

Stage Senior 2015 – Livello Medium

Stampato integrale delle lezioni

Autori vari

Indice

Algebra 3 – Federico Poloni	5
Combinatoria 2 – Andrea Bianchi	25
Geometria 3 – Andrea Bianchi	42
Teoria dei Numeri 2 – Davide Lombardo	50

A3 medium

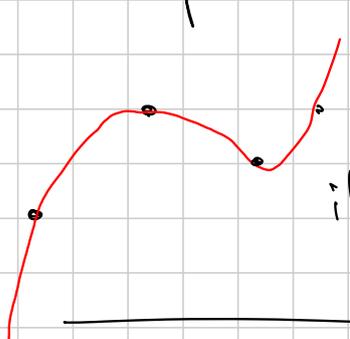
Pol

Titolo nota

06/09/2015

Interpolazione:

$x_i \neq x_j$ per $i \neq j$



Teo: Dati $n+1$ coppie (x_i, y_i)
 $\exists!$ polinomio di grado $\leq n$
 il cui grafico ci passa



Unicità: se ne ho due, $p(x), q(x)$
 $p(x) - q(x)$ ha $n+1$ zeri
 (ed è di grado n)

Esistenza:

Strategia 1: sistema lineare

$$a(x) = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$$

$$\begin{bmatrix} 1 & x_0 & x_0^2 & \dots & x_0^n \\ 1 & x_1 & x_1^2 & \dots & x_1^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & \dots & \dots & \dots & x_n^n \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_0 \\ y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

Fatto: questa matrice (matrice di Vandermonde)
 è invertibile (se $x_i \neq x_j \forall i \neq j$)

Metodo 2: aggiunto un coefficiente per volta

$$\begin{array}{cccc}
 (x_0, y_0) & (x_1, y_1) & (x_2, y_2) & (x_3, y_3) \\
 \downarrow \text{sistemo } x_0 & \downarrow \text{sistemo } x_1 \text{ senza reinviare } x_0 & \downarrow \text{sistemo } x_2 \text{ senza reinviare } x_0, x_1 & \\
 y_0 + \frac{(x-x_0)}{x_1-x_0} \cdot (y_1-y_0) + \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)} \cdot \dots
 \end{array}$$

(Forma di Newton)

Metodo 3: aggiusta un termine per volta, in modo
uno indipendente dell'altro

Sarebbe bello avere tali polinomi $L_i(x)$

tali che $L_i(x_i) = 1$ $L_i(x_j) = 0$ per $i \neq j$
(e grado $\leq n$)

In questo modo, il poli. di interpolazione

$$p(x) = \sum_{i=0}^n y_i L_i(x).$$

$$L_i(x) = \prod_{j \neq i} \frac{(x-x_j)}{(x_i-x_j)}.$$

Polinomi (base) di Lagrange

Ogni pol. di grado n è comb. lineare dei L_i .

Analogamente, nell'altro metodo, base di Newton

$$1, \frac{x-x_0}{x_1-x_0}, \frac{(x-x_0)(x-x_1)}{(x_2-x_0)(x_2-x_1)}, \dots$$

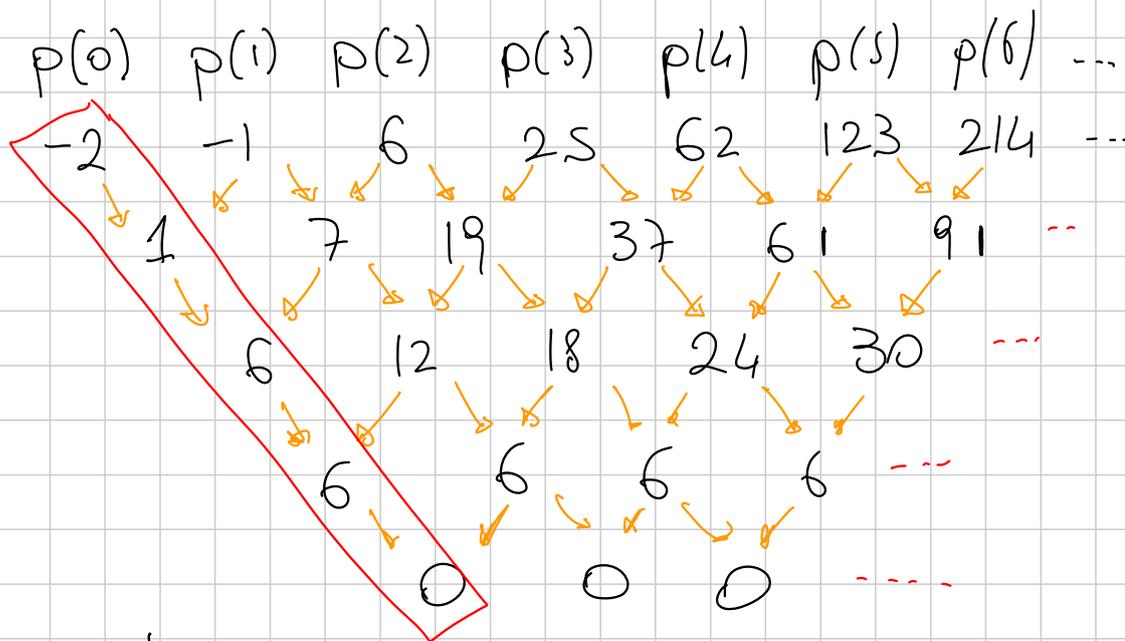
Se i nodi sono $0, 1, 2, \dots, n$, la base

di Newton è $1, \frac{x}{1}, \frac{x(x-1)}{2 \cdot 1}, \frac{x(x-1)(x-2)}{3 \cdot 2 \cdot 1}$
 "polinomi binomiali" $\binom{x}{k}$.

Oss: stesse dim. del teo. cinese del resto

$$\begin{cases} x_0 \equiv y_0 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ x_k \equiv y_k \pmod{m_k} \end{cases} \quad L_i = \prod_{j \neq i} m_j \cdot (\text{inverso di } m_j \text{ modulo } i)$$

$p(x) = x^3 - 2$



In tutti i polinomi, si arriva a una riga di zeri.

Dim: nella seconda riga, ci sono $q(0), q(1), q(2), \dots$
 dove $q(x) = p(x+1) - p(x)$.

$q(x)$ ha grado $(\text{deg } p) - 1$

$$\begin{aligned}
 q(x) &= a_n(x+1)^n + a_{n-1}(x+1)^{n-1} + \dots - a_n x^n - a_{n-1} x^{n-1} - \dots \\
 &= n a_n x^{n-1} + \dots
 \end{aligned}$$

Quindi a ogni tipo scelto di un grado

Come si ricostruisce $p(x)$ della tabella?

Idee: queste tabelle si comportano in modo molto semplice sulla base di Newton:

$$p(x) = \binom{x}{k} \quad \text{questo } \binom{n+1}{k} - \binom{n}{k} = \binom{n}{k-1}$$

$$\begin{array}{ccccccc}
 \binom{x}{k} \rightarrow & \binom{0}{k} & \binom{1}{k} & \binom{2}{k} & \dots & \binom{k}{k} & \dots & \binom{k+1}{k} & \binom{k+2}{k} & \dots \\
 & \downarrow & \downarrow & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & \downarrow & \\
 \binom{x}{k-1} \rightarrow & & \binom{0}{k-1} & \binom{1}{k-1} & & \binom{k-1}{k-1} & & \binom{k}{k-1} & \binom{k+1}{k-1} & \\
 & & \downarrow & \downarrow & & & & \downarrow & \downarrow & \\
 & & & \binom{0}{k-2} & & & & & & \\
 & & & & & & & & & \\
 & & & & & & & & & \dots
 \end{array}$$

In particolare, scrivendo i valori

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & 0 & 0 & \dots & & 0 & 1 \\
 & 0 & 0 & \dots & & & 1 \\
 & & 0 & 0 & \dots & & & 1 \\
 & & & \ddots & \ddots & & & & \ddots \\
 & & & & & & & & & 1
 \end{array}$$

Nella prima colonna, $\binom{x}{k}$ ha k zeri e poi un 1

E se invece parto da $a_0 \binom{x}{0} + a_1 \binom{x}{1} + a_2 \binom{x}{2} + \dots + a_k \binom{x}{k}$,

nella prime colonne ho

$$a_0 \\ a_1 \\ a_2 \dots \\ a_k \\ 0 \\ 0 \\ 0 \dots$$

Quindi: se nella prime colonne trovo a_0, a_1, \dots, a_k ,
il polinomio era $a_0 \binom{x}{0} + a_1 \binom{x}{1} + \dots + a_k \binom{x}{k}$.

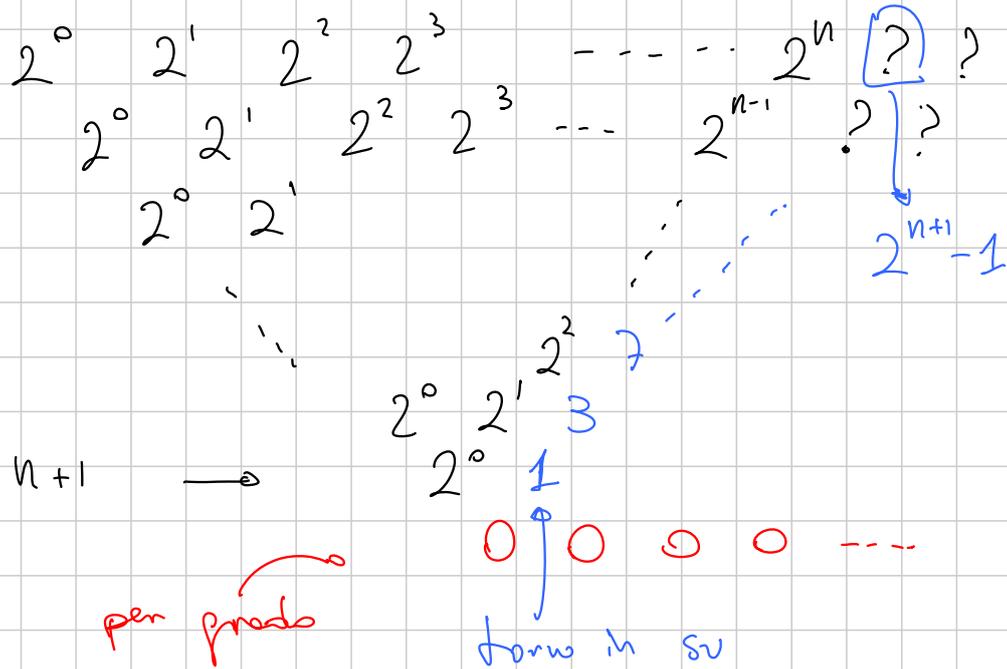
(in particolare, nella rife subito prima degli zeri
viene $n! a_n$)

(parentesi... Quali sono i polinomi tali che $p(n) \in \mathbb{Z}$
per ogni $n \in \mathbb{Z}$? $\frac{x(x-1)}{2}, \dots$
Sono esattamente le c.l. interne della base di Newton)

Esercizio che non potete non aver visto:

Trovare $p(x)$ tale che $p(k) = 2^k$ per $k=0, 1, \dots, n$,
di grado n . Quanto vale $p(n+1)$?

Dim: faccio la tabellone!



Posso anche trovare il polinomio: è

$$\binom{x}{0} + \binom{x}{1} + \binom{x}{2} + \dots + \binom{x}{n}$$

Cose collegate:

come trovare $\sum_{i=0}^{n-1} p(i)$, dato p ?

(es: $\sum_{i=0}^{n-1} i^2$, somma dei quadrati)

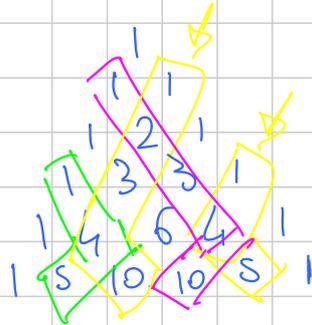
calcolo un po' di valori, li metto nella tabella

→	□	□	□	□	□	□	...
	1	4	9	16	...		
		3	5	7	...		
			2	2	...		
			○	○			

Somma dei primi $n-1$ quadrati: $\binom{n-1}{1} + 3\binom{n-1}{2} + 2\binom{n-1}{3}$

Metodo più industriale:

base di Newton + "Hockey-stick formula"



$$\sum_{i=1}^n \binom{i}{k} = \binom{n+1}{k+1}$$

(problema per il pronto: trovare una sim. combinatorica di queste formule)

Come si trova, per esempio,

$$\sum_{i=0}^n i^2 = \sum_{i=0}^n \left[2 \cdot \frac{i(i-1)}{2} + i \right] = \sum_{i=0}^n \left[2 \binom{i}{2} + \binom{i}{1} \right] =$$

$$\stackrel{\text{H-S}}{=} 2 \binom{n+1}{3} + \binom{n+1}{2} = 2 \frac{(n+1)(n)(n-1)}{3 \cdot 2 \cdot 1} + \frac{(n+1)n}{2 \cdot 1} =$$

$$= (n+1)n \left[\frac{n-1}{3} + \frac{1}{2} \right] = (n+1)n \frac{2n-2+3}{6} \quad \checkmark$$

$$X_{k+2} = \alpha X_{k+1} + \beta X_k$$

polinomio caratteristico $\lambda^2 = \alpha\lambda + \beta$ (*)

radici: λ_1, λ_2

soluzioni: $X_k = r \cdot \lambda_1^k + s \cdot \lambda_2^k$

r, s determinati da cond. iniziali

$$X_{k+3} = \square X_{k+2} + \square X_{k+1} + \square X_k \quad r\lambda_1^k + s\lambda_2^k + t\lambda_3^k$$

Se (*) è reale e ha due radici complesse, allora sono coniugate, $re^{i\theta}, re^{-i\theta}$

posso scrivere anche le soluzioni come

$$u r^k \frac{e^{ik\theta} + e^{-ik\theta}}{2} + v r^k \frac{e^{ik\theta} - e^{-ik\theta}}{2i} =$$

$$= u r^k \cos k\theta + v r^k \sin k\theta$$

Se (*) ha radici doppie?

