

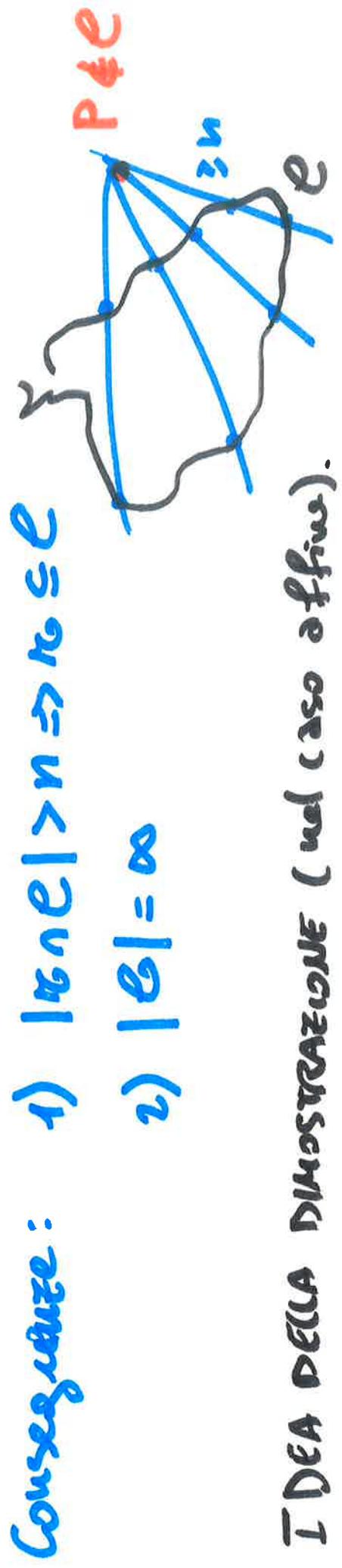
Teorema dell'ordine

Sia $F(x_1, x_2, x_3)$ un polinomio omogeneo di grado n .

Possiamo $\mathcal{G} = \mathcal{V}(F) = \{(x_1 : x_2 : x_3) \mid F(x_1, x_2, x_3) = 0\}$.

Allora per ogni reale $\kappa_0 \in \mathbb{P}^2 \cap \mathcal{G}$ si ha

$$\kappa_0 \in \mathcal{G} \text{ oppure } |\kappa_0 \cap \mathcal{C}| = n.$$



Conseguenze: 1) $|\kappa \cap C| \geq n$

$$2) |\kappa \cap C| = \infty$$

IDEA DELLA DIMOSTRAZIONE (nel caso affine).

$$\mathcal{C}: f(x, y) = 0 \quad \text{eq. curva}$$

$$\Rightarrow \mathcal{C} \cap \kappa: f(x, \alpha x + b) = 0$$

$$\kappa: y = \alpha x + b$$

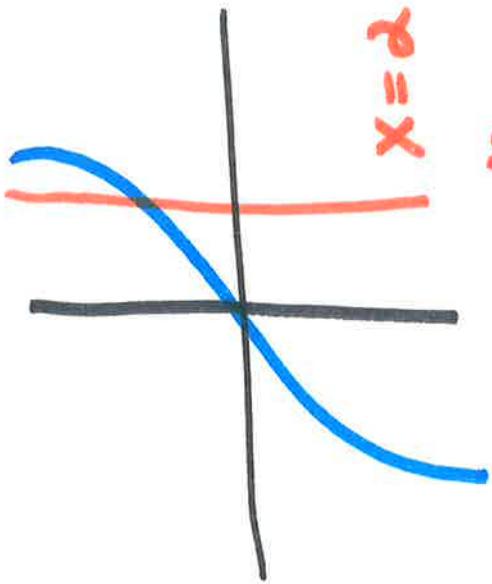
in cui $f(x, \alpha x + b) = 0$
è un polinomio di grado n .

ne $\deg g(x) = n$, visto che f è alge. chiuso.
In realtà (f non necessariamente chiuso)

per $g(x) = 0 \Rightarrow x \in C \Rightarrow \text{ok}$

per $g(x) \equiv 0 \Rightarrow f \subseteq C \Leftrightarrow$
può essere $\deg g(x) < n \Leftrightarrow$ problema

$$y = x^3$$



$x = d \Rightarrow (d, d^3)$

$\exists! d$ se è eff.

