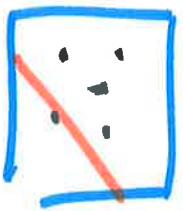
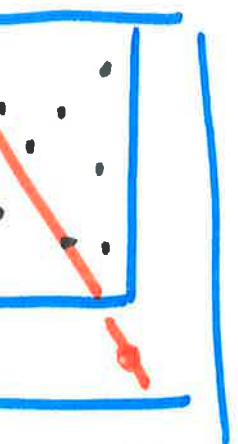


COMPLÉSIFICATION



$AG(n, lk)$



$PGL(n, lk)$
 $PGL^+(n, lk)$

punti propri
improperi:

$\mathcal{L}((x_1 \dots x_{n-1}))$ $\mathcal{L}((y_1 \dots y_{n-1}))$

↓
punti della
spazio affine
delle rette.

↑
direzioni
delle rette.

$$f(x, y) = 0$$



$$F(x_1, x_2, x_3) = 0$$

$$F(x_1, x_2, x_3) = x_3 \deg f\left(\frac{x_1}{x_3}, \frac{x_2}{x_3}\right)$$

2 rette in

$$A \in \mathbb{R}^{2, lk}$$



2 sottospazi
vettoriali 2 dimensionali
di \mathbb{R}^{lk^2}



Si incontrano sempre in
un punto - proprio se le rette
sono incidenti
- improrpio se le
rette sono parallele.

Mai fanno in \mathbb{P}^{lk} proprio se considero

di tutte le rette per un punto proprio.
improprio se considero di tutte le rette
per un punto improprio (con la stessa
direzione).

$$AG(n, \mathbb{R}) = EG(n, \mathbb{R})$$

invece che

lavorare su \mathbb{R}

lavoriamo su \mathcal{C}

In $E\mathbb{E}(n, \mathbb{R})$ consideriamo il luogo geometrico
dei punti a distanza $d > 0$ da un punto
dato $C = (x_0, y_0)$.

$$(x - x_0)^2 + (y - y_0)^2 = d^2$$

curva circonferenza di raggio $d > 0$

\rightarrow CURVA ACCELERICA PIANA DI II ORDINE.

Def: Sei $f(x,y)$ ein Polynom in x und y nur in den höchsten Potenzen der Grade $n \geq 1$.
 In die Kurve $\{f(x,y) = 0\}$ gehörte die Gleichung

$$f(x,y) = 0 \quad \text{eine Linie}$$

$$\mathcal{V}(f) := \{(x,y) \in A \subset \mathbb{K}^2 \mid f(x,y) = 0\}.$$

$\sqrt{x^2 + y^2 - 1} \rightarrow$ Kreis um $(0,0)$ mit Radius 1.

Domanda: Quando $\mathcal{V}(f) \neq \emptyset$?

$$\mathcal{E}_1. \quad V(x^2 + y^2 - 1) = \phi \subset \mathbb{R}.$$

$$V(x^2 + y^2) = \{(0,0)\} \subset \mathbb{R}$$

Se lavoriamo su \mathbb{R} cioè in $AG(2, \mathbb{R})$
è possibile che una curva appartenente non abbia
punti o ne abbia solo uno.

Se lavoriamo in campi slighettamente diversi
(es. \mathbb{F}_q) le cose vanno meglio.

$$f(x,y) = \sum_{\substack{0 \leq i,j \\ i+j \leq n}} a_{ij} x^i y^j$$

se $\deg f(x,y) = n$ entriamo in $f(x,y)$
almeno un monomio $x^i y^j$ con $i+j=n$

In particolare se $i=n, j=0 \Rightarrow f(x,1)=0$
è una c.d. direttrice in $x \rightarrow \infty$

in \mathbb{K} dog bricamente diverse almeno
una soluzione.

$x = 0, y = n \Rightarrow f(1, y)$ è un polinomio
almeno una soluzione perché
ha grado n. (ossia $n+1$).

$x \neq 0 \Rightarrow f(1, y) \in \mathbb{K}$ polinomio
di grado y o c'è due bamiche
nulla \rightarrow in ogni caso c'è almeno
una soluzione.

$\mathcal{V}(f)$ se lavoriamo su \mathbb{R} può essere
un solo

se lavoriamo su \mathbb{C} non è vero.
visto che $n \geq 1$ per
vedere che contiene n punti.