Es. $\lambda^2 = 4\lambda - 4 \quad r \cdot 2^k + s k \cdot 2^k$

Se ho una radice λ_i con molteplicità m

$$\underbrace{\lambda_i^k, k\lambda_i^k, k^2\lambda_i^k, \dots}_{m \text{ termini}}$$

Se ho "termini noti" aggiuntivi

Per es: $X_{k+2} = 4X_{k+1} - 4X_k + 5^k$ ($**$) *non omogenea*

Osservazione 1: Se x_k, y_k solvono ($**$),

allora $z_k := x_k - y_k$ solve $z_{k+2} = 4z_{k+1} - 4z_k$. *omogenea*
 e questa la so risolvere $z_k = r2^k + s k 2^k$

Se scopro (in qualche modo) una soluzione y_k della ($**$) (con i suoi valori iniziali),

allora ogni altra soluzione x_k è della forma

$$x_k = z_k + y_k = \underbrace{r2^k + s k 2^k}_{\text{sol. generale della omogenea}} + \underbrace{y_k}_{\text{sol. particolare, scelta da me, della non om.}}$$

sol. generale della omogenea *sol. particolare, scelta da me, della non om.*

Quanti modi di ordine n (tutte spente) — sono sì e no

sono: un modo speciale di ordine n tutte spente e una sì e una no

(+)

tutti i modi di ordine n "tutte spente" e "tutte spente"

Come si trova una sol. particolare?

Esempio: provo un multiplo di 5^k

$$c \cdot 5^{k+2} = 4c5^{k+1} - 4c5^k + 5^k$$

$$2SC = 20C - 4C + 1 \quad C = \frac{1}{9}$$

$$y_k = \frac{1}{9} 5^k \text{ è sol. di (**)} \\ \text{con cond. in. } y_0 = \frac{1}{9} \quad y_1 = \frac{5}{9} \quad \text{etc}$$

Se avessi avuto $X_{k+2} = 4X_{k+1} - 4X_k + 2^k$
 ($\lambda=2$ già sol.) ~ provo $(ak^2 + bk + c)2^k$

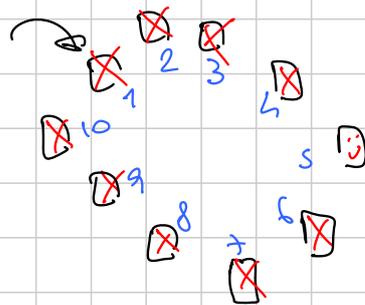
Se avessi avuto $X_{k+2} = 4X_{k+1} - 4X_k + 7 \cdot 1^k$ ~
 mult. di 1^k

$$X_{k+2} = 4X_{k+1} - 4X_k + 9k$$

$1^k \quad k \cdot 1^k$

Problema di Josephus:

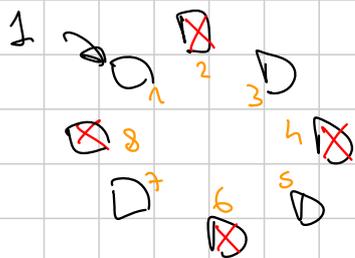
perlo da qui



con 10 persone.

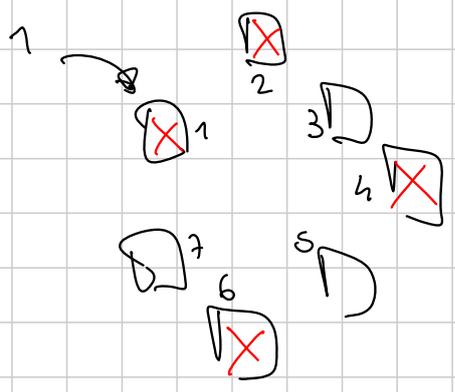
Sopravvive il #5.

$f(k) = \{ \text{posizione dell'ultimo rimasto partendo da } k, \text{ persone} \}$



$$f(2k) = 2f(k) - 1$$

Se invece sono dispari, muovo quelli pari, l'1



e poi ne rimangono K

$$f(2K+1) = 2f(K) + 1$$

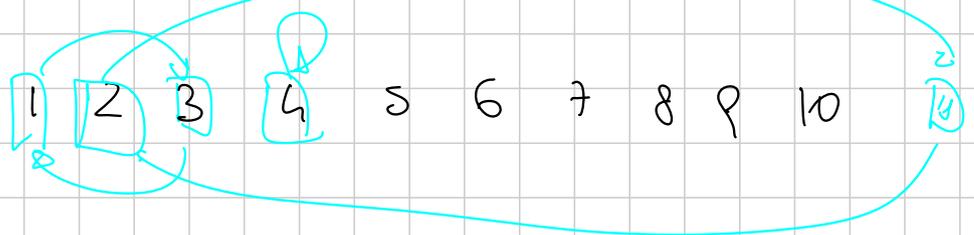
k	$f(k)$	$\frac{f(k)-1}{2}$
1	1	0
2	3	1
3	5	2
4	7	3
5	9	4
6	11	5
7	13	6
8	15	7
9	17	8
10	19	9
11	21	10
12	23	11
13	25	12
14	27	13
15	29	14
16	31	15
...

$n = 1011_2$

$f(k)$ si ottiene prendendo il primo 1 e spostandolo in fondo

Ci sono tante funzioni con soluzioni brutte

$$f(f(x)) = x \quad \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$$



$$\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad [f(x)]^2 = x^2$$

$$\begin{cases} f(x) = x \\ f(x) = -x \end{cases}$$

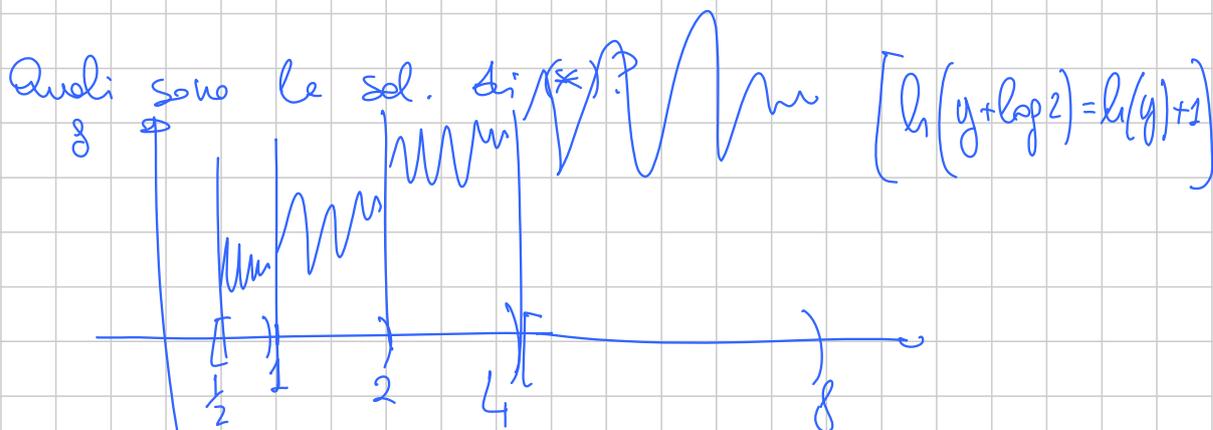
$$\begin{cases} f(x) = x & \text{per un certo insieme } S \\ f(x) = -x & \text{per gli altri } (\mathbb{R} \setminus S) \end{cases}$$

$$f(x^2) - f(x) = 1, \quad f: (1, \infty) \rightarrow \mathbb{R}$$

idea 1: trasformo quell' x^2 in un $2x$

pongo $x = e^y \rightsquigarrow f(e^{2y}) - f(e^y) = 1 \quad \forall y \in (0, \infty)$

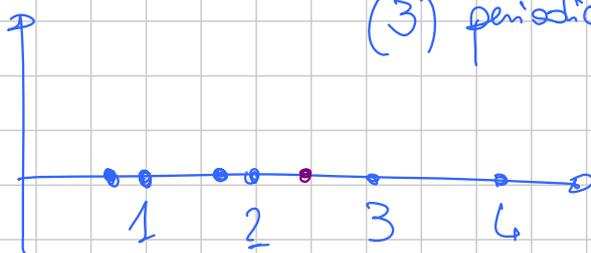
pongo $g(y) := f(e^y) \rightsquigarrow g(2y) - g(y) = 1 \quad (*)$



Esistono funzioni che (1) risolvono ~~$f(x+y) = f(x) + f(y)$~~

(2) periodica di periodo 1

(3) periodica di periodo π



Basi di Hamel:

Voglio costruire insiemi di elementi indipendenti su \mathbb{R}

S indipendente se non c'è una comb. lineare di
(finite) (non nulla)
elementi di S a coeff. razionali che fa 0

ES: $\{1, \sqrt{2}\}$ ~ indipendente perché $q_1 \cdot 1 + q_2 \cdot \sqrt{2} = 0$
solo se $q_1 = q_2 = 0$

$\left\{1 + \sqrt{2}, \frac{3}{2} + \frac{7}{5}\sqrt{2}, 5 + 18\sqrt{2}\right\}$ ~ non indipendente

Dato S indipendente (anche infinito), ho
due casi: o c'è α tale che $S \cup \{\alpha\}$ è indep.
oppure ogni $\alpha \in \mathbb{R}$ si scrive come comb. lineare
di el. di S

"A un certo punto", aggiungendo el., arrivo nel caso 2

Un S "sottivo" si chiama base di Hamel.

Se io scelgo $f(s)$ a piacere per ogni $s \in S$,

posso estendere questa funzione a \mathbb{R} :

dato α , $\alpha = q_1 s_1 + q_2 s_2 + \dots + q_k s_k$ per qualche $q_i \in \mathbb{Q}$
 $s_i \in S$

$$f(\alpha) = q_1 f(s_1) + q_2 f(s_2) + \dots + q_k f(s_k)$$

f costruita così soddisfa l'eq. di Cauchy

È mio diritto: prendere $\{1, \pi\}$, trovare $S \supseteq \{1, \pi\}$, costruire f che risolve la Cauchy, tale che $f(1) = f(\pi) = 0$ e $f(\text{un altro el. della base}) \neq 0$.

$$f(\dots) + f(\dots) + \sqrt{2 \times f(k)} \neq 0$$

↓ assume tutti i valori $\in \mathbb{R}$, se $f(k) \neq 0$.

$$f(x) + f(y) = f(x+y)$$

$$\left[\begin{array}{l} f(xy) = f(x)f(y) \\ f(x+y) = f(x)+f(y) \\ f(x/y) = f(x)-f(y) \end{array} \right]$$

T.I Senior 2015 $f \neq 0$

$$f(xy + f(x)) = f(7xy) \text{ che sol. con costanti?}$$

$$f(z + f(x)) = f(7z) \quad \forall z, x \in \mathbb{R}$$

$$a, b \in \text{Im } f$$

$$\begin{array}{cc} \text{---} & \text{---} \\ | & | \\ a & b \end{array}$$



z e $\frac{z}{7} + f(x) \forall x$ stanno nella stessa scatola

Per es., solo 0, 1 nell'immagine

z sta nella stessa scatola di $\frac{z}{7}$ e $\frac{z}{7} + 1$

$$f(x) = \begin{cases} 0 & x \in \mathbb{Q} \\ 1 & x \notin \mathbb{Q} \end{cases}$$

TSTO1: trovare tutte le $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$

P: $f(x + yf(x)) = f(x)f(y)$ e \exists solo un # finito di x tali che $f(x) = 1$
 "f⁻¹(1) finito"

$$P(1,1): f(1 + f(1)) = [f(1)]^2$$

Step 1: sia α t.c. $f(\alpha) = 1$; allora

$$P(\alpha, \alpha): f(\alpha + \alpha) = 1 \text{ no } f(2\alpha) = 1$$

no non può esserci nessun valore α t.c. $f(\alpha) = 1$, se no ce ne sono ∞

Step 2: iniettività.

Suppongo di avere $f(a) = f(b)$: $b > a$ pongo

$$x = a \quad b = x + yf(x) \quad (\text{ci riesco?}) \quad y = \frac{b-a}{f(a)}$$

Mi viene

$$P\left(a, \frac{b-a}{f(a)}\right): \cancel{f(b)} = \cancel{f(a)} f\left(\frac{b-a}{f(a)}\right)$$

no $f\left(\frac{b-a}{f(a)}\right) = 1$, impossibile!

Step 3: $P(x,y)$ $P(y,x)$

$$\cancel{f}(x+y \cancel{f}(x)) = f(x) f(y) = f(y) f(x) = \cancel{f}(y+x \cancel{f}(y))$$

$$x+y f(x) = y+x f(y)$$

$$y(f(x)-1) = x(f(y)-1)$$

$$\frac{f(y)-1}{y} = \frac{f(x)-1}{x} = \text{costante}$$

$$\Rightarrow f(x) = cx + 1$$

BMO '07 $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ l.c.

$$P: f(f(x)+y) = f(f(x)-y) + 4yf(x)$$

Qss: $f(x) = x^2$ è soluzione, quindi non lo sperare di dimostrare iniettività & suriettività

Idea 1: $P(x, f(y))$:

$$f(f(x)+f(y)) = f(f(x)-f(y)) + 4f(y)f(x)$$

$$\underbrace{f(f(x)-f(y))}_{P(x,y)} = f(f(x)+f(y)) - 4f(x)f(y) = \underbrace{f(f(y)-f(x))}_{P(y,x)}$$

f pari sugli oggetti che si scrivono come $f(\text{roba}) - f(\text{altra roba})$

Cose sta in $\text{Im } f - \text{Im } f$?

Se scelgo x t.c. $f(x) \neq 0$ (se non c'è allora $f \equiv 0$),

$y = \frac{a}{4f(x)}$, allora

$$P\left(x, \frac{a}{4f(x)}\right): f(\text{mostro}) - f(\text{mostro}) = a$$

no ogni reale sta in $\text{Im} f - \text{Im} f$.

Quello qui sopra dimostra $f(a) = f(-a) \forall a \in \mathbb{R}$

Il testo mi dà $f(f(x) + f(y))$.

Riesco a fare $f(f(x) + f(y) + f(z))$?