$\dim(\text{vire})$

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

$$\text{v} \left\{ \begin{array}{l} x_1' = \alpha x_1'' + \beta x_1''' \\ x_2' = \alpha x_2'' + \beta x_2''' \\ x_3' = \alpha x_3'' + \beta x_3''' \end{array} \right.$$

$$(\alpha, \beta) \in \mathbb{C}^2$$

$$\begin{aligned} &[(x_1', x_2', x_3')] = P \quad P \neq Q \\ &[(x_1'', x_2'', x_3'')] = Q \end{aligned}$$

sono 2 punti della retta

$$G(\alpha, \beta) := F(\alpha x_1' + \beta x_1'', \alpha x_2' + \beta x_2'', \alpha x_3' + \beta x_3'')$$

$$G(\alpha, \beta) = 0 \Leftrightarrow \text{il punto } [\alpha(x_1', x_2', x_3')] + \beta(x_1'', x_2'', x_3'') \text{ è sulla retta.}$$

erne.

FATTI

- 1) Se $G(\alpha, \beta) = 0$ $\forall \alpha, \beta \Rightarrow \pi \subseteq \mathcal{C} \Rightarrow \text{FINC}$.
- 2) Se $G(\alpha, \beta) \neq 0 \Rightarrow G(\alpha, \beta)$ è un polinomio di grado $d - g < n$.
 $= g_{d,g} d: F(x_1, x_2, x_3)$

$$F(x_1, x_2, x_3) = \sum_{i,j} \alpha_{ij} x_i^j x_2^k x_3^{n-i-j}$$

$$\Rightarrow G(\alpha, \beta) = \sum_{i,j} \alpha_{ij} (\alpha x'_i + \beta x''_i)^j (\alpha x'_i + \beta x''_i)^{n-i-j} \cdot (\alpha x'_i + \beta x''_i)^{n-i-j}$$

si vede che i gradi dei monomi della
composizione sono sempre $i+j+(n-i-j)=n$.

$$G(\alpha, \beta) := \sum_{i=0}^n g_i \alpha^i \beta^{n-i}$$

ed è almeno uno $i = g_i \neq 0$.

1 caso: A) $\beta_n \neq 0 \Rightarrow G(\alpha, \beta) = \sum_{i=0}^n g_i \cdot \beta^{n-i} + g_n \cdot \alpha^n$

osserviamo che $(\alpha, 0)$ non può essere soluzione
di $G(\alpha, \beta) = 0$ perché $G(\alpha, 0) = g_n \neq 0$

In particolare \forall soluzioni (γ, μ) deve
avere $\mu \neq 0$. Quindi possiamo scrivere
 $G(\alpha, \beta) = \mu n$

$$H\left(\frac{\alpha}{\beta}\right) := \frac{1}{\beta^n} G(\alpha, \beta)$$

e questo è un polinomio in $\zeta = \frac{\alpha}{\beta}$ di grado n
e $H(\zeta) = 0$ contiene tutte le sue soluzioni. Di-
mo: $H(\zeta) = 0$.

D'altra parte $\deg H = n$ e visto che \mathcal{I}
 è sempre algebricamente chiuso \Rightarrow ci sono
 n punti di intersezione fra C ed κ
 a parità di conteggio le radici di H con la
 doppia molteplicità.

$$\bullet \text{ B) } g_n = g_{n-1} = \dots = g_{n-k} = 0; \quad g_{n-k+1} \neq 0$$

$$G(\alpha, \beta) = \sum_{i=0}^{n-k} g_i \alpha^i \beta^{n-i} = \frac{\beta^{n-k} \left(\sum_{i=0}^{n-k} \alpha^i \beta^{n-k-i} \right)}{\deg \kappa = k}$$

osserviamo ora che $\tilde{L}(1, \theta)$ è soluzione di
 $G(\alpha, \beta) = 0$ che compare $(n-k)$ volte.

$$\text{il polinomio } \tilde{G}(d, P) := \sum_{i=0}^k g_i d^i P^{n-i}$$

è un polinomio omogeneo di grado k
 con due soluzioni che coincidono se e solo se le due considerazioni di
 primi E punti che corrispondono a une
 soluzioni \Leftrightarrow #holle è univocale

$$(n - k) + k = n$$

□

Def: Diciamo che una retta r interseca una curva algebrica $G = \tilde{G}(F)$ in un punto P con molteplicità n se il punto P compare come radice nella eq. che si risolve.