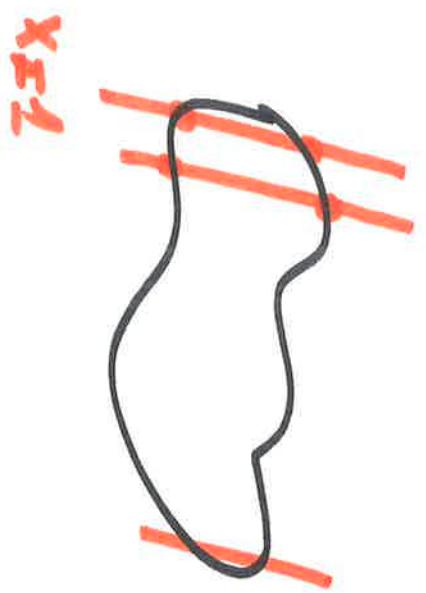
CIRCONFERENZA DI RAGGIO = 0 IN $E\mathcal{E}(z, \mathbb{R})$.

$$(x - x_0)^2 + (y - y_0)^2 = 0$$

in \mathbb{R} l'unica soluzione è $C = (x_0, y_0)$

in \mathbb{C}

$$[(x - x_0)^2 + (y - y_0)^2] = (x - x_0 + i(y - y_0))^2 \\ (x - x_0 - i(y - y_0))$$



Def.: Sia $V(f)$ una curva algebrica. Si dice che

$\mathcal{V}(f)$ è riducibile se $\exists g, h$ polinomi

di grado ≥ 1 tali che

$$\mathcal{V}(f) = \mathcal{V}(g) \cup \mathcal{V}(h)$$

cioè le curve si rappresenta come
l'unione di 2 curve algebriche.

Oss: Se $f(x,y) = g(x,y) \cdot h(x,y)$ \Rightarrow

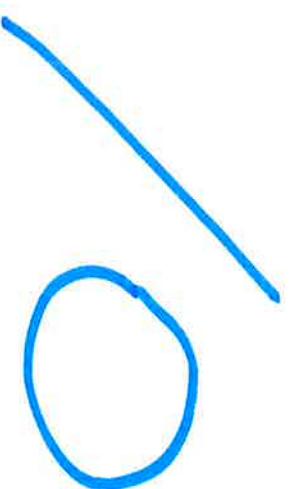
$$f(x,y) = 0 \Leftrightarrow g(x,y) = 0 \text{ oppure} \\ h(x,y) = 0$$

$$\Rightarrow \mathcal{V}(f) = \mathcal{V}(g) \cup \mathcal{V}(h).$$

Se $f(x,y)$ si fattorizza nel prodotto di
2 polinomi \Rightarrow le curve $\mathcal{V}(f)$ è riducibile.

Vale anche il viceversa?
cioè è vero che se $V(f) = V(g) \cup V(h)$

allora $f = gh$??



$$(x-y)[(x-5)^2 + (y-4)^2 - 3] = 0$$

Vale il fatto che se $V(f) = V(g) \cup V(h)$
allora esistono polinomi ~~f_0, f_1, g_1, h_1~~
 f_0, g_0, h_0 tali che
tali che

- 1) $f_0 = g_0 h_0$

$i, j, k > 0$

$$2) f = f_0^i \cdot g = g_0^j \cdot h = h_0^k$$

$$f(x,y) = (x-y)^2 m (x^3 - 3x + y)^4$$

$$\begin{aligned} V(f) &= V((x-y)^2) \cup V((x^3 - 3x + y)^4) \\ &= V((x-y)) \cup V(x^3 - 3x + y) \end{aligned}$$

→ Queste teoremi funzionano se il campo
su cui si lavora è algebricamente chiuso.

→ Se un campo \bar{K} è algebricamente chiuso
ed abbia un insieme di punti che

rispondono ente definito da una eq. algebrica.
⇒ c'è possibilità trovare una radice (a meno d.
proportionalità) con algebrica di

grado minimo che descrive ω .