[Altra idea tipica: faccio $x \mapsto x+a$ e vedo
cose cambia, $P(x+a, y) - P(x, y)$]

$$f(f(x) + f(y) + z) \stackrel{P(x, f(y)+z)}{=} f(f(x) - f(y) - z) + \underbrace{4f(x)f(y) + 4f(x)z}_{\text{simul. in } x, y}$$

$$\Rightarrow f(f(x) - f(y) - z) + 4f(x)z = f(f(y) - f(x) - z) + 4f(y)z$$

Ponendo di nuovo $f(x) - f(y) = t$ (perché posso?)
viene

$$f(t - z) - f(-t - z) = -4tz \quad \forall z \in \mathbb{R}, \boxed{t \in \mathbb{R}} \quad \rightarrow \text{perché?}$$

SL 2005 trovare $f: \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}^+$ t.c.

$$f(x)f(y) = 2f(x + yf(x)) \quad \forall x, y \in \mathbb{R}^+$$

Step 1: provo a rendere uguali due termini:

$$P(x, x) : \cancel{a[f(x)]^2} = 2f(x + x f(x)) \quad \text{impossibile}$$

$$y = x + y f(x) \quad \text{se} \quad y = \frac{x}{1-f(x)} \quad \text{Riesco a renderli uguali se } f(x) < 1$$

$$\text{In tal caso } P\left(x, \frac{x}{1-f(x)}\right) : f(x) f\left(\frac{x}{1-f(x)}\right) = 2f(x)$$

$$\Rightarrow f(x) = 2 \quad \dots \text{ma } f(x) < 1!$$

$$\Rightarrow f(x) < 1 \quad \text{è impossibile} \quad \text{Im } f \subseteq [1, +\infty)$$

Step 2:

$$\underbrace{f(x)}_a \underbrace{f(y)}_b = 2 \underbrace{f(x + y f(x))}_{\text{nota}}$$

$$a \in \text{Im } f, \quad b \in \text{Im } f \Rightarrow \frac{ab}{2} \in \text{Im } f$$

ES: se io avessi $m = \min \text{Im } f$, allora

$$P(f^{-1}(m), f^{-1}(m)) : m^2 = 2f(\text{nota}) \geq 2m$$

$$\Rightarrow m \geq 2$$

(ma un minimo negati l'immagine non ce l'ha)

Alternative:

Supponiamo che $a < 2$ stia nell'immagine:

$$\text{Allora ci sta anche } \underbrace{a}_{\frac{a}{2}} \cdot \underbrace{a}_{\frac{a}{2}} = \left(\frac{a}{2}\right)^n \cdot a \quad \text{per ogni } n$$

Se $a < 2$, per n abbastanza grande ottergo $(\frac{a}{2})^n \cdot a < 1$,
 ma è assurdo perché non ho elementi < 1 nell'immagine



Step 3: Crescenza

$$f(x)f(y) = 2f(x+yf(x))$$

Dati $a < b$, posso avere $x=a$, $b = x+yf(x)$

$$y = \frac{b-a}{f(a)}$$

$$P(a, \frac{b-a}{f(a)}): f(a)f(\text{masha}) = 2f(b)$$

$$f(b) = \frac{f(\text{masha})}{2} f(a) \geq f(a)$$

= se $f(\text{masha}) = 2$

crescenza debole

A me piacerebbe crescita forte

$$a < b \Rightarrow f(a) < f(b) \quad \text{cresc. forte}$$

$$a \leq b \Rightarrow f(a) \leq f(b) \quad \text{cresc. debole}$$

\Leftarrow X false

2 casi:

- $\text{Im } f \subseteq (2, \infty)$: allora, f strettamente crescente

e può essere iniettiva

$$f(x) f(y) = 2 f(x + y f(x))$$

$P(x,y) \& P(y,x)$

$$\cancel{f(x + y f(x))} \stackrel{!}{=} \cancel{f(y + x f(y))}$$

finché se so iniettività

• caso 2: $\exists b \text{ t.c. } f(b) = 2$

Allora $P(b,b)$: $2 \cdot 2 = 2 f(b + 2b) \Rightarrow f(3b) = 2$

Se $f(b) = 2$, allora anche $f(3b) = 2$, $f(9b) = 2$,

$$f(27b) = 2, \dots$$

e per crescente subale dev'essere f costante = 2.

C2 Medium

Anér

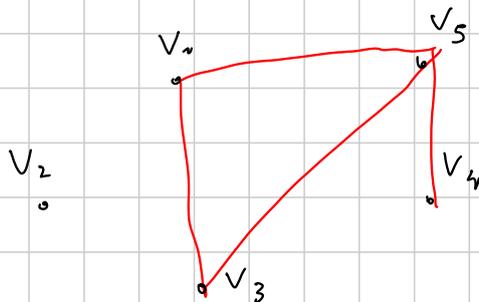
Titolo nota

05/09/2015

GRAFO = (V, E)

V insieme finito, contenente i "vertici"

E è un insieme, contiene alcune coppie ^{non ordinate} di vertici distinti, dette "archi"



CAMMINO = sequenza di vertici, ognuno collegato al precedente e al successivo

Esempio $V_4 \quad V_5 \quad V_3 \quad V_1 \quad V_3 \quad V_5 \quad V_1$

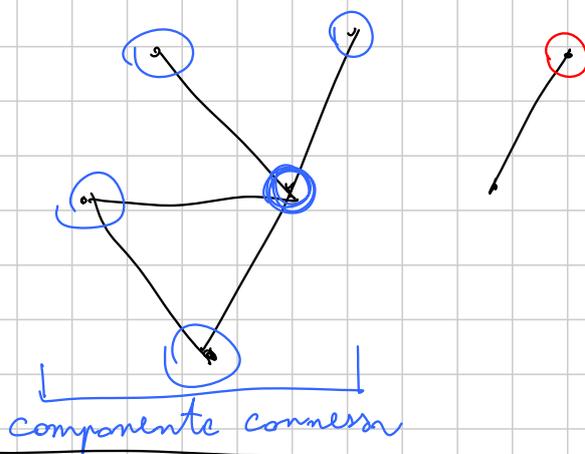
È CAMMINO SEMPLICE : non contiene due volte lo stesso vertice

CAMMINO CHIUSO : l'ultimo vertice è uguale al primo

CICLO cammino semplice, a parte l'ultimo vertice che è uguale al primo (e con almeno 3 vertici distinti).

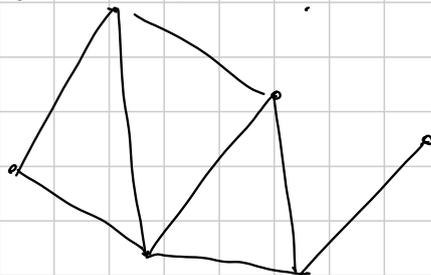
GRAFO CONNESSO Dati un vertice di partenza e uno

di arrivo, c'è un cammino che li collega



PROBLEMA DEI CIRCUITI EULERIANI

1) Ho un grafo, riesco a disegnarlo senza strappare mai la matita?

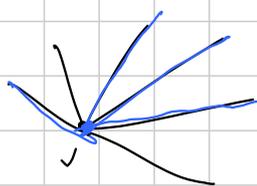


Esiste un cammino chiuso che contiene esattamente una volta ogni arco?

È necessario che:

- il grafo sia connesso (a parte punti isolati);

-



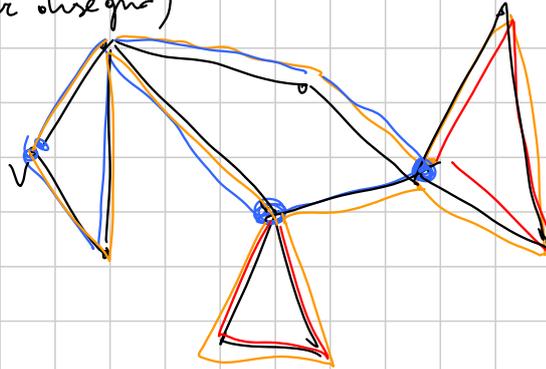
Serve che tutti i vertici abbiano grado pari, compreso il vertice di partenza e arrivo

GRADO di un vertice v in un grafo = n° di archi che escono da quel vertice $v = \deg(v)$

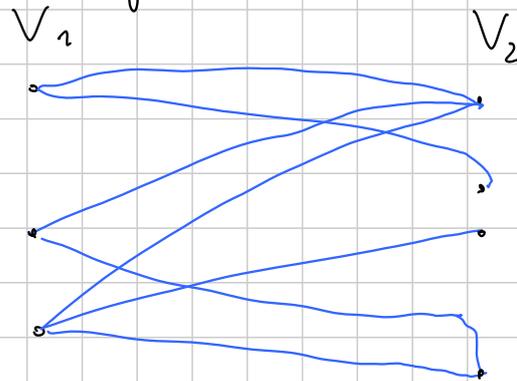
$$\sum_{v \text{ vertice}} \deg(v) = 2 |E|$$

Teorema (Eulero) Se un grafo è connesso e i gradi sono pari, allora esiste un circuito euleriano

DIM (per disegno)



GRAFO BIPARTITO : \exists vertici V sono divisi in due sottoinsiemi V_1 e V_2 ($V_1 \cap V_2 = \emptyset$ $V_1 \cup V_2 = V$) e gli archi collegano un vertice in V_1 con uno in V_2



Dato un grafo connesso (V, E) , come possiamo capire se è bipartito?

È necessario che ogni cammino chiuso abbia lunghezza pari.

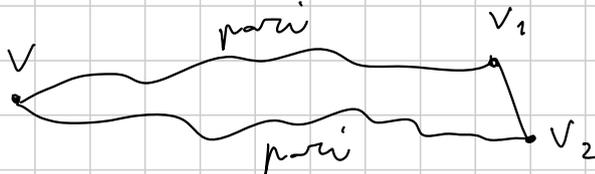
Teorema (grafi bipartiti) Se un grafo è connesso e i suoi cammini chiusi hanno tutti lunghezza pari, allora è bipartito.

DIM Scegli un vertice v e lo metto in V_1 .

Definizione Dati due vertici w_1, w_2 di un grafo, la distanza è la minima lunghezza di un cammino da w_1 a w_2 . $d(w_1, w_2)$

IDEA Metto in V_1 i vertici w per cui $d(v, w)$ è pari e in V_2 i vertici w per cui $d(v, w)$ è dispari

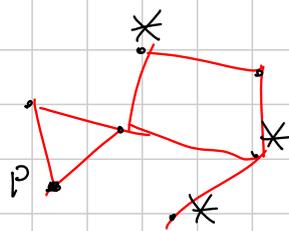
Perché funziona? Se per assurdo ci fosse un $w_1 \in V_1$ e un $w_2 \in V_1$ collegati da un arco, ottergo un cammino chiuso dispari così:



Similmente per $w_1, w_2 \in V_2$

Se un grafo non è bipartito, allora c'è un cammino chiuso di lunghezza dispari. In realtà c'è anche un ciclo di lunghezza dispari (esercizio)

PROBLEMA



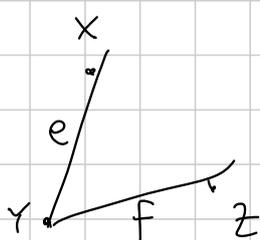
Su ogni vertice c'è una lampadina, accesa o spenta

Una pulce vuole spegnere tutte le lampadine. La pulce può saltare lungo gli archi e deve partire e tornare in P . Ogni volta che arriva in un vertice, cambia lo stato di quella lampadina. (Anche P ha una lampadina).

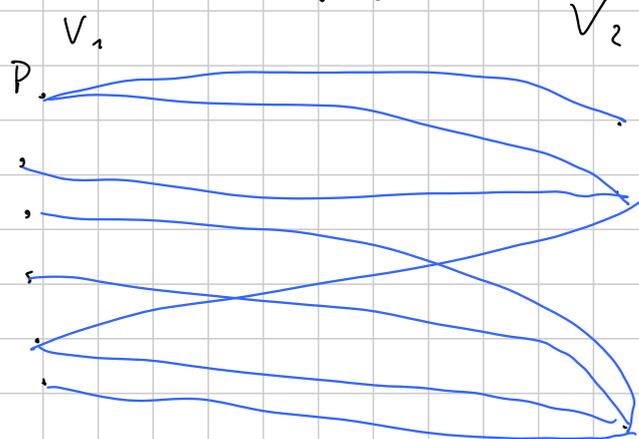
Per quali grafi la pulce è sicura, qualsiasi sia la configurazione di lampadine accese e spente, di farcela?

OSS Servono un grafo connesso.

Precisazioni P è fissato, la pulce può passare più volte in P

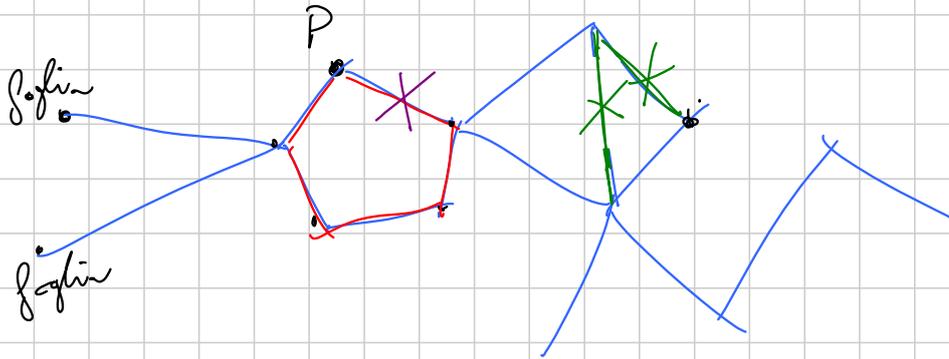


Cosa succede con un grafo bipartito?



Ogni cammino chiuso ha lunghezza pari, quindi se la pulce parte e torna in P , nel percorso opera un numero pari di cambiamenti. Se all'inizio c'è una quantità dispari di lampadine accese, la pulce non riuscirà nell'impresa.

Se esiste un ciclo dispari, allora c'è speranza

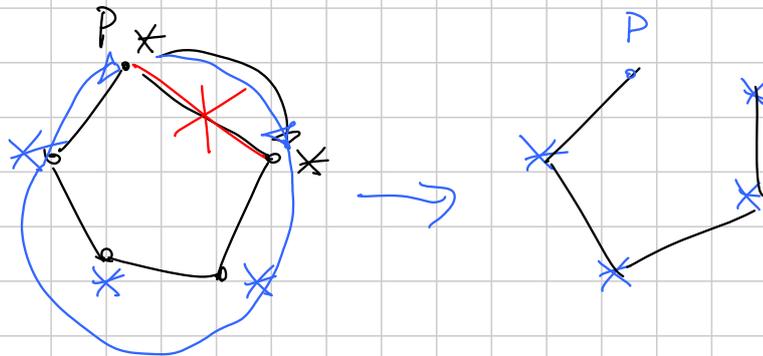


OSS Se crediamo nella congettura, possiamo semplificare il grafico cancellando ^{una alla volta} archi che non toccano il ciclo dispari né disconnettono il grafico.

Definizione Un albero è un grafico connesso senza cicli.

OSS Se ora togli un arco dal ciclo dispari, rimane un albero.