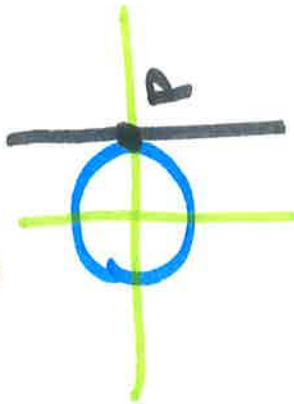
$$C: x^2 + y^2 - 1 = 0$$

$$1 + y^2 - 1 = 0$$

$$B: x = 1$$

$$\Rightarrow y^2 = 0$$

ed il punto $(1, 0)$ compare unico con multiplicità $= 2$



$$y^2 = 1 \quad y = \pm 1 \quad (0, 1), (0, -1)$$

$$x = 0 \Rightarrow$$

Def. Una punto $P \in C$ con C curva algebrica è detto t -simple se ogni retta passante per P

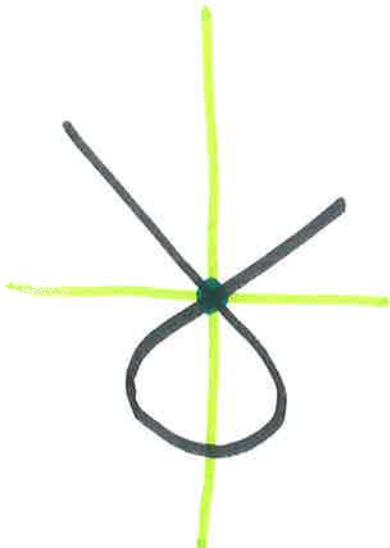
in \mathbb{C}^2 in P t volte ed emette no
 t rete passanti per P che in \mathbb{C}^2 sono
 t in P ($t+2$)-volte (fatto con la curva
 moltiplicata).



Le curve hanno
 la stessa moltiplici
 almeno t o due 3
 perché le rette vengono
 intersecate in 3 punti.
 $t \geq 1$: punto
 multiplo.

$t=1 \Rightarrow$ punto semplice
 $t=2 \Rightarrow$ punto doppio

$$y^2 = x^3 + x^2$$



Sia $y = mx$ la retta per l'origine
genera:

$$(mx)^2 = x^3 + x^2$$

$$x^3 + (1-m^2)x^2 = 0 \quad x^2(x+1-m^2) = 0$$

↑

2 soluzioni pure $x=0$

N.B.: Se $m = \pm 1 \Rightarrow$ le soluzioni
per $x=0$ sono 3 perché
ottengono $x^3 = 0$

Teorema:

Sia $F(x_1, x_2, x_3) = 0$ equazione
dunque $d =$ grado di F e $C = \tilde{U}(F)$.

Allora un punto $p \in G$ è nulliplo

$$\nabla F|_p = \bar{0} \quad \text{ove}$$

$$\nabla F|_p = \left(\frac{\partial F}{\partial x_i}, \frac{\partial F}{\partial x_j}, \dots, \frac{\partial F}{\partial x_n} \right)$$

$$0 = \sum_{i,j}^n a_{ij} x_i x_j$$

$$= \frac{\partial F}{\partial x_i} = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j$$

$$= \sum_{i=1}^n a_{ij} x_i$$

$$= \sum_{i=1}^n a_{ii} x_i$$

$$= \sum_{i=1}^n a_{ii} x_i$$

$$= 0$$

$$F(x_1, x_2, x_3) = x_1^2 + x_2^2 - 2x_1x_2$$

$$\frac{\partial F}{\partial x_1} = 2x_1 - 2x_2$$

$$\begin{aligned}\frac{\partial F}{\partial x_2} &= 2x_2 - 2x_1 \\ \frac{\partial F}{\partial x_3} &= 0\end{aligned}$$

→ **DA**
[(x_1, x_2, P)]
zwei feste
punkte liegen
 $(x_1, P) \neq (0, 0)$.