EQUAZIONI

CURVE

"CHE NON SONO
POTENZE DI
GRADO > 2 -"
DI POLIMORFI"

$$f(x_1, y_1) = 0$$



$$x^2 + y^2 + 5 = 0 \quad \rightarrow \quad \phi$$

$$y^8 + x^4 + 3x^2y^2 + 7y^2 + 5 = 0 \quad \rightarrow \quad \phi$$

COMPLESSIFICAZIONE

$$AG(n, \mathbb{R}) \hookrightarrow AG(n, \mathbb{C}).$$

$$(x, y) \in \mathbb{R}^2 \rightarrow (x, y) \in \mathbb{R}^2 \subseteq \mathbb{C}^2$$

AFFINE.

IN AFFINIZIO PROBLEMA:

$$\mathbb{P}^2 \mathbb{R}$$

$$[(x_1, x_2, x_3)]_{\mathbb{R}} =$$

$$= \{ \alpha(x_1, x_2, x_3) \mid \alpha \in \mathbb{R} \}$$

$$= \{ \alpha(x_1, x_2, x_3) \mid \alpha \in \mathbb{C} \}$$

sono insiem
dissanti!

Def.: Un punto in $AG(2, \mathbb{C})$ o in $\mathbb{P}^2_{\mathbb{C}}$ si dice retta se essa è una retta
una rappresentazione in coordinate con
tutte le componenti in \mathbb{R} .

$$[(x, y, 1)] \in \mathbb{P}^2_{\mathbb{R}} \longrightarrow [(x, y, 1)] \in \mathbb{P}^2_{\mathbb{C}}$$

$$\begin{array}{c} \uparrow \\ (x, y) \in AG(2, \mathbb{R}) \\ \downarrow \\ (x, y) \in AG(2, \mathbb{C}). \end{array}$$

$$(4, 0) \in AG(2, \mathbb{R})$$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow & & \\ [(4, 0, 1)]_{\mathbb{R}} & \longrightarrow & [(4, 0, 1)]_{\mathbb{C}} = \\ & & [(i, 0, i)]_{\mathbb{C}} \end{array}$$

OSS: Un punto P d' $AG(n, \mathbb{C})$ ovvero d' $\mathbb{P}^n_{\mathbb{C}}$ è
reale $\Leftrightarrow P = \bar{P}$

In $AG(2, \mathbb{C})$ è immediato, infatti

$$P = (x, y) \Rightarrow \bar{P} = (\bar{x}, \bar{y})$$

$$P = \bar{P} \Leftrightarrow x = \bar{x} \Leftrightarrow x, y \in \mathbb{R}.$$

In $AG(3, \mathbb{C})$ è più delicata.

$$P = \bar{P} \Leftrightarrow [(x_1, x_2, x_3)] = [\overline{(x_1, x_2, x_3)}]$$
$$= [(\bar{x}_1, \bar{x}_2, \bar{x}_3)]$$

$$\Leftrightarrow \text{rk} \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ \bar{x}_1 & \bar{x}_2 & \bar{x}_3 \end{pmatrix} = 1$$

$$\text{Multiplikation } \text{rk} \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ \bar{x}_1 & \bar{x}_2 & \bar{x}_3 \end{pmatrix} = 1$$

\Rightarrow 1) $(x_1 \ x_2 \ x_3) = (\bar{x}_1 \ \bar{x}_2 \ \bar{x}_3) \Rightarrow$ Peld
koordinatene in $\mathbb{R} \Rightarrow$ FINE.

$$2) \quad (x_1 \ x_2 \ x_3) = -(\bar{x}_1 \ \bar{x}_2 \ \bar{x}_3) \Rightarrow$$

$$\overline{i(x_1 \ x_2 \ x_3)} = \bar{i}(\bar{x}_1 \ \bar{x}_2 \ \bar{x}_3) =$$

$$= -\bar{i}(x_1 \ x_2 \ x_3) =$$

$$= i(x_1 \ x_2 \ x_3).$$

In Parteilehe $(i x_1 \ i x_2 \ i x_3)$
neue Koordinatene rechnen per T.

$$3) \quad (x_1 \ x_2 \ x_3) \neq -(\bar{x}_1 \ \bar{x}_2 \ \bar{x}_3) \Rightarrow$$

$(x_1 + \bar{x}_2, x_2 + \bar{x}_1, x_3 + \bar{x}_3) \in \mathbb{R}^3 - \{\text{origine}\}$.

e rappresentare il punto P.