OSS Possò cambiare P , per esempio supporre che sia sul ciclo dispari. Spegna le foglie ^{dell'albero ottenuto} una a una; rimane P



Problema di Turán Ho un grafo ^{con n vertici} ~~senza~~ triangoli (senza configurazioni del tipo )

Quanti archi ha al massimo? ($n \geq 3$)

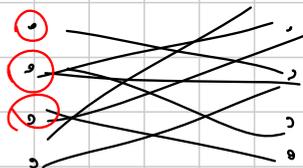
- Un albero ha $n - 1$ archi

- Un grafo bipartito con $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ vertici da

una parte e $\lceil \frac{n}{2} \rceil$ vertici dell'altra e tutti gli archi possibili ha $\lfloor \frac{n^2}{4} \rfloor$, che già sono

un buon numero

(la stima sciocca è $\binom{n}{2} = \frac{n^2 - n}{2}$)



Idea: diamo dei pesi ai vertici

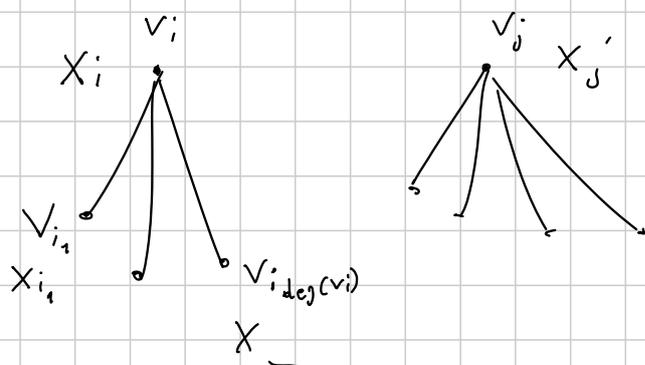
$V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$. v_i ha peso $x_i \geq 0$

Imponiamo $\sum_{i=1}^n x_i = n$ cioè il peso medio è 1.

Cerchiamo di massimizzare $S = \sum_{\substack{0 \leq i < j \leq n \\ \{v_i, v_j\} \in E}} x_i \cdot x_j$

OSS Se tutti gli $x_i = 1$ allora $S = |E|$

OSS. Se ho due vertici non collegati v_i, v_j , mi conviene spostare tutto il peso di uno sull'altro



OSS Il massimo si ha in una configurazione in cui tutti i vertici con peso non nullo sono collegati da un arco (formano una "cicca")

OSS L'algoritmo termina, perché a ogni passo aumenta il numero di x_i nulli.

alla fine il peso rimane su al più due vertici v_i, v_j . Allora $S = x_i \cdot x_j \leq \left(\frac{x_i + x_j}{2}\right)^2 = \frac{n^2}{4}$

$$|E| \leq \frac{n^2}{4} \quad \text{e visto che } |E| \text{ è intero } \dots$$

In generale se un grafo su n vertici non contiene cicche di r vertici, allora ci sono al più

$$\left(1 - \frac{1}{r-1}\right) \frac{n^2}{2} \quad \text{archi}$$

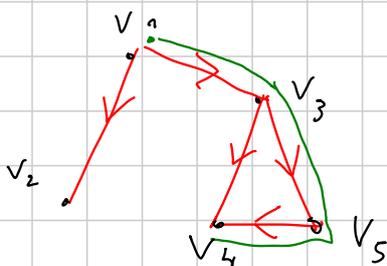
(Dovrebbero funzionare gli stessi argomenti)

(Caro-Wei)

PROBLEMA In un grafo con n vertici e con $|E|$ archi, cerca un'antiacicca (insieme di vertici a due a due scollepati). Quanto grande la riesca a trovare? Almeno

$$\frac{n}{2|E|/n} + 1$$

GRAFO ORIENTATO Grafo in cui gli archi hanno una direzione privilegiata



Adi olito tra due vertici si suppone che ci sia al massimo un arco (e nel caso non l'altro)

CAMMINO Come prima, ma devo muovermi rispettando le orientazioni

CICLO Cammino chiuso semplice

GRAFO ORIENTATO ACICLICO Non esistono cicli orientati (ma magari ne esistono di non orientati)

ORDINE PARZIALE Grafo orientato aciclico in cui ogni vertice ha un unico figlio



si completa

Altroimenti un ordine parziale è un insieme V con una relazione \prec tra alcune coppie di

elementi, per cui

$$- v \not\prec v$$

$$- v \prec w \wedge z \text{ allora } v \prec z$$

$$- v \prec w \text{ allora } w \not\prec v$$

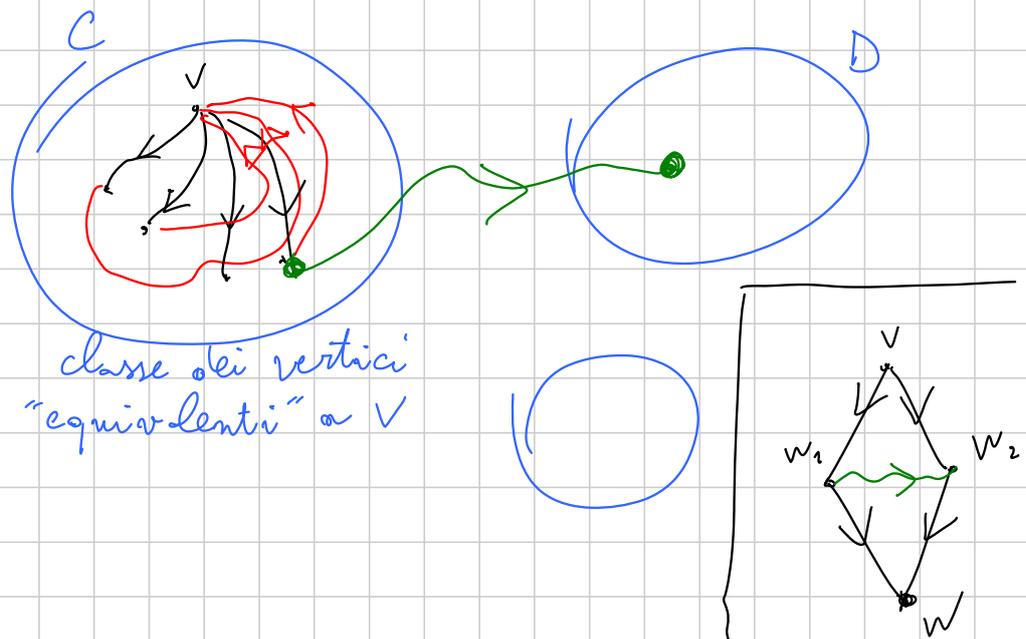
Esempio S insieme, $(\mathcal{P}(S), \subseteq)$ è un ordine parziale

Esempio $\{1, 2, 3, \dots\}$ con l'ordine della divisibilità

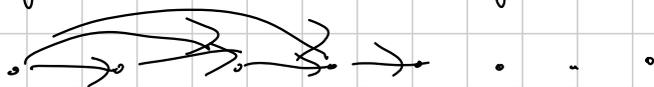
$$m \prec n \text{ se } m|n \text{ e } m \neq n$$

Dato un grafo orientato, diciamo che $v \prec w$ se c'è un percorso orientato da w a v .

È un ordine parziale? Sì, ma tra le classi di vertici equivalenti



CATENA: sottoinsieme di un ordine parziale in cui tutti gli elementi sono confrontabili.



ANTICATENA: sottoinsieme $\diagup \diagup \diagup \diagup$ non confrontabili



Esempio $\mathbb{R}^2 = \{ (x, y) \text{ con } x, y \in \mathbb{R} \}$ } $\left. \begin{array}{l} \text{è un} \\ \text{ordine} \\ \text{parziale} \end{array} \right\}$
 $(x, y) \prec (a, b) \text{ se } x \leq a \text{ e } y \leq b$

$(1, 1) \prec (2, 2) \prec (3, 3) \prec \dots$ è una catena

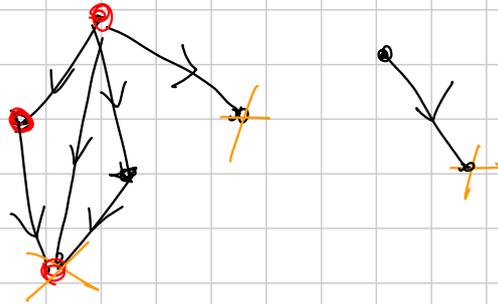
$(1, -1), (2, -2), (3, -3), \dots$ è una anticatena

TEO (Dilworth) 1) Prendiamo un insieme S (finito) parzialmente ordinato. Supponiamo che la massima lunghezza di una catena sia K . Allora si può partizionare S in K anticatene.

2) Come il punto 1, in cui si scambiano le parole "catena" e "anticatena"

oss Se nel punto 1 prova a dividere S in meno di K sottoinsiemi, uno di questi contiene due elementi della catena lunga, e questi sono confrontabili \Rightarrow questo sottoinsieme non è un'anticatena.

DIM di 1



X sono i minimali

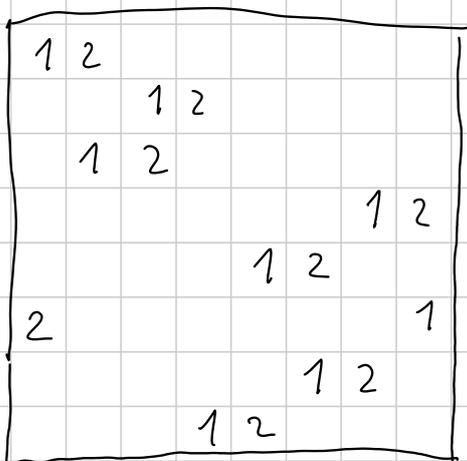
Definizione In un ordine parziale S un elemento m si dice MINIMALE se è minore o incomparabile con ogni altro

OSS I minimali sono un'anticatena

OSS Ci sarebbe l'analogo concetto di MASSIMALE...

OSS Ogni catena di lunghezza massima K termina con un minimale.

(esteso)
Induzione su K , oppure su $|S|$



Scacchiera $n \times n$

Un 1 su ogni riga e su ogni colonna ^{già dato}.

Assi aggiungere un 2 su ogni riga e su ogni colonna (a destra degli 1).

1	2		
	1	2	
		1 2	
2		1	
2			1

Si riesce ad aggiungere un 3?

E se si, poi come andare per il 4?

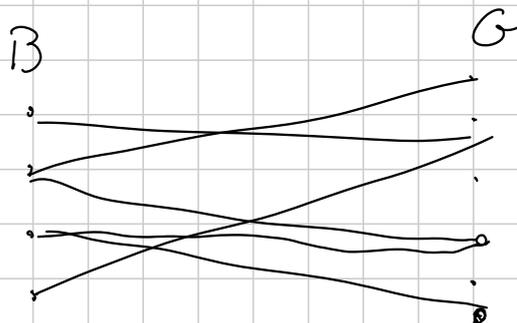
LEMMA DEI MATRIMONI (Teo. di Hall)

C'è un insieme di ragazzi B e un insieme di ragazze G . Ord ogni ragazzo piaccia alcune ragazze. Lo scopo è dare ad ogni ragazzo una moglie diversa, tra quelle che gli piacciono. In quali casi è possibile?

OSS È necessario che $|G| \geq |B|$

Definì: se $A \subseteq B$, posso definire

$$\Gamma(A) = \left\{ g \in G \text{ per cui esiste almeno un } b \in A \text{ t.c. } g \text{ piace a } b \right\}$$



Se $|A| \leq |\Gamma(A)|$.

Il teorema asserisce che se $\forall A \subseteq B$ vale $|\Gamma(A)| \geq |A|$, allora c'è un modo di creare

è matrimonio.

DM Induzione su $|B|$. Caso base $|B|=0,1$ OK.

PASSO INDUTTIVO

Ci sono due possibilità:

$$\textcircled{1} \forall A \subseteq B \text{ con } A \neq \emptyset, A \neq B, \text{ vale } |\Gamma(A)| > |A|$$

$$\textcircled{2} \exists A \subseteq B \text{ con } A \neq \emptyset, A \neq B \text{ per cui } |\Gamma(A)| = |A|$$

Nel caso $\textcircled{1}$ crea un matrimonio a caso e ^{tra b e g} riduco il numero di ragazzi.

$$\text{Se } A \subseteq B \setminus \{b\}, |\Gamma(A) \setminus \{g\}| \geq |\Gamma(A)| - 1 \geq |A|$$

$A \neq \emptyset$ perché siamo nel caso $\textcircled{1}$

Nel caso $\textcircled{2}$ divido il problema in due: cerco di far sposare A con $\Gamma(A)$, e separatamente

$B \setminus A$ con $G \setminus \Gamma(A)$. Verifichiamo che valgono le ipotesi:

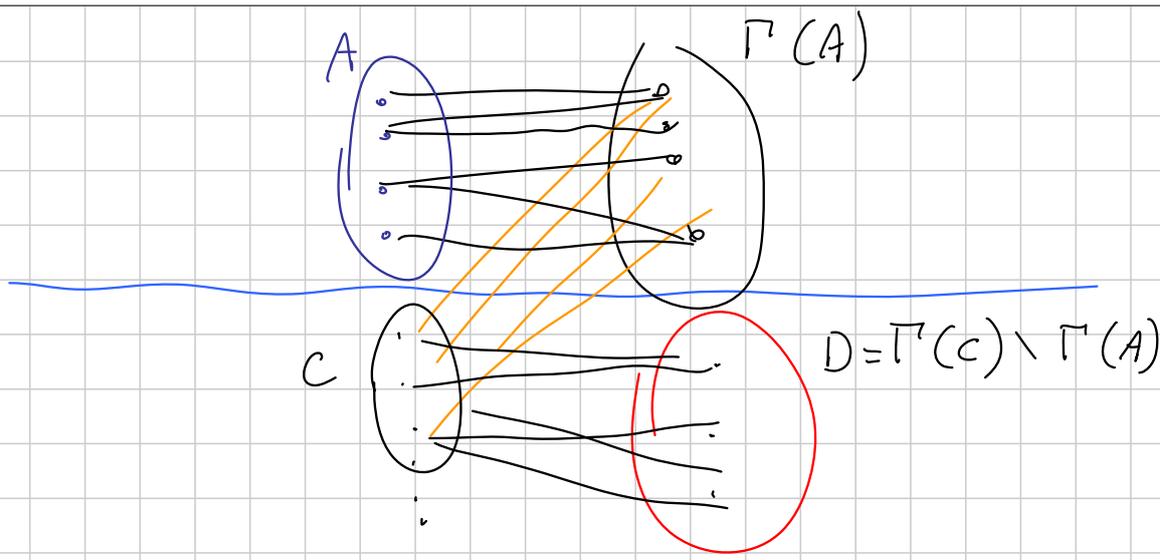
$$\forall C \subseteq A \quad \Gamma(C) \subseteq \Gamma(A) \quad \text{e} \quad |C| \leq |\Gamma(C)|$$

$$\forall C \subseteq B \setminus A \text{ devo verificare che } |C| \leq |\Gamma(C) \cap (G \setminus \Gamma(A))|$$

Considero $A \cup C$ che ha $|A| + |C|$ elementi

$$\Gamma(A \cup C) = \Gamma(A) \cup (\Gamma(C) \cap (G \setminus \Gamma(A)))$$

$$\text{che ha } \underbrace{|\Gamma(A)|}_{|A|} + \underbrace{|\Gamma(C) \cap (G \setminus \Gamma(A))|}_{|C|} \geq |A \cup C| = |A| + |C|$$



LEMMA AUSILIARIO PER I MATRIMONI. Supponiamo che $\forall b$ e g collegati, $\deg(b) \geq \deg(g)$. Allora è possibile organizzare i matrimoni, in quanto sono soddisfatte le ipotesi del lemma di Hall.

