

Senior 2018 - C1 Advanced - Anēr

Titolo nota

03/09/2018

Problemi con punti nel piano (Comb./Geom.)

Problema Se prendo n punti nel piano

P_1, \dots, P_n , quante distanze vedo come minimo?