CURVE ALGEBRISCHE DER II. ORDNUNG

• CONICHE

Def: Una curva in \mathbb{P}^2 è una curva algebrica¹

reale² piana³ del II ordine.⁴

1 CURVA ALGEBRICA:

lungo di punti che si scrive come $\tilde{V}(F)$ con $F(x_1, x_2, x_3)$ polinomio non costante e monogeneo:

in x_1, x_2, x_3 .

2 reale: il polinomio $F(x_1, x_2, x_3)$ è con coeff. in \mathbb{R} . (in realtà significa $\tilde{V}(F) = \overline{V(F)}$)

3 piano: siamo in un piano proiettivo \mathbb{P}^2 .

4 II ordine: il polinomio $F(x_1, x_2, x_3)$ ha grado = 2.

$$F(x_1, x_2, x_3) = \alpha_{11}x_1^2 + 2\alpha_{12}x_1x_2 + 2\alpha_{13}x_1x_3 + \\ + \alpha_{22}x_2^2 + 2\alpha_{23}x_2x_3 + \\ + \alpha_{33}x_3^2$$

OSS: ci sono 6 coeff. ma equazioni
proposte: (con coeff. ≠ 0) danno la
medesima curva $\Rightarrow \exists$ 5 coniche.

\rightarrow DATI 5 punti: in "posizione opposte"
El. conice che li contiene.

il rango della matrice
la cui sol. vi si dà se il
è 5.

Q5: Una circonferenza (generalizzata) è una conica che passa per i punti:
 cioè: $C(a, i, \theta)$ $\sqsubset C(a, -i, \theta)$.
 Infatti: se $(a, i, \theta) \in C \Rightarrow$

$$\begin{cases} \alpha_{11} + 2\alpha_{12}i + -\alpha_{11} \neq 0 \\ \alpha_{11} - 2\alpha_{12}i - \alpha_{11} = 0 \end{cases}$$

$$\alpha_{11} = \alpha_{11} \quad \alpha_{11} = 0$$

$$\alpha_{11}(x_1^2 + x_2^2) + 2\alpha_{13}x_1x_3 + 2\alpha_{13}x_2x_3 + \alpha_{33}x_3^2 = 0$$

↓ in coord. cartesiane

$$\alpha_{11}(x^2 + y^2) + 2\alpha_{13}xy + \alpha_{33}y^2 = 0$$

$$F(x_1, x_2, x_3) = \alpha_{11}x_1^2 + 2\alpha_{12}x_1x_2 + 2\alpha_{13}x_1x_3 + \alpha_{22}x_2^2 + 2\alpha_{23}x_2x_3 + \alpha_{33}x_3^2.$$

$$(x_1 \ x_2 \ x_3) A \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = 0$$

ove $A = \begin{bmatrix} \alpha_{11} & \alpha_{12} & \alpha_{13} \\ \alpha_{21} & \alpha_{22} & \alpha_{23} \\ \alpha_{31} & \alpha_{32} & \alpha_{33} \end{bmatrix}$

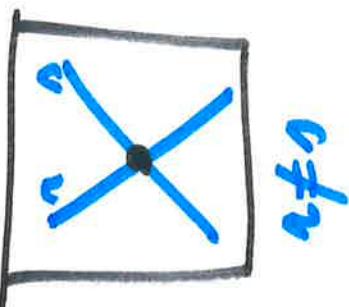
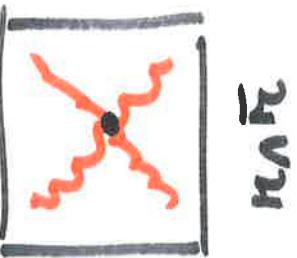
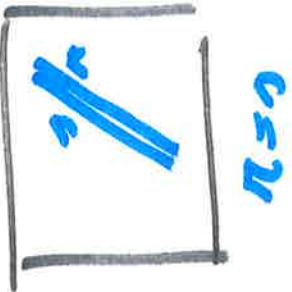
$A = \tilde{A}$
 c'è detta matrice
 della conica.