COROLLARIO Se $\deg(b) \geq \deg(g)$ sempre, allora esistono i matrimoni.

1	2	3	
	1	3	2
		1	2 3
3	2		1
2	3		1

Si può fare sparire su ogni riga una colonna diversa, tra quelle nella cui intersezione non c'è scritto nulla? I gradi sono tutti uguali, quindi sì per il corollario.

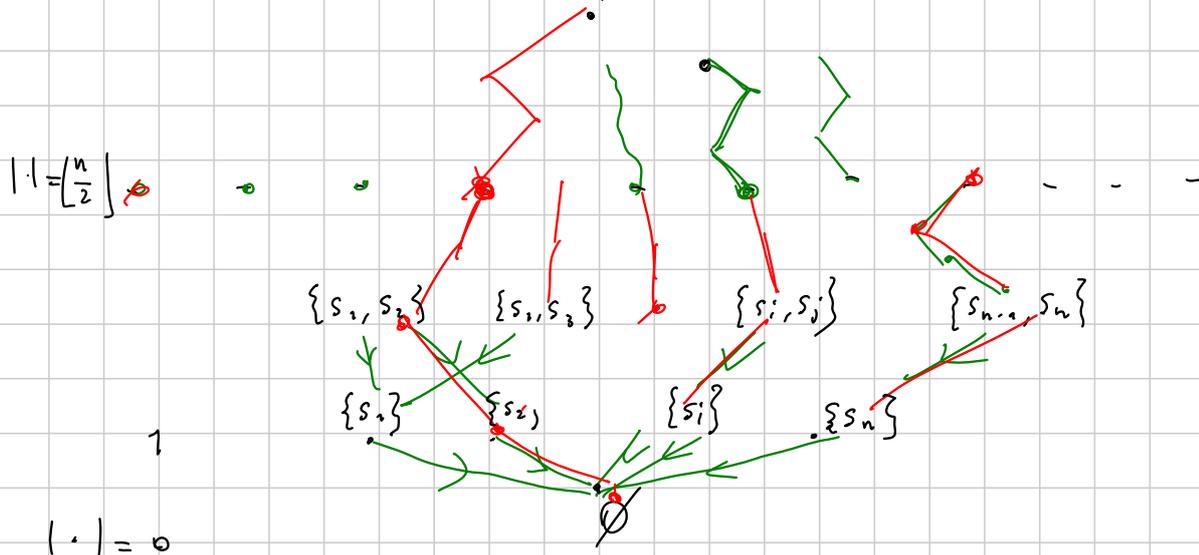
Problema di Sperner S insieme di n elementi. $(\mathcal{P}(S), \subset)$ è un ordine parziale. Cerchiamo un'antichaina di dimensione massima. Quanto sarà grande?

Idea Ordinando tutti gli insiemi di una certa cardinalità x : così sono sicuri che nessuno ne includerà un altro.

Come x sceglie $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ perché tra gli $\binom{n}{x}$ il più grande è $\binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$.

Effettivamente non si fa di meglio

Disegniamo $\mathcal{P}(S)$ $S = \{s_1, \dots, s_n\}$



$k < \frac{n}{2}$. Vogliamo creare matrimoni tra

$B = \{\text{stt. insiemi di } k \text{ elementi}\}$ e $G = \{\text{stt. di } k+1\}$

Usiamo il carduccio: ogni b conosce $n-k$

elementi di G . Viceversa, ogni g conosce $k+1$
elementi. $k+1 \leq n-k$ segue da $k < \frac{n}{2}$
e k intero.

G3 MEDIUM

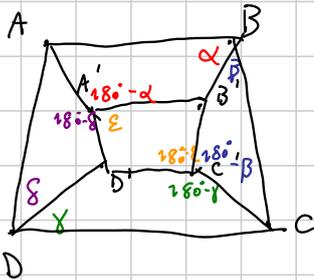
Anér

Titolo nota

06/09/2015

PROBLEMA $A, B, C, D, A', B', C', D'$ punti del piano
 Γ quadrilateri $A'B'C'D', ABB'A', BCC'B', CDD'C'$
 e $DAA'D'$ sono ciclici. Ollon $ABCD$ è ciclico

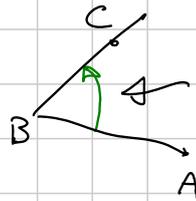
DIM $\alpha + \beta + \gamma + \delta = 180^\circ$



$$180^\circ - \alpha + 180^\circ - \beta + 180^\circ - \gamma + 180^\circ - \delta = 540^\circ$$

$$\alpha + \beta + \gamma + \delta = 180^\circ$$

Angoli orientati :



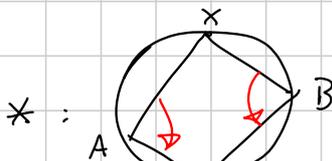
$\sphericalangle ABC$ è l'angolo di cui rotazione da retta AB in senso antiorario perche' orientati parallelamente a BC

Consideriamo gli angoli orientati modulo 180°

Proprietà : $\sphericalangle ABC = -\sphericalangle CBA$

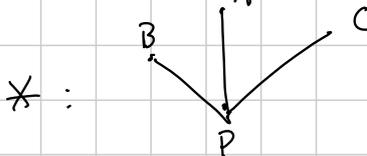


A, P, B allineati $\Leftrightarrow \sphericalangle CPA = \sphericalangle CPB$



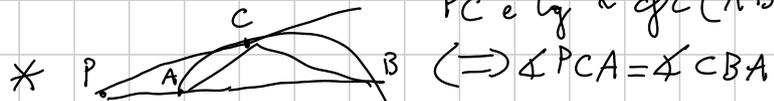
A, B, X, Y concidici $\Leftrightarrow \sphericalangle XAY = \sphericalangle XBY$

$$\sphericalangle ABC + \sphericalangle BCA + \sphericalangle CAB = 0 \text{ sempre}$$



$$\sphericalangle APC = \sphericalangle APB + \sphericalangle BPC$$

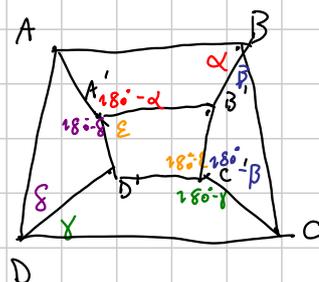
PC è tra \sim $d_{PC}(ABC)$



Tesi: $\angle ABC = \angle ADC$

$$\angle ABB' + \angle B'BC = \angle ADD' + \angle D'DC$$

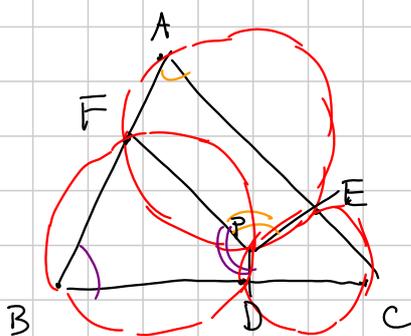
$$\angle AA'B' + \angle B'C'e'c = \angle AA'D' + \angle D'c'e'$$



$$\angle AA'B' + \angle D'A'A + \angle B'C'e'c + \angle CC'D' = 0$$

$\angle D'A'B' + \angle B'C'D' = 0$ è equivalente alla tesi, ed è vero

Teorema di Miquel



ABC triangolo, $D \in BC$

$E \in CA, F \in AB$.

Γ_A circonscritta a AFE

Γ_B // DBF

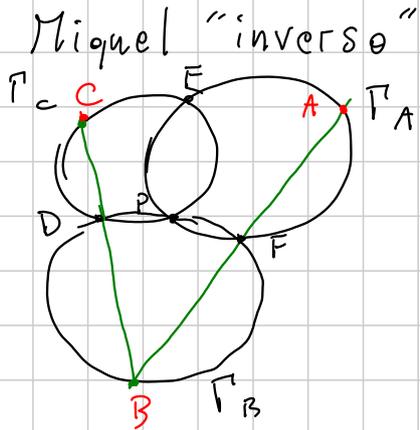
Γ_C // CDE

Tesi: $\Gamma_A, \Gamma_B, \Gamma_C$ concorrono

DM Chiamo P la 2^a intersezione tra Γ_A e Γ_B oltre a F. (Se Γ_A e Γ_B sono tangenti, allora $P=F$ e quando scriviamo FP intendiamo la tangente comune)

Tesi: $\angle DPE = \angle DCE$

$$\begin{aligned} \text{Sappiamo che } \angle DPE &= \angle DPF + \angle FPE = \\ &= \angle DBF + \angle FAE = \angle CBA + \angle BAC = \\ &= \angle BCA = \angle DCE \end{aligned}$$



$\Gamma_A, \Gamma_B, \Gamma_C$ si incontrano in P
e a coppie in D, E, F .

A, F, B allineati, B, D, C allineati.

Oltre C, E, A allineati

DIM Tesi: $\angle CEP + \angle PEA = 0$

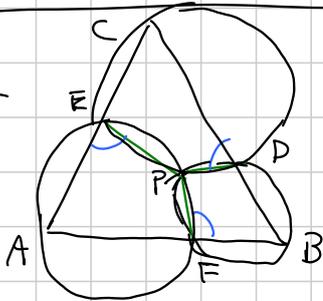
||

$\angle CDP + \angle PFA$

||

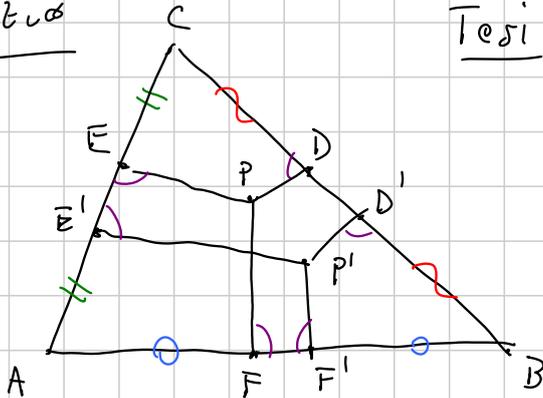
$\angle BDP + \angle PFB$ che so fare 0

OSS



I tre angoli attorno sono uguali

Esercizio

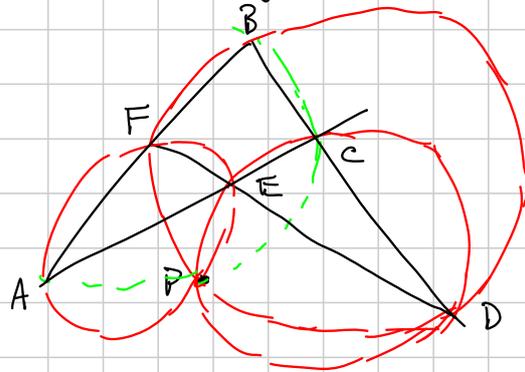


Tesi Gli angoli visivi sono tutti uguali

1° TEOREMA DI MIQUEL Date 4 rette l, m, n, p , queste determinano 4 triangoli (presi a 3 a 3), i quali hanno 4 circ. circoscritte.
Tesi: queste 4 circonferenze concorrono

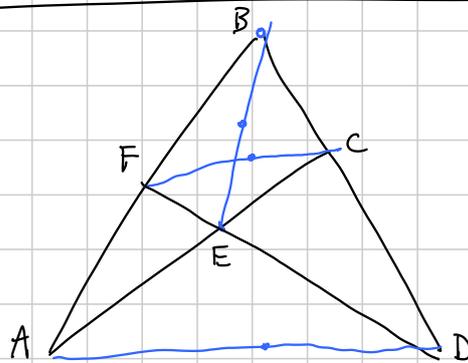
OSS Basta dimostrare che 3 di queste concorrono
(esercizio: giustificare per bene)

DM



Applica Miquel 1
ad ABC con i
punti D, E, F.

ESERCIZIO



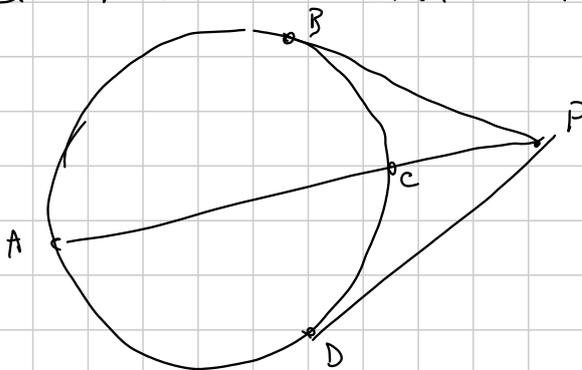
4 rette
4 triangoli
4 ortocentri allineati
su una retta S

3 pti medi di BE, CF,
AD sono allineati
su una retta S

$r \perp S$

(Consiglio: tracciare le circ. di diametri AD, BE, CF
e cercare il "centro radicale")

QUADRILATERI ARMONICI



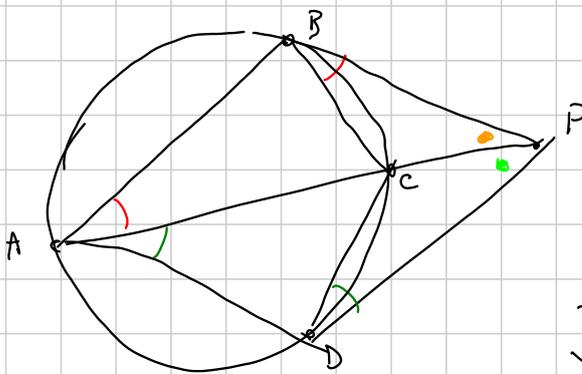
$$AB \cdot CD = AD \cdot BC$$

Def Un quadril. ABCD si dice armonico se è ciclico

e $AB \cdot CD = AD \cdot BC$

Teo Sia ABCD ciclico. Allora ABCD è armonico se e solo se le tangenti alla cfr. circ. per B e per D concorrono con AC, se e solo se qualcosa di simile accade per le tg in A, in C e la retta BD.

