

$$A = (a_{ij}) \in M_n(\mathbb{K}) \rightsquigarrow \det A = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} \cdots a_{n\sigma(n)} \quad (\text{formula di Leibniz})$$

OSS 1) Se  $A$  è triangolare (superiore o inferiore) allora  $\det A = a_{11} a_{22} \cdots a_{nn}$ . Infatti nella formula di Leibniz gli addendi con  $\sigma \neq \text{id}$  contengono un certo  $a_{i\sigma(i)} = 0$ .

Es  $\det \begin{pmatrix} 1 & 79 & 3914 \\ 0 & 1 & 145000 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = 1.$

2) Se  $A$  ha una riga (o colonna) nulla allora  $\det A = 0$ .

Teorema Sia  $A = (a_{ij}) \in M_n(\mathbb{K})$ . Allora  $\det {}^t A = \det A$ .

Dim  ${}^t A = (a'_{ij})$ ,  $a'_{ij} = a_{ji}$ ,  $\forall i, j = 1, \dots, n$ .

$$\begin{aligned} \det {}^t A &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a'_{1\sigma(1)} \cdots a'_{n\sigma(n)} = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) \underbrace{a_{\sigma(1)1} \cdots a_{\sigma(n)n}}_{\text{riordinare}} \\ &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma^{-1}(1)} \cdots a_{n\sigma^{-1}(n)} = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma^{-1}) a_{1\sigma(1)} \cdots a_{n\sigma(n)} \\ &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} \cdots a_{n\sigma(n)} = \det A \end{aligned}$$

Usiamo:  $\operatorname{sgn}(\sigma) \operatorname{sgn}(\sigma^{-1}) = \operatorname{sgn}(\underbrace{\sigma \sigma^{-1}}_{\text{id}}) = 1 \Rightarrow \operatorname{sgn}(\sigma^{-1}) = \operatorname{sgn} \sigma$

Teorema Sia  $A \in M_n(\mathbb{K})$  e sia  $\pi \in S_n$ . Consideriamo la matrice  $B$  ottenuta da  $A$  permutando le righe (o le colonne) mediante  $\pi$ . Allora

$$\det B = \operatorname{sgn}(\pi) \det A.$$

In particolare, se  $\pi$  è pari,  $\det B = \det A$  e se

$\pi = (ij)$  è una trasposizione allora  $\det B = -\det A$ .

Dica A meno di passare alle trasposte (det non cambia) non è restrittivo dimostrarlo nel caso delle colonne.

$$B = (b_{ij}) \quad B_{(j)} = A_{(\pi^{-1}(j))}$$

$$b_{ij} = a_{i\pi^{-1}(j)}$$

$$\det B = \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) b_{1\sigma(1)} \cdots b_{n\sigma(n)} =$$

$$= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1(\pi^{-1}\sigma)(1)} \cdots a_{n(\pi^{-1}\sigma)(n)}$$

$$\text{Posto } \tau = \pi^{-1} \circ \sigma \Rightarrow \sigma = \pi \circ \tau$$

$$\det B = \sum_{\tau \in S_n} \operatorname{sgn}(\pi \circ \tau) a_{1\tau(1)} \cdots a_{n\tau(n)} =$$

$$= \operatorname{sgn}(\pi) \sum_{\tau \in S_n} \operatorname{sgn}(\tau) a_{1\tau(1)} \cdots a_{n\tau(n)} =$$

$$= \operatorname{sgn}(\pi) \det A.$$

OSS Se  $2=0$  in  $K$  (es. per  $K = \mathbb{Z}_2$ ), nelle precedenti si ha  $\det B = \det A$ , dato che  $1 = -1$ .

Def Sia  $V$  un  $K$ -spazio vettoriale. Una funzione  $\varphi: \underbrace{V \times \cdots \times V}_s \text{ volte} \longrightarrow K$  è detta multilineare se  $\varphi$

è lineare in ciascun argomento lasciando fissi gli altri, cioè se:

$$i) \varphi(v_1, \dots, v_i + v'_i, \dots, v_s) = \varphi(v_1, \dots, v_i, \dots, v_s) + \varphi(v_1, \dots, v'_i, \dots, v_s)$$

$$ii) \varphi(v_1, \dots, \lambda v_i, \dots, v_s) = \lambda \varphi(v_1, \dots, v_i, \dots, v_s)$$

$$\forall v_1, \dots, v_s, v'_i \in V, \forall i=1, \dots, s, \forall \lambda \in K.$$

Per  $s=2$ , una funzione multilineare  $\varphi: V \times V \rightarrow \mathbb{K}$  è detta bilineare.