→ ASSOCIAZIONE DI Ogni conica c'è esiste un
 prodotto scalare (= forma bilineare riunivoca)
 inoltre dalla corrispondente matrice A.

Teorema: Una curva non ha punti triple.

Se esiste almeno un punto doppio \Rightarrow esso è unione di 2 rette.
Se esiste almeno un punto doppio la 2 rette sono strettamente distinte o tangenziali e coincidono.

Se esiste almeno 2 punti doppi \Rightarrow esistono infiniti e la curva è una retta rettilinea convessa 2 volte.



Mai curva con un punto multiplo è delta singolare. Una curva che è unione di curve di questo tipo \subset delta riducibile.

Maschoni è **riegolare** (\Leftrightarrow essa è riducibile).

$$F(x_1, x_2, x_3) = (x_1 \ x_2 \ x_3) A \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = 0$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \frac{\partial F}{\partial x_1} = 2\alpha_{11}x_1 + 2\alpha_{12}x_2 + 2\alpha_{13}x_3 = 0 \\ \frac{\partial F}{\partial x_2} = 2\alpha_{21}x_1 + 2\alpha_{22}x_2 + 2\alpha_{23}x_3 = 0 \\ \frac{\partial F}{\partial x_3} = 2\alpha_{31}x_1 + 2\alpha_{32}x_2 + 2\alpha_{33}x_3 = 0 \end{array} \right. \Rightarrow AX = 0$$

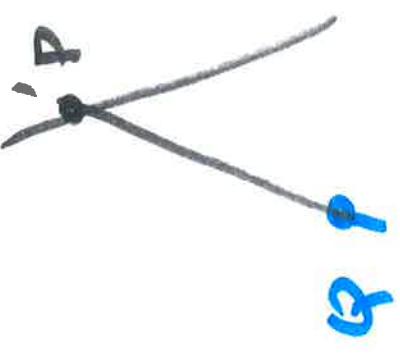
$$\text{ma se } AX = \underline{0} \Rightarrow XAX = \underline{0}$$

quindi valte la notazione di $A^T A = \underline{0}$
nuo punti di e dunque sono punti doppi.

I punti doppi di e sono i punti
quelli contenuti in $\text{ker}(A)$.

- 1) $\text{ker}(A) = \{\underline{0}\} \Rightarrow$ Non ci sono punti doppi
- 2) $\text{ker}(A)$ ha dim = 1 $\Rightarrow \exists!$ punto doppio
- 3) $\text{ker}(A)$ ha dim = 2 $\Rightarrow \exists$ una retta d. punti doppi.

MOSTRIAMO CHE SE C'È UN PUNTO DOPPIO LA
CONICA SI SPERZIA.



P punto de \overleftrightarrow{PQ}
 E curva $\Rightarrow E$ curva
 algorítmica $\Rightarrow E$ curva \overleftrightarrow{PQ}
 P_1 es infinito: punto
 $\Rightarrow E \not\in E - \{P\}.$

consideremos la recta $(PQ) \Rightarrow$ otra infinita
 E en P 2 volteada en Q alreves una volta
 $\Rightarrow (PQ) \subseteq E$. ~~A~~ no tiene rotación

\Rightarrow 1) E ha dos ecuaciones que ni tienen
 ni cumplen 2 ecuaciones d. i. E
 grados, d. m. uno es $\ell' \text{ oq. d. } (PQ)$.