DIM Supponiamo AC, tg_B, tg_D concorrenti in P



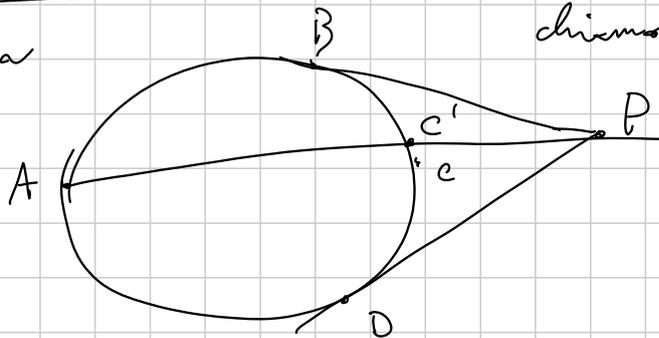
$PBC \sim PAB$
 $PCD \sim PDA$ } per angoli



$\frac{AB}{BC} = \frac{AP}{BP}$; $\frac{AD}{DC} = \frac{AP}{DP}$

segue la tesi perché $PB = PD$

Vicversa



chiamo $P = tg_B \cap tg_C$

$PA \cap cfr = C'$

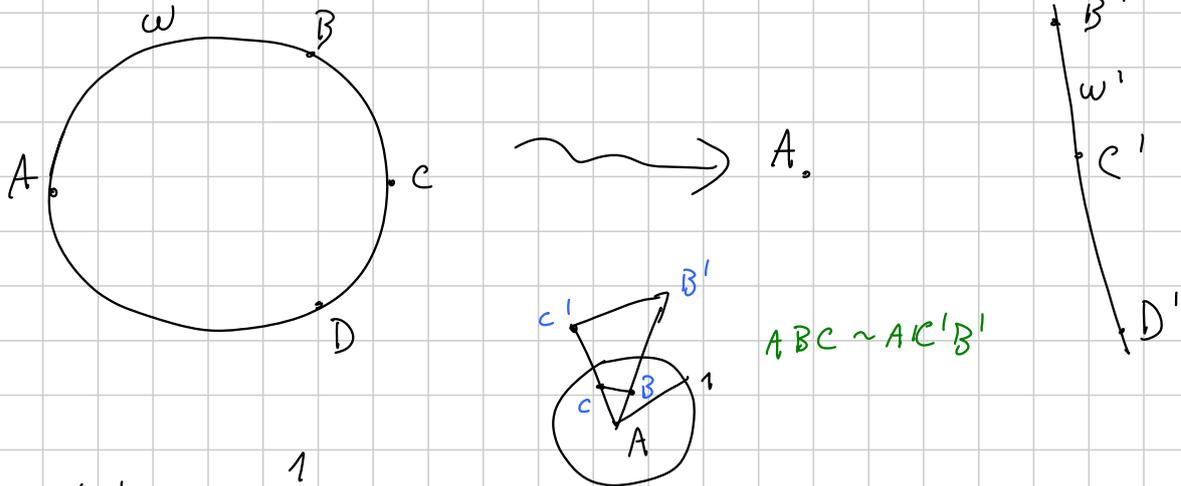
Voglio dimostrare che $C \equiv C'$. C, C' sono sull'arco \widehat{BD} che non contiene A. $\widehat{BCD} = \widehat{BC'D}$

Per ipotesi e usando l'altra freccia $\frac{BC}{CD} = \frac{BA}{AD} = \frac{BC'}{C'D}$

Allora $BCD \sim BC'D$ e ora noto che $BD = BD \Rightarrow BCD \cong BC'D$

e ora è chiaro che $C \equiv C'$.

Altra caratterizzazione: prendo ABCD armonico e applico un'inversione centrata in A (di raggio 1)



$$B'C' = BC \cdot \frac{1}{AB \cdot AC}$$

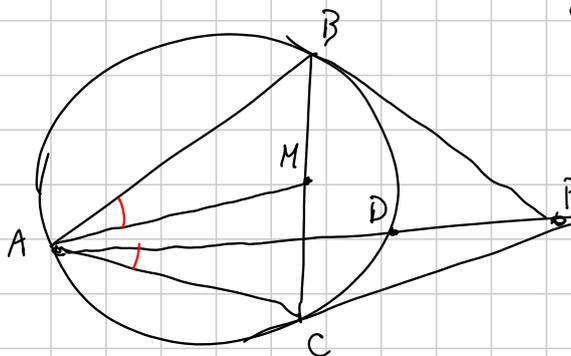
!! sono uguali !!!

$$C'D' = CD \cdot \frac{1}{AC \cdot AD}$$

Morale Se ABCD è armonico e invertito in A, C' sarà il pts medio di B'D'. E viceversa (ricontrollare)

LEMA DELLA SIMMEDIANA

Simmediana = retta simm. della mediana rispetto alla bisettrice



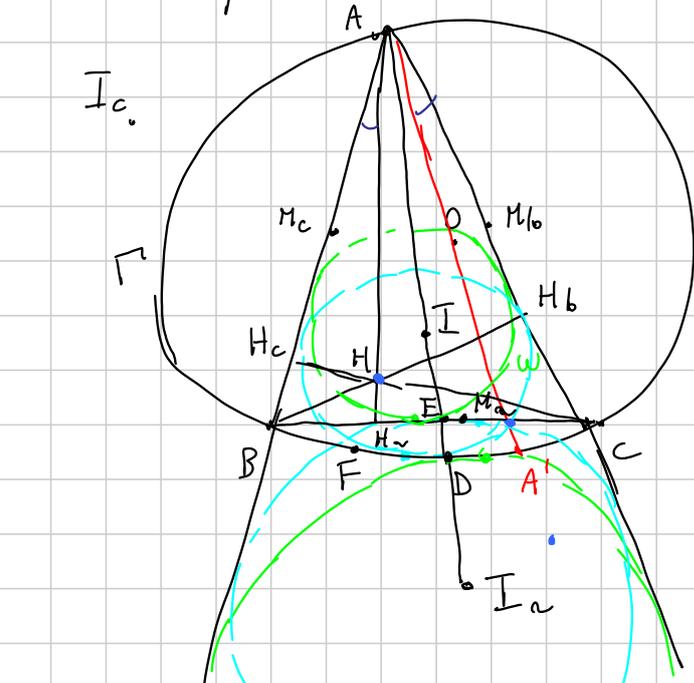
Tesi: AD, tg_B, tg_C concorrono

o equivalentemente

ABDC è armonico

Vediamo la costruzione "inversione + simmetria"

Dato ABC inscritto in Γ , applichiamo la seguente trasformazione: prima invertiamo con centro in A e raggio $= \sqrt{AB \cdot AC}$; poi simmetrizziamo rispetto alla bisettrice di \widehat{BAC} .



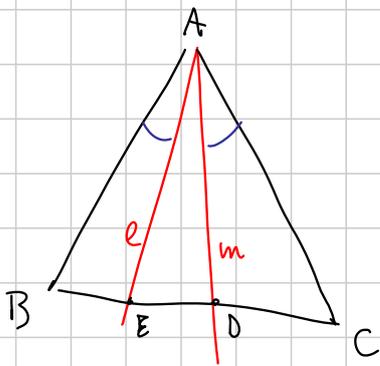
$ACFB$ è armonico.

- $B \leftrightarrow C$
- $BC \leftrightarrow \Gamma$
- $M_a \leftrightarrow F$
- $I \xleftrightarrow{\text{esercizio}} I_a$
- $I_b \leftrightarrow I_c$
- $M_b \leftrightarrow \begin{matrix} \text{simm. di A} \\ \text{risp. a B} \end{matrix}$

$A' \leftrightarrow H_a \quad D \leftrightarrow E \quad O \xleftrightarrow{\text{simm. A}} \text{risp. a BC}$

$H \leftrightarrow$ inverso risp. a Γ di $A \cap BC$

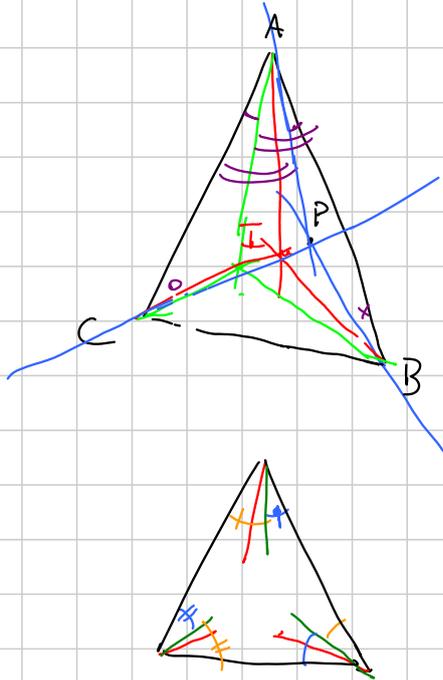
$w \leftrightarrow$ dr. tg. esternamente a Γ , e tg. a AB, AC



Se $\angle BAE = \angle DAC$ allora l'inv. + simm. scambia le due ceviane AE, AD .

Queste ceviane si dicono isogonali

CONIUGATO ISOGONALE



Simmetrizzate le rette AP, BP, CP rispettivamente rispetto a AE, BI, CI .

Le tre nuove rette concorrono in P' , detto coniug. isog. di P rispetto al tra. ABC

ortocentro circocentro

Esercizi: - H e O sono coniugati isogonali

- P, Q con. isogonali, proiettati sui 3 lati di ABC , ottengo

6 proiezioni. Questi 6 pti

sono su una cfr. centrata sul pts medio di PQ

TEORIA DEI NUMERI 2 MEDIUM (DARKCRYSTAL)

Titolo nota

05/09/2015

SOMME DI QUADRATI (& ancora residui)

$$a \text{ e' RQ mod } p \Leftrightarrow a^{\frac{p-1}{2}} \equiv \pm 1 \pmod{p}$$

$$\text{Cor: } -1 \text{ e' RQ mod } p \Leftrightarrow \begin{matrix} p \equiv 1 \pmod{4} \\ p = 2 \end{matrix}$$

$$\text{Lemma: } a, b \text{ interi, } p \mid a^2 + b^2 \text{ e } p \equiv 3 \pmod{4}$$

Allora $p \mid a$ e $p \mid b$

Dim Se $p \mid a$ FINE, quindi supponiamo $p \nmid a$.

$$\text{L'ipotesi e' } a^2 \equiv -b^2 \pmod{p}$$

$$\Leftrightarrow -1 \equiv (b \cdot a^{-1})^2 \pmod{p}$$

Ma questo e' impossibile (perché $p \equiv 3 \pmod{4}$) \square

Oss Supponiamo $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$. (*)

$$\text{ord}_p(x) = 4 \mid p-1$$

perché $x^4 \equiv 1 \pmod{p}$, quindi $\text{ord} \mid 4$, ma

$$\text{ord} \neq 2 \text{ (e } \neq 1) \text{ per (*)}$$

Primi $\equiv 1 \pmod{4}$

$$5 = 2^2 + 1^2 \quad \text{ma} \quad 5 \nmid 2, \quad 5 \nmid 1$$

Fatto Se $p \equiv 1 \pmod{4}$, $\exists a$ e b t.c. $p = a^2 + b^2$

Dim Per induzione: siano p_1, p_2, \dots i primi $\equiv 1 \pmod{4}$.
 $p_1 = 5 = 1^2 + 2^2$

Sia p il prossimo primo $\equiv 1 \pmod{4}$

Esiste $c \in \mathbb{N}$ t.c. $p \mid c^2 + 1$, perché $-1 \in \mathbb{RQ}$.
 $(0 \leq c \leq \frac{p-1}{2})$

$$0 < c^2 + 1 \leq \left(\frac{p-1}{2}\right)^2 + 1 < p^2, \quad \text{quindi}$$

$$c^2 + 1 = Kp \quad \text{con } K < p$$

Idea Passare da $m^2 + n^2 = Kp$ a $(m')^2 + (n')^2 = K'p$
 con $K' < K$ (se $K \geq 2$)

Come si scrive: prendo K minimo per cui esistono
 $m, n \in \mathbb{N}_{>0}$ t.c. $m^2 + n^2 = Kp$

$$\left[\begin{array}{l} \text{Identità} \\ \text{N}(x+iy) \quad \text{N}(z+iw) \quad \text{N}((x+iy)(z+iw)) \end{array} \right. \quad (x^2+y^2)(z^2+w^2) = (xz-yw)^2 + (xw+yz)^2$$

Sia q un divisore primo di K ($q \leq K < p$)

• se $q \equiv 3 \pmod{4}$, $q \mid m, n$ quindi

$$\left(\frac{m}{q}\right)^2 + \left(\frac{n}{q}\right)^2 = \left(\frac{K}{q^2}\right) \cdot p,$$

assurdo perché k era minimo possibile

- se $q \equiv 1 \pmod{4}$ o $q = 2$. Per hp. induttiva

$$q = a^2 + b^2$$

Partiamo da $\frac{m^2 + n^2}{a^2 + b^2} = \left(\frac{k}{a^2 + b^2}\right) p$

$$m^2 + n^2 = N(m + ni) \quad a^2 + b^2 = N(a + bi)$$

$$\frac{m + ni}{a + bi} = \frac{(m + ni)(a - bi)}{a^2 + b^2} = \frac{(am + bn) + i(an - bm)}{a^2 + b^2}$$

$$\frac{m^2 + n^2}{a^2 + b^2} = \frac{\overset{\text{Norme}}{\downarrow} (am + bn)^2 + (an - bm)^2}{q^2} =$$

$$= \left(\frac{am + bn}{q}\right)^2 + \left(\frac{an - bm}{q}\right)^2$$

Basta mostrare che $\underbrace{\left(\frac{am + bn}{q}\right)^2}$ e $\underbrace{\left(\frac{an - bm}{q}\right)^2}$ sono interi.