→ Def: Diciamo che una curva algebrica

$\underline{\mathcal{V}(f)}$ in $\text{AG}(2, \mathbb{C})$ è reale

\Leftrightarrow

$\mathcal{V}(f) = \overline{\mathcal{V}(f)}$.

Sia un punto, posto $f(x_1, x_2, x_3) :=$

$$\frac{x_1}{x_3}, \quad \frac{x_2}{x_3}$$

$$e \quad \tilde{\mathcal{V}}(F) = \left\{ [x_1, x_2, x_3] \in \mathbb{P}^2_{\mathbb{C}} \mid F(x_1, x_2, x_3) = 0 \right\}$$

diciamo che $\tilde{\mathcal{V}}(F)$ è reale se $\tilde{\mathcal{V}}(F) = \overline{\tilde{\mathcal{V}}(F)}$.

Teorema: Una curva algebrica in $\mathbb{P}^2\mathbb{C}$ (o $AG(2, \mathbb{C})$)

è reale \Leftrightarrow essa ammette una equazione

$$f(x_1, x_2, x_3) = 0 \quad (\text{oppure } f(x, y) = 0)$$

a coe. ff. tutti reali.

Oss: Se $f(x, y) = 0$ è una equazione 2

coeff. multi reali \Rightarrow

$$f(x, y) = 0 \Leftrightarrow \overline{f(x, y)} = 0 \Leftrightarrow$$

$$\bar{f}(\bar{x}, \bar{y}) = 0 \Leftrightarrow f(\bar{x}, \bar{y}) = 0$$

Quindi $\mathcal{V}(f) = \overline{\mathcal{V}(f)}$.

Il viavere è più complicato.

PARENTE: Insieme $\mathcal{V}(f) = \overline{\mathcal{V}(f)}$

\Rightarrow equazione $g=0$ per $\mathcal{V}(f)$ dà un min
 \Rightarrow equazione $\bar{g}=0$ per $\overline{\mathcal{V}(f)}$ dà un min.

Si osserva che se $g + \bar{g} \neq 0$ allora

abbiamo una equazione per

$$\mathcal{V}(f) = \overline{\mathcal{V}(g)}$$

quello che

se $g + \bar{g} = 0 \Rightarrow \bar{g} = -g \Rightarrow$
 $ig = 0$ è. reale per $\mathcal{V}(f)$.

In particolare le curve algebriche reali

si possono definire in $A\mathcal{G}(I, \mathbb{R})$.

retta: Una retta di $\mathbb{P}^2\mathbb{C}$ è reale se e

solo se coincide con la sua coniugata
e questo è equivalente a dire che
essa sia nulla una riga del tipo

$$ax_1 + bx_2 + cx_3 = 0 \quad \text{con } a, b, c \in \mathbb{R} \\ (a, b, c) \neq 0$$

Sia κ una retta in $\mathbb{P}^2\mathbb{C}$

$$ax_1 + bx_2 + cx_3 = 0$$

e suppose che κ non coincida con $\bar{\kappa}$

$$\Rightarrow \exists \text{ un punto } P = [(\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3)]^T \in \kappa \\ \text{ ed tale che } P \neq \bar{P} \text{ e } [(\bar{\alpha}_1 \bar{\alpha}_2 \bar{\alpha}_3)]^T \in \bar{\kappa}$$

osserviamo che $R_0 = \bar{R}$ dunque R_0 è la
retta per P e \bar{P} visto che per i punti distinti
 v_i è un'unica retta.

$$\text{equazione} \quad \begin{vmatrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ \frac{d_1}{d_2} & \frac{d_2}{d_3} & \frac{d_3}{d_1} \\ \bar{d}_1 & \bar{d}_2 & \bar{d}_3 \end{vmatrix} = 0$$

$$x_1 \left| \begin{array}{cc} d_1 & d_3 \\ \bar{d}_2 & \bar{d}_3 \end{array} \right| - x_2 \left| \begin{array}{cc} d_1 & d_3 \\ \bar{d}_1 & \bar{d}_3 \end{array} \right| + x_3 \left| \begin{array}{cc} d_1 & d_2 \\ \bar{d}_1 & \bar{d}_2 \end{array} \right| = 0$$

$$(*) \quad x_1 \left(d_1 \bar{d}_3 - \bar{d}_2 d_3 \right) - x_2 \left(d_1 \bar{d}_3 - d_3 \bar{d}_1 \right) +$$

$$+ x_3 \left(d_1 \bar{d}_2 - \bar{d}_2 d_1 \right) = 0$$

Sono tutti multipli degli jndici puri!