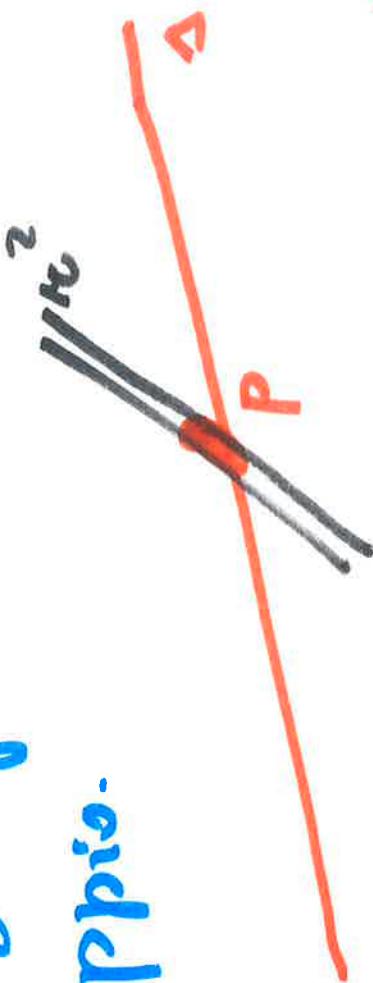
- \Rightarrow A) l'equazione di (PQ) è a coefficienti reali; l'equazione dell'asse delle rette reali è diversa da quella di PQ
- \Rightarrow C'è unione di 2 rette reali e distinzione di 3: punto d'appoggio



R d'appoggio \Rightarrow Vratta per R è un punto di cui siamo consapevoli
in G \Rightarrow G anche ha kulto!
Inizio

B) L'eq. d. (PQ) è a coeff. cost. e per. dell'altezza volta deve essere ancora (PQ) $\Rightarrow F(x_1, x_2, x_3) = (PQ)^2$

\Rightarrow le conn. si spostano in 2 rette reali e coincidono:
(unica retta con k_1, k_2 volte)
 \Rightarrow ogni punto della curva è doppiato.



$n_{1,2} = \{ p_1 \}$. ma c'è dove è la retta.
c'è due volte \Rightarrow P è doppio.

#

c'è solo un punto
e

per ogni linea
di

una dimensione
e come si dice.

2) se spaziano
e la curva

$$\Rightarrow F = \underline{(pq)} \cdot \underline{(rs)} = F \Leftrightarrow F = (pq) \cdot (rs)$$

$F = \overline{F}$ \Rightarrow $F = (rs) \cdot (pq)$ è F reale.

Tra quattro curve presenti:

compluni e una sola

c) è legge d. d) non è legge.

oss: la matrice di una conica è regolare e minore di \Rightarrow DIAG. su \mathbb{R} → supponiamo la conica sia descrivibile.

→ A meno di cambiamenti di base la matrice della conica è simile a

$$\begin{pmatrix} d & \vartheta & 0 \\ 0 & P & 0 \\ 0 & 0 & \gamma \end{pmatrix}.$$

Se $d, P, \gamma \neq 0$ rank(A) = 3 \Rightarrow conica è generale (prima di punti doppi).

Se $m_a(0) = 2 \Rightarrow$ rank(A) = 1 \Rightarrow conica = mult coni 2 volte.

$$m_a(0) = 1$$

$$Y = 0$$

$$\begin{bmatrix} \alpha & 0 & 0 \\ 0 & \beta & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

Se $\alpha \neq 0$ ciò è vero se $\beta > 0$

\circ

$\alpha < 0 \neq \beta < 0$

Allora la conica è eg. alla curva di equazione affine $\alpha x^2 + \beta y^2 = 0$

con $\alpha \neq \beta$ dello stesso segno

~~$$(\sqrt{\alpha}x + i\sqrt{\beta}y)(\sqrt{\alpha}x - i\sqrt{\beta}y) = \alpha x^2 + \beta y^2 = 0$$~~

2) se $\alpha = 0$ - corrisponde.

$(\sqrt{|\alpha|}x + i\sqrt{|\beta|}y)(\sqrt{|\alpha|}x - i\sqrt{|\beta|}y) = 0$
 $\Rightarrow \alpha x^2 + \beta y^2 = 0$

$\Rightarrow \alpha x^2 + \beta y^2 = 0$ corresponds to a

$$|\alpha|x^2 - |\beta|y^2 = 0$$

$$\text{Da cui: } 0 = (\sqrt{|\alpha|}x + \sqrt{|\beta|}y)(\sqrt{|\alpha|}x - \sqrt{|\beta|}y)$$

C'è la conica se $x^2/a^2 + y^2/b^2 = 1$
Retta retta è distinta.

Mrs.