- $q = a^2 + b^2$ divide $m^2 + n^2$, e possiamo supporre $q \nmid m$, $q \nmid n$ (e $q \neq 2$)

$$m^2 \equiv -n^2 \pmod{q}, \text{ cioè } m \equiv (\pm)\alpha n \pmod{q}, \text{ dove}$$

$\pm\alpha$ sono le radici quadrate di $-1 \pmod{q}$

- $q \mid a^2 + b^2 \Rightarrow b \equiv \pm\alpha a \pmod{q} \quad (1)$

Tesi: $\frac{am+bn}{q}$ intero e $\frac{an-bm}{q} \in \mathbb{Z}$

$$am+bn \equiv a \cdot \alpha n + bn \equiv n(b + \alpha a) \pmod{q} \quad (2)$$

Cambiando b in $-b$, possiamo supporre (1)
che $b \equiv -\alpha a \pmod{q}$, quindi (2) $\equiv 0 \pmod{q}$

$$an - bm \equiv an + \alpha am \equiv a(n + \alpha m)$$

$$\equiv a \alpha (m + \alpha^{-1} n)$$

$$\equiv a \alpha (m - \alpha n) \equiv 0 \pmod{q}$$

$$\alpha^2 \equiv -1 \pmod{q} \Rightarrow \alpha \equiv -\alpha^{-1} \pmod{q} \quad \square$$

Simbolo di Legendre

$$\left(\frac{a}{p}\right) = \begin{cases} 1 & \text{se } a \text{ e' Res. Quad mod } p \\ -1 & \text{se } a \text{ NON e' R.Q. mod } p \\ 0 & \text{se } p|a \end{cases}$$

Se $a, b \not\equiv 0 \pmod{p}$, abbiamo

$$\begin{aligned} \left(\frac{ab}{p}\right) &\equiv (ab)^{\frac{p-1}{2}} \equiv a^{\frac{p-1}{2}} \cdot b^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p} \\ &\equiv \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{b}{p}\right) \pmod{p} \end{aligned}$$

Eulero

$$\Rightarrow \left(\frac{ab}{p}\right) = \left(\frac{a}{p}\right) \left(\frac{b}{p}\right)$$

Esempio Modulo $p \neq 2, 3$, almeno uno tra 2, 3 e 6 e' un quadrato: se $\left(\frac{2}{p}\right) = -1$ e $\left(\frac{3}{p}\right) = -1$, allora

$$\left(\frac{6}{p}\right) = \left(\frac{2}{p}\right) \left(\frac{3}{p}\right) = +1 \quad (\text{cioe' } 6 \equiv \square \pmod{p})$$

Esempio $X^4 + 1$ e' irriducibile / \mathbb{Q} ma riducibile mod p per ogni p .

• $X^4 + 1$ e' irrid / \mathbb{Q} (e' ciclotomico)

$$\bullet X^4 + 1 = \left(x - \frac{1+i}{\sqrt{2}}\right) \left(x - \frac{1-i}{\sqrt{2}}\right) \left(x - \frac{-1+i}{\sqrt{2}}\right) \left(x - \frac{-1-i}{\sqrt{2}}\right)$$

$$X^4 + 1 = (X^2 + i)(X^2 - i)$$

$$= (X^2 + 1 + \sqrt{2} X)(X^2 + 1 - \sqrt{2} X)$$

$$= (X^2 - 1 + \sqrt{2} i X)(X^2 - 1 - \sqrt{2} i X)$$

Oss: uno tra $-1, 2$ e -2 è un QR mod p

$$p=5 \quad 2^2 \equiv -1 \pmod{5} \quad " \quad i \equiv 2 \pmod{5} "$$

$$X^4 + 1 = (X^2 + 2)(X^2 - 2) \pmod{5}$$

Se p è t.c. $\left(\frac{-1}{p}\right) = 1$, sia $a \in \mathbb{N}$ t.c. $a^2 \equiv -1 \pmod{p}$.

$$\text{Allora} \quad X^4 + 1 \equiv (X^2 + a)(X^2 - a) \pmod{p}$$

RECIPROCA QUADRATICA

p, q primi dispari. Allora

$$\left(\frac{p}{q}\right) = \left(\frac{q}{p}\right) \cdot (-1)^{\left(\frac{p-1}{2}\right)\left(\frac{q-1}{2}\right)}$$

In soluzioni: • se $p \equiv 1 \pmod{4}$ o $q \equiv 1 \pmod{4}$ abbiamo

p quadrato mod $q \Leftrightarrow q$ quadrato mod p

• se invece $p \equiv q \equiv 3 \pmod{4}$, $\left(\frac{p}{q}\right) = -\left(\frac{q}{p}\right)$

$$\left(\frac{17}{347}\right) = \left(\frac{347}{17}\right) = \left(\frac{7}{17}\right) = \left(\frac{17}{7}\right) = \left(\frac{3}{7}\right) = -\left(\frac{7}{3}\right) = -1$$

$$\left(\frac{10}{7}\right) = \left(\frac{2}{7}\right)\left(\frac{5}{7}\right)$$

Lemma $\left(\frac{2}{p}\right) = (-1)^{\frac{p^2-1}{8}} = \begin{cases} 1, & \text{se } p \equiv \pm 1 \pmod{8} \\ -1, & \text{se } p \equiv \pm 3 \pmod{8} \end{cases}$

Dim
$$\left. \begin{array}{l} 1 \equiv (-1)(-1)(p) \\ 2 \equiv (-2)(-1)^2(p) \\ 3 \equiv (-3)(-1)^3(p) \\ \vdots \\ \vdots \\ \vartheta := \frac{p-1}{2} \equiv (-1)^\vartheta \vartheta (-1)^\vartheta (p) \end{array} \right\} \vartheta! \equiv (-1)(2)(-3) \dots (\pm 5) (-1)^{\vartheta(\vartheta+1)/2}$$

$$\begin{aligned}
 \cancel{n!} &\equiv (2)(4)(6) \dots (p-1) \cdot (-1)^{n(n+1)/2} \pmod{p} \\
 &\equiv 2^{\frac{p-1}{2}} \cdot (1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n) \cdot (-1)^{(p^2-1)/8} \pmod{p} \\
 &\equiv 2^{\frac{p-1}{2}} \cdot \cancel{n!} \cdot (-1)^{(p^2-1)/8} \pmod{p} \\
 \left(\frac{2}{p}\right) &\equiv (2)^{\frac{p-1}{2}} \equiv (-1)^{(p^2-1)/8} \pmod{p} \quad \square
 \end{aligned}$$

Esercizio $2b^2 + 3 \mid a^2 - 2$

Soluzione • Idea 1: $2b^2 + 3 \equiv \begin{cases} 5 & \pmod{8} \\ 3 & \pmod{8} \end{cases}$

$$\Rightarrow \exists p \mid 2b^2 + 3, \quad p \equiv \pm 3 \pmod{8}$$

Assurdo, perché $a^2 \equiv 2 \pmod{p} \Rightarrow \left(\frac{2}{p}\right) = +1$

$$\Rightarrow p \equiv \pm 1 \pmod{8}$$

• Idea 2: $\forall p \mid 2b^2 + 3, \quad \left(\frac{2}{p}\right) = 1$

$$p \mid 2b^2 + 3 \Leftrightarrow 2b^2 \equiv -3 \pmod{p}$$

$$\Leftrightarrow (2b)^2 \equiv -6 \pmod{p}$$

$$\Leftrightarrow \left(\frac{-6}{p}\right) = 1$$

$$\left(\frac{-6}{p}\right) = \left(\frac{2}{p}\right) \left(\frac{-3}{p}\right) \Rightarrow \left(\frac{-3}{p}\right) = 1$$

$$\left(\frac{-3}{p}\right) = \left(\frac{p}{3}\right) \quad (\text{"perché } -3 \text{ è un primo} \\ \equiv 1 \pmod{4}\text{"})$$

$$1 = \left(\frac{-3}{p}\right) = \left(\frac{-1}{p}\right) \left(\frac{3}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2}} \cdot \left(\frac{p}{3}\right) \cdot (-1)^{\frac{p-1}{2}}$$

$$= \left(\frac{p}{3}\right) \implies p \equiv 1 \pmod{3}$$

In generale: se $q \equiv 3 \pmod{4}$, $\left(\frac{-q}{p}\right) = \left(\frac{p}{q}\right)$

Assurdo: ogni primo che divide $2b^2 + 3$ $e \equiv 1 \pmod{3}$,
 ma $2b^2 + 3 \equiv 2 \pmod{3}$

Esempio Calcoliamo $\sum_{n \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}} \left(\frac{1-3n^2}{p}\right) \pmod{p}$

$$\sum_{n \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}} (1-3n^2)^{\frac{p-1}{2}} \equiv \sum_{n \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}} \left(1 + \underbrace{\left(\frac{p-1}{2}\right)}_{\text{ROBE}} (-3n^2) + \dots + (-3n^2)^{\frac{p-1}{2}} \right)$$

$$\stackrel{\text{LEMMONE}}{\equiv} \sum_{n \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}} (-3)^{\frac{p-1}{2}} n^{p-1} \equiv -\left(\frac{-3}{p}\right) \pmod{p}$$

EX (ADVANCED) $p > 100$, $r \in \mathbb{N}$. Allora $\exists a, b \in \mathbb{N}$
 t.c. $r \equiv a^2 + b^5 \pmod{p}$

Idea: tesi $(\Leftrightarrow) \exists b$ t.c. $\left(\frac{r-b^5}{p}\right) = +1$

$$\text{Calcolare } \sum_{b=0}^{p-1} \left(\frac{r-b^5}{p}\right)$$

e mostrare che $e \not\equiv 0 \pmod{p}$

IMO SL (2006)

$$\frac{x^7 - 1}{x - 1} = y^5 - 1 \quad x \geq 2 \quad y \in \mathbb{N}$$

Soluzione Sia p un divisore di $\frac{x^7 - 1}{x - 1}$.

Claim: se $p \mid x - 1$, allora $p = 7$

Dim: sta nel guadagno di un primo. Comunque,

$$v_p(x^7 - 1) \stackrel{\text{LTE}}{=} v_p(x - 1) + v_p(7)$$

$$v_p\left(\frac{x^7 - 1}{x - 1}\right) = v_p(7) \quad e^c \neq 0 \text{ solo se } p = 7$$

Per $p = 2$: se $x \equiv 1 \pmod{4}$, $v_2(x^7 - 1) = v_2(x - 1) + v_2(7)$

$$v_2\left(\frac{x^7 - 1}{x - 1}\right) \stackrel{\Downarrow}{=} 0$$

Altrimenti $x \equiv 3 \pmod{4}$, $x^7 \equiv 3 \pmod{4}$, quindi

$$v_2(x^7 - 1) = 1 \quad v_2(x - 1) = 1$$

$$v_2\left(\frac{x^7 - 1}{x - 1}\right) = 0$$

$$x^7 - 1 = (x - 1)(x^6 + x^5 + \dots + 1)$$

Claim Se $p \mid x^7 - 1$ ma non $x - 1$, allora

$$\text{ord}_p(x) = 7 \mid p - 1$$

Dim: $x^7 \equiv 1 \pmod{p}$, quindi $\text{ord}_p(x) \mid 7$, quindi

$$\circ \quad \boxed{\text{ord}_p(x) = 1} \quad \circ \quad \text{ord}_p(x) = 7 \quad (\text{S})$$

\downarrow
 $x \equiv 1 \pmod{p}$ contro l'ipotesi (NO)

FATTO I fattori primi di $\frac{a^p - 1}{a - 1}$ sono \circ uguali

$$a \cdot p \cdot \circ \equiv 1 \pmod{p}$$

$$\frac{x^7 - 1}{x - 1} = \boxed{(y - 1)} \boxed{(y^4 + y^3 + y^2 + y + 1)}$$

che valori può assumere mod 7?
 Soltanto 0 o 1

Cioè: $y \equiv 1, 2 \pmod{7}$

Ma $1^4 + 1^3 + 1^2 + 1 + 1 \equiv 5 \pmod{7}$

e $2^4 + 2^3 + 2^2 + 2 + 1 \equiv 3 \pmod{7}$

che valori assume mod 7?

0 o 1

← contraddizione!

NON CI SONO SOLUZIONI!

ESERCIZIO $b^a \mid a^b - 1$

Soluzione • Studiare $v_p(a^b - 1)$

- soluzioni piccole: $a=1$, b qualunque
 $b=1$, $a=2$
 $b=2$, $a=3$

- Applichiamo LTE(?) NO: non sappiamo che $p \mid a-1$.

Idea: se $d = \text{ord}_b(a)$, posso applicare LTE a
 $(a^d)^{b/d} - 1$

- $\text{ord}_p(a) \mid (b, p-1)$

Riflesso condizionato da Senior basic: prendo p
il PIÙ PICCOLO PRIMO

Per questo p , $(b, p-1) = 1$ e quindi $a \equiv 1 \pmod{p}$

$$v_p(a^b - 1) = v_p(a-1) + v_p(b)$$

$$v_p(b^a) = a v_p(b)$$

$$\Rightarrow v_p(b) \cdot (a-1) \leq v_p(a-1) < (a-1)$$

Puzza di assurdo! Cosa può andare storto?

- $a=1$ ($v_p(a-1) = 0$) ✓

- non esiste p , cioè $b=1$ ✓
- magari la disug. è vera! *no, non succede*
- $p=2$, non posso (proprio...) usare LTE
 b è pari

Uso LTE per $p=2$

$$\begin{aligned} v_2(b^a) &\leq v_2(a^b - 1) = v_2((a^2)^{b/2} - 1) \\ \stackrel{a}{=} v_2(b) &= v_2(a^2 - 1) + v_2(b/2) \\ &= v_2(a^2 - 1) + v_2(b) - 1 \end{aligned}$$

$$v_2(b) \cdot (a - 1) + 1 \leq v_2(a^2 - 1)$$

$$\Downarrow$$

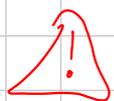
$$2^{1+v_2(b)(a-1)} \leq 2^{v_2(a^2-1)} \leq a^2 - 1$$

• Se $v_2(b) \geq 2$, LHS = $2^{2a-1} \leq a^2 - 1$ **MAI**

• Quindi $v_2(b) = 1$, $2^a \leq a^2 - 1$, che è vera

solo per $a = 3$

Quindi ci siamo ridotti a $b^3 \mid 3^b - 1$



Achtung: NON abbiamo dimostrato che $b=2$!

Guardo (di nuovo) $\text{ord}_b(3)$, anzi $\text{ord}_p(3)$
dove p è un eventuale divisore dispari di b .

$$\text{ord}_p(3) \mid (b, p-1)$$

Se scelgo p minimo, $(b, p-1) = 2$, cioè

$$3^2 \equiv 1 \pmod{p}$$

$$8 \equiv 0 \pmod{p}$$

che è improbabile per p dispari.

