + \dots + \alpha_m \eta(\alpha_m) \quad \text{per } \eta \text{ come prima}$$

$$\begin{aligned} \text{Calcoliamo } \eta: \quad 0 &= \eta \left( \alpha_1 \underline{\eta(\alpha_1)} + \dots + \alpha_m \underline{\eta(\alpha_m)} \right) = \\ &= \eta(\alpha_1)^2 + \dots + \eta(\alpha_m)^2. \end{aligned}$$

Segue:  $\eta(\alpha_1) = \dots = \eta(\alpha_m) = 0$ . Però  $\eta$  è un qualsiasi funzione su  $\text{Span}_{\mathbb{Q}} \{ \alpha_1, \dots, \alpha_m \}$ , segue  $\text{Span}_{\mathbb{Q}} \{ \alpha_1, \dots, \alpha_m \} = \{0\}$ , cioè

$$\alpha_1 = \dots = \alpha_m = 0.$$

□

Dim. criterio di Cartan: Usiamo il teo. di Engel per dim. che

$[L, L]$  è nilpotente. Usiamo il lemma 2 con

$A = [L, L]$ ,  $B = L$ . Qui

$$M = \{x \in \text{ogl}(V) \mid [x, L] \subseteq [L, L]\}$$

Chiaro.  $L \subseteq M$ . Sappiamo  $\text{tr}(yz) = 0 \quad \forall z \in [L, L], \forall y \in L$ ,  
vorremmo  $\text{tr}(xz) = 0 \quad \forall x \in M$ .

Abb.:  $\text{tr}(xz) = \underset{\substack{\uparrow \\ \in [L, L]}}{\text{tr}} \left( x \cdot \sum_i \underset{\substack{\uparrow \\ \in L}}{[z_i, w_i]} \right) = \sum_i \text{tr} \left( x \cdot [z_i, w_i] \right) =$

$$= \sum_i \underset{\substack{\uparrow \\ \in [L, L]}}{\text{tr}} \left( \underset{\substack{\uparrow \\ \in L}}{[x, z_i]} \cdot w_i \right) = 0 \quad \begin{array}{l} \text{(attenzione} \\ x \text{ non è nec. in } L, \text{ ma è in } M \\ \text{qund: } [x, z_i] \in [L, L] \end{array}$$

$\text{tr}(a \cdot [b, c]) = \text{tr}([a, b]c) \quad \forall a, b, c \in \text{ogl}(n)$ ,  
verifica per esercizio )

Allora poss. applicare il lemma 2 e otteniamo  $Z$  nilpotente  $\forall z \in [L, L]$ .

Per il teo. di Engel deduciamo  $[L, L]$  nilpotente, e  $L$  risolubile.

□

Corollario: Sia  $L$  alg. di Lie di dim. finita. Se  $\text{tr}(\text{ad}(x)\text{ad}(y)) = 0$   
 $\forall x \in [L, L] \quad \forall y \in L$  allora  $L$  è risolubile.

Dimo: Per il criterio visto,  $\text{ad}(L)$  è risolubile, cioè

$\frac{L}{Z(L)}$  è risolubile.  $Z(L)$  è abeliano, qund  $L$  è risolubile.

□

## SEMISEMPLICITÀ'

Def: Sia  $L$  alg. di Lie di dim. finita. La forma di Killing di  $L$  è  $K_L : L \times L \rightarrow k$

$$(x, y) \mapsto \text{tr}(\text{ad}(x)\text{ad}(y))$$

Oss.: 1)  $K_L$  è bilineare  
2)  $K_L$  è associativa, nel senso che

$$K_L(x, [y, z]) = K_L([x, y], z) \quad \forall x, y, z \in L$$

(dim. come prima)

Esempio:  $K_{sl(2)}$  nella base  $(e, h, f)$  ha matrice  $\begin{pmatrix} 0 & 0 & 4 \\ 0 & 8 & 0 \\ 4 & 0 & 0 \end{pmatrix}$

In particolare,  $K_L$  è non degenero.

Teorema:  $L$  semisemplice  $\Leftrightarrow K_L$  è non degenero.

Per la dim.:

Lemma: Sia  $L$  qualsiasi, e consid.  $R = \{x \in L \mid K_L(x, y) = 0 \forall y \in L\}$

$R$  è un ideale di  $L$ .

Dim.: Sia  $x \in R$ ,  $z \in L$ , verifichiamo che  $[x, z] \in R$ , cioè sia  $y \in L$ :

$$K_L([x, z], y) = K_L(x, [z, y]) = 0 \quad \text{cioè } [x, z] \in R \quad \square$$