$$z = a + ib.$$

$$\bar{z} - \overline{\bar{z}} = (a + ib) - (a - ib) = 2ib$$

quindi se dividiamo l'equazione (*) per i
ottieniamo una eq. a coeff. reali per la retta.

N.B.: Se una retta contiene un punto immaginario
e anche il suo coniugato, allora è reale.

OSS: Sia ℓ una retta reale \Rightarrow essa contiene
almeno punti reali.

$\mathbb{M}\mathbb{A}\mathbb{L}\mathbb{C}$ n. $\mathbb{P}^2\mathbb{R}$.

prendere le soluzioni dell'eq. in \mathbb{R} inizie-

$n \cdot 6$.

più in generale, una retta d. \mathbb{P}^2 ha
sempre almeno un punto nullo; se ne
ha 2 \Rightarrow è nulla.

Se n ha d. \mathbb{P}^2 - .

$n \cap n' = \{n\}$ e d. n ha un
punto nullo.

$n \cap n' = P = \bar{n} \cap n = \bar{P}$
 \Rightarrow n ha esattamente un punto nullo.

Verision

N.B.

Le geometrie che abbiamo indicate sono

le non è una geometria euclidea

nel senso che il prodotto scalare di $E\mathcal{G}(2, \mathbb{R})$

non si comporta in modo differente.

$E\mathcal{G}(2, \mathbb{R})$



$A\mathcal{G}(2, \mathbb{C})$

$$x^2 + y^2 = 0$$

$$\mathcal{V}(x^2 + y^2) = \{0\}$$

$$\mathcal{V}(x^2 + y^2) = \mathcal{V}(x + iy) \cup$$

$$\mathcal{V}(x - iy)$$

• 0



Def: In $\mathbb{P}^2_{\mathbb{C}}$ si dice un punto ^{esterno} ~~interno~~ ciclico se i punti $(1, i, 0)$ e $(1, -i, 0)$.

Teorema: ogni circonferenza passa per i punti ~~interno~~ ciclico.

$$\underline{\text{Dim}}: (x-x_c)^2 + (y-y_c)^2 = d^2 \quad \text{in } AG(2, \mathbb{R})$$

$$(x_1-x_c x_3)^2 + (x_2-y_c x_3)^2 = d^2 x_3^2$$

in $\mathbb{P}^2_{\mathbb{C}}$

passano in $\mathbb{P}^2_{\mathbb{C}}$ ed intersechidono con

$$x_3=0 \Rightarrow x_1^2 + x_2^2 = 0 \rightarrow (x_1, x_2) = \pm d (1, \pm i). \text{ d.t.o.}$$

Def: Si dicono rette isokope di $\mathbb{P}^2\mathbb{C}$ tutte le rette proprie ($\neq x_3=0$) che passano pure i punti ciclici.

Teorema: Due punti: $P, Q \in \mathbb{P}^2\mathbb{C}$ hanno distanza euclidea = 0 se e solo se
e appartenono alla medesima retta isokopa.

DIM: Supponiamo $P = (x_P, y_P)$ $Q = (x_Q, y_Q)$.
 $d(P, Q)^2 = (x_P - x_Q)^2 + (y_P - y_Q)^2 = 0$
 $\Rightarrow (y_P - y_Q) sti (x_P - x_Q) in perpendicolare$

a appartenere una retta isokropa per P.

Viamo: sia $P = (x_P, y_P)$ la retta
isokropa per $P \Rightarrow$ $R : y - y_P =$
 $\pm i(x - x_P)$.

In particolare se $R \in \Rightarrow$

$$(y_Q - y_P) = \pm i(x_Q - x_P) \Rightarrow$$
$$\Rightarrow (y_Q - y_P)^2 + (x_Q - x_P)^2 =$$
$$= -(x_Q - x_P)^2 + (x_Q - x_P)^2 = 0$$

□

map