Quindi b è una potenza di 2 (non ha divisori
dispari), quindi $b = 2^{\nu_2(b)} = 2$.

IMO 2000) Esiste $n \in \mathbb{N}$ t.c. $n \mid 2^n + 1$ e n ha esattamente 2000 divisori primi distinti.

Soluzione $n=3$ divide $2^n + 1$

$$9 \mid 2^3 + 1 \mid 2^9 + 1 = 513 = 9 \cdot 57 \\ = 27 \cdot 19$$

Oss: $v_3(2^9 + 1) = v_3(2+1) + v_3(9) = 3$

$n = 9 \cdot 19$ funziona: $9 \cdot 19 \mid 2^9 + 1 \mid 2^{9 \cdot 19} + 1$

Sia p_3 un fattore primo di $2^{9 \cdot 19} + 1$ diverso da 3 e da 19 (esiste per guadagno di un primo)

Allora $n_3 = 9 \cdot 19 \cdot p_3$ funziona:

$$9 \cdot 19 \cdot p_3 \mid 2^{9 \cdot 19} + 1 \mid 2^{9 \cdot 19 \cdot p_3} + 1$$

Iterazione: se ho costruito n_k , $2^{n_k} + 1$ ha un fattore primo "nuovo" (p_{k+1}) e pongo $n_{k+1} = n_k \cdot p_{k+1}$. n_{2000} funziona.

PUTNAM QUALCOSA Sia $n \in \mathbb{N}$ e $p \in (n, \frac{4n+2}{3}]$.

Allora $p \mid \sum_{j=0}^n \binom{n}{j}^4$ primo

Oss. $\sum_{j=0}^n \binom{n}{j}^2 = \binom{2n}{n}$. Tutti i primi nell'intervallo $(n, 2n]$ dividono questa somma

Soluzione

Scriviamo $p = n + k$ con $k \geq 1$

$$k=3 \quad \binom{p-k}{j} \equiv \frac{(p-k)(p-k-1)\dots(p-k-j+1)}{j!}$$

$$\equiv \frac{(-k)(-k-1)\dots(-k-j+1)}{j!} \pmod{p}$$

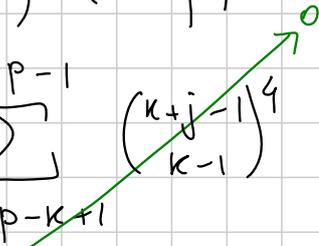
$$\equiv (\pm 1) \frac{(k+j-1)\dots(k+1)(k)}{j!} \pmod{p}$$

$$\equiv (\pm 1) \binom{k+j-1}{j} \pmod{p}$$

$$\equiv (\pm 1) \binom{k+j-1}{k-1} \pmod{p}$$

Quindi:

$$\sum_{j=0}^n \binom{n}{j}^4 \equiv \sum_{j=0}^{n=p-k} \binom{k+j-1}{k-1}^4 \pmod{p}$$

$$\equiv \sum_{j=0}^{p-1} \binom{k+j-1}{k-1}^4 - \sum_{j=p-k+1}^{p-1} \binom{k+j-1}{k-1}^4$$


$$\equiv \sum_{j=0}^{p-1} \underbrace{\binom{\kappa+j-1}{\kappa-1}^4}_{Q(j)}$$

$$\deg Q(j) = 4(\kappa-1) \stackrel{?}{<} p-1 = n+\kappa-1$$

$$\Leftrightarrow (\kappa-1) < n/3$$

$$\Leftrightarrow p-1 < 4n/3$$

$$\Leftrightarrow p \leq \frac{4n+2}{3} \quad \square$$

ES (TEST INIZIALE)

p_1, \dots, p_{2015} primi distinti > 100

$$\text{Sia } \sum_{i=1}^{2015} \frac{1}{p_i^6 + 1} = a/b \quad \text{con } (a, b) = 1$$

Sia $c = ba^5$. Calcola $16^c \pmod{29}$.

$$\begin{matrix} | \\ 2^{4c} \end{matrix}$$

Domanda: $c \pmod{7}$ $c \equiv ba^5 \equiv b/a$,

$$\text{quindi basta } a/b \pmod{7} \equiv \sum_{i=1}^{2015} \frac{1}{2} \equiv$$

$$\equiv 4 \cdot 2015 \equiv 3$$

$$c \equiv b/a \equiv 5 \pmod{7}$$

Risposta: $2^{20} \pmod{29}$

$$\begin{matrix} | \\ 23 \end{matrix}$$

INTERI DI GAUSS

$$\mathbb{Z}[i] = \{ m + i \cdot n \mid m, n \in \mathbb{Z} \}$$

$$2 + 3i \in \mathbb{Z}[i]$$

Domanda: $2 + 3i$ divide 13? Sì, perché

$$13 = (2 + 3i)(2 - 3i)$$

Divisibilità: $a + bi$ divide $c + di$ se esiste $e + fi$ tale che $c + di = (a + bi)(e + fi)$

$$\frac{13}{2 + 3i} = \frac{13(2 - 3i)}{(2 + 3i)(2 - 3i)} = \frac{13(2 - 3i)}{4 + 9} = 2 - 3i$$

Primi (di Gauss) $p = m + ni$ è primo se vale una (e quindi entrambe) tra:

- se $p \mid a \cdot b$ allora $p \mid a$ oppure $p \mid b$
- se $p = a \cdot b$ allora a o b è invertibile

(in soldoni: uno tra a e b è $\pm 1, \pm i$)



13 non è un primo di Gauss! Infatti

$$13 = (2 + 3i)(2 - 3i)$$



2 non è un primo di Gauss

$$2 = (1 + i)(1 - i) = -i(1 + i)^2$$

TEOREMA (FATTORIZZAZIONE UNICA)

$\forall n \in \mathbb{Z}[i]$ esistono primi (di Gauss)
 p_1, \dots, p_k , esponenti e_1, \dots, e_k , e
 un invertibile u tali che $n = u \cdot p_1^{e_1} \dots p_k^{e_k}$
 (unita')

e questa scrittura è (essenzialmente) unica:
 se $u_1 p_1^{e_1} \dots p_k^{e_k} = u_2 q_1^{f_1} \dots q_k^{f_k}$, allora
 (a meno di permutare) $e_1 = f_1, \dots, e_k = f_k$,

$p_1 = v_1 q_1, \dots, p_k = v_k q_k$ con v_i unita'.

Esempio $13 = \underbrace{(2+3i)(2-3i)}_{\substack{\text{differiscono per } i \\ \text{(che è un'unita')}}} = -i \underbrace{(-3+2i)(2-3i)}$

Esercizio $2+3i$ è primo. (e $2-3i$ anche)

Supponiamo che $2+3i = (a+bi)(c+di)$.

$$2-3i = (a-bi)(c-di)$$

$$13 = (a^2+b^2)(c^2+d^2)$$

Siccome 13 è primo (in \mathbb{Z}), $a^2+b^2=1$, cioè
 $a+bi \in \{1, -1, i, -i\}$

Definizione $N(a+bi) = a^2+b^2$

Conseguenza Se $N(a+bi)$ è un primo (in \mathbb{Z}),

allora $a+bi$ è primo (in $\mathbb{Z}[i]$)

Fatto 3 è un primo di Gauss (ma $N(3) = 9$)

Dim $3 = (a+bi)(c+di)$
 $9 = (a^2+b^2)(c^2+d^2)$ ← Norma

$\log 3 \mid a^2+b^2$. Ma allora $3 \mid a$, $3 \mid b$, quindi
 $9 \mid a^2+b^2$, quindi $c^2+d^2=1$, cioè $c+di$
 è un'unità

Teorema I primi di Gauss sono:

- i primi (di \mathbb{Z}) congrui a 3 mod 4
- gli $a+bi$ t.c. $N(a+bi)$ è un primo di \mathbb{Z} (necess. $=2$, o $\equiv 1(4)$)

Conseguenza della fattorizzazione unica

Sia $p \equiv 1(4)$. Sappiamo che $\exists c \in \mathbb{N}$ t.c.
 $p \mid c^2+1$

Negli interi di Gauss, $p \mid (c+i)(c-i)$ ma

$$p \nmid c+i \text{ e } p \nmid c-i$$

(Infatti: $p \mid c+i$ vuol dire che Re e Im di
 $\frac{c+i}{p}$ sono intere, il che è falso)

Cioè p non è primo di Gauss, quindi non

è irriducibile: $p = (a+bi)(c+di)$

Prendo le norme: $p^2 = (a^2+b^2)(c^2+d^2)$, dove

$a^2+b^2 \neq 1$ e $c^2+d^2 \neq 1$, perché $a+bi$ e $c+di$ non sono unità.

$$\Rightarrow \boxed{a^2 + b^2 = p}$$

Unità: se u è invertibile sia v l'inverso

$$1 = u \cdot v$$

$$1 = N(1) = N(u \cdot v) = N(u) \cdot N(v)$$

$$\Rightarrow N(u) = 1 \Rightarrow u \in \{\pm 1, \pm i\}$$

Esempio In quali modi si può scrivere 65 come somma di quadrati?

$$65 = 13 \cdot 5 = (2+3i)(2-3i)(2+i)(2-i)$$

$$a^2 + b^2 = N(a+bi) = 65$$

$$a+bi = p_1^{e_1} \dots p_k^{e_k}$$

$$65 = a^2 + b^2 = \underbrace{N(p_1)}_5^{e_1=1} \dots \underbrace{N(p_k)}_{13}^{e_k=1}$$

$$a+bi \in \left\{ \begin{array}{l} (2+3i)(2+i), (2+3i)(2-i), (2-3i)(2+i) \\ (2-3i)(2-i) \end{array} \right\}$$

$$= \left\{ 1+8i, 7+4i, 7-4i, 1-8i \right\}$$

CATALAN DEI POVERI

Risolvere $x^2 + 1 = y^n$ (NO SOLUZIONI)
tranne $x=0$

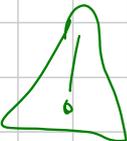
Dimostrazione $(x+i)(x-i) = y^n$

Oss preliminari • basta fare il caso $n = p$ primo

• $p=2$ $1 = (y-x)(y+x)$

• Parità di x e y ? Modulo 4 $\Rightarrow x$ pari e y e dispari

$$\gcd(x+i, x-i) = \gcd(x+i, 2i)$$

 Tentazione $\rightarrow = \gcd(x+i, 2)$
 $= 1$, perché $\frac{x+i}{2} \notin \mathbb{Z}[i]$
 ma questo è come dire $(15, 6) = 1$
 perché $15/6$ non è intero
 $= \gcd(x+i, (1+i)^2)$

Oss: $1+i$ è primo, perché $N(1+i) = 2$

Voglio dimostrare che $(x+i, 1+i) = 1$, cioè che nessun primo divide entrambi.

$$(x+i, 1+i) = (x-1, 1+i) = \begin{cases} 1+i \\ 1 \end{cases}$$

Domanda: $1+i \mid x-1$?

$$\text{Se si, } (x-1) = (1+i)(a+bi)$$

↓^N

$$(x-1)^2 = 2 \cdot (a^2 + b^2),$$

assurdo modulo 2 (x e' pari)

$$(x+i)(x-i) = y^p \Rightarrow x+i = u(a+bi)^p$$

$$x-i = \bar{u}(a-bi)^p$$

Oss: ogni unita' e' una potenza p-esima

$$\left[\begin{array}{l} ab = y^3 \\ a = c^3 \quad b = d^3 \\ a = -c^3 \quad \leadsto \quad a = (-c)^3 \end{array} \right]$$

1 ok

$$-1 = (-1)^p$$

$$i = (\pm i)^p$$

$$-i = (\mp i)^p$$

Quindi $x+i = (a+bi)^p$ per qualche $a, b \in \mathbb{Z}$

$$x+i = a^p + p \cdot a^{p-1} bi + \binom{p}{2} a^{p-2} (bi)^2 + \dots + (bi)^p$$

Considerando Im, $1 = b$ (un sacco di roba)

$$\Rightarrow b = \pm 1$$

$$\begin{aligned} (a+bi)^3 &= a^3 + 3a^2 bi + 3a(bi)^2 + (bi)^3 \\ &= (a^3 - 3ab^2) + ib(3a^2 - b^2) \end{aligned}$$

$$3a^2 - 1 = 1$$

Se prendo Im e poi modulo p , ottengo

$$1 \equiv \frac{1}{i} (bi)^p \pmod{p}$$

$$\equiv b^p \cdot i^{p-1}$$

$$\equiv b^p \cdot (-1)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$$

$$\equiv b \cdot (-1)^{\frac{p-1}{2}} \pmod{p}$$

$$\Rightarrow b = (-1)^{\frac{p-1}{2}}$$

$$x+i = (a \pm i)^p \xrightarrow{N} x^2+1 = (a^2+1)^p$$

$\Rightarrow a$ pari

Prendiamo di nuovo la parte immaginaria:

$$1 = \text{Im} \left(\sum_{j=0}^p \binom{p}{j} a^j (\pm i)^{p-j} \right)$$

$$= \sum_{\substack{j=0 \\ j \text{ pari}}}^p \binom{p}{j} a^j (\pm i)^{p-j-1}$$

Hope: magari non torna per congruenze modulo 2^k .

$$1 = 1 + \sum_{\substack{k=1 \\ j=2k}}^{\frac{p-1}{2}} \binom{p}{2k} a^{2k} (\pm i)^{p-1-2k}$$

Claim: $v_2 \left(\binom{p}{2k} a^{2k} \right) > v_2 \left(\binom{p}{2} a^2 \right) \quad \forall k > 1$

Oss 1: wlog $v_2(a) = 1$ (caso peggiore)

$$\begin{aligned} \text{Oss 2: } v_2 \left(\binom{p}{2} a^2 \right) &= v_2 \left(\frac{p(p-1)}{2} \right) + 2 \\ &= v_2(p-1) + 1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} v_2 \left(\binom{p}{2k} a^{2k} \right) &= v_2 \left(\frac{p(p-1)}{2k(2k-1)} \binom{p-2}{2k-2} \cdot a^{2k} \right) \\ &\geq 2k + v_2(p-1) - 1 - v_2(k) \end{aligned}$$

Disug. da dimostrare:

$$2k + v_2(p-1) - 1 - v_2(k) > v_2(p-1) + 1$$

$$2(k-1) > v_2(k)$$

$$\text{Basta } k < 2^{2(k-1)} \text{ vera } \forall k \geq 2$$

□