Es  $\varphi: \mathbb{R}^2 \times \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$   
 $\varphi((x_1, x_2), (y_1, y_2)) = x_1 y_2 - x_2 y_1 = \det \begin{pmatrix} x_1 & y_1 \\ x_2 & y_2 \end{pmatrix}$   
 è bilineare.

Def Sia  $\varphi: \underbrace{V \times \dots \times V}_s \rightarrow \mathbb{K}$  una funzione multilineare sul  $\mathbb{K}$ -spazio vettoriale  $V$ . Diciamo che  $\varphi$  è alternante se  $\forall v_1, \dots, v_s \in V$  t.c.  $v_i = v_j$  per certi  $i \neq j$  si ha  $\varphi(v_1, \dots, v_s) = 0$ .

$\det: M_n(\mathbb{K}) \rightarrow \mathbb{K}$  può essere considerato funzione delle colonne (o anche delle righe) di una matrice  $\rightsquigarrow$

$$\det: \underbrace{\mathbb{K}^n \times \dots \times \mathbb{K}^n}_{n \text{ volte}} \longrightarrow \mathbb{K}$$

$$\underbrace{(v_1, \dots, v_n)}_{\substack{\text{vettori colonne} \\ \text{di } \mathbb{K}^n}} \longmapsto \det \underbrace{\begin{pmatrix} v_1 & \dots & v_n \end{pmatrix}}_{\substack{\text{matrice con} \\ \text{colonne } v_1, \dots, v_n}}$$

Teorema La funzione determinante  $\det: \underbrace{\mathbb{K}^n \times \dots \times \mathbb{K}^n}_n \rightarrow \mathbb{K}$

è multilineare alternante sia rispetto alle righe che alle colonne.

Dim Il teorema vale per ogni campo ma per semplicità lo dimostreremo per  $\mathbb{K}$  t.c.  $2 \neq 0$  (es  $\mathbb{K} = \mathbb{R}, \mathbb{C}$ ).

Dimostriamo che  $\det$  è multilineare.

A meno di passare alla trasposta, basta dimostrarlo per le righe.

Sia  $A \in M_n(K)$ , con  $A^{(i)} = X + Y$ , con  $\left. \begin{array}{l} X = (x_1, \dots, x_n) \\ Y = (y_1, \dots, y_n) \end{array} \right\} \in K^n$   
 $a_{ij} = x_j + y_j$

$$\begin{aligned} \det A &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} \cdots a_{i\sigma(i)} \cdots a_{n\sigma(n)} = \\ &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} \cdots (x_{\sigma(i)} + y_{\sigma(i)}) \cdots a_{n\sigma(n)} = \\ &= \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} \cdots x_{\sigma(i)} \cdots a_{n\sigma(n)} + \\ &+ \sum_{\sigma \in S_n} \operatorname{sgn}(\sigma) a_{1\sigma(1)} \cdots y_{\sigma(i)} \cdots a_{n\sigma(n)} = \\ &= \det \begin{pmatrix} A^{(1)} \\ \vdots \\ X \\ \vdots \\ A^{(n)} \end{pmatrix} + \det \begin{pmatrix} A^{(1)} \\ \vdots \\ Y \\ \vdots \\ A^{(n)} \end{pmatrix}, \quad X \text{ e } Y \text{ i-esime righe.} \end{aligned}$$

In modo simile (ma più semplice) si fa vedere che

$$\det \begin{pmatrix} A^{(1)} \\ \vdots \\ \lambda A^{(i)} \\ \vdots \\ A^{(n)} \end{pmatrix} = \lambda \det A, \quad \text{dove solo la } i\text{-esima riga è moltiplicata per } \lambda \in K.$$

Mostriamo che  $\det$  è alternante. Supponiamo  $i < j$

$$\det(\dots, \underset{i}{v}, \dots, \underset{j}{v}, \dots) = -\det(\dots, \underset{i}{v}, \dots, \underset{j}{v}, \dots) \Rightarrow$$

*i < j*  
scambio

$$2 \det(\dots, \underset{i}{v}, \dots, \underset{j}{v}, \dots) = 0 \Rightarrow \det(\dots, \underset{i}{v}, \dots, \underset{j}{v}, \dots) = 0$$

per ogni scelta degli argomenti.

OSS Su  $\mathbb{Z}_2$  la dimostrazione è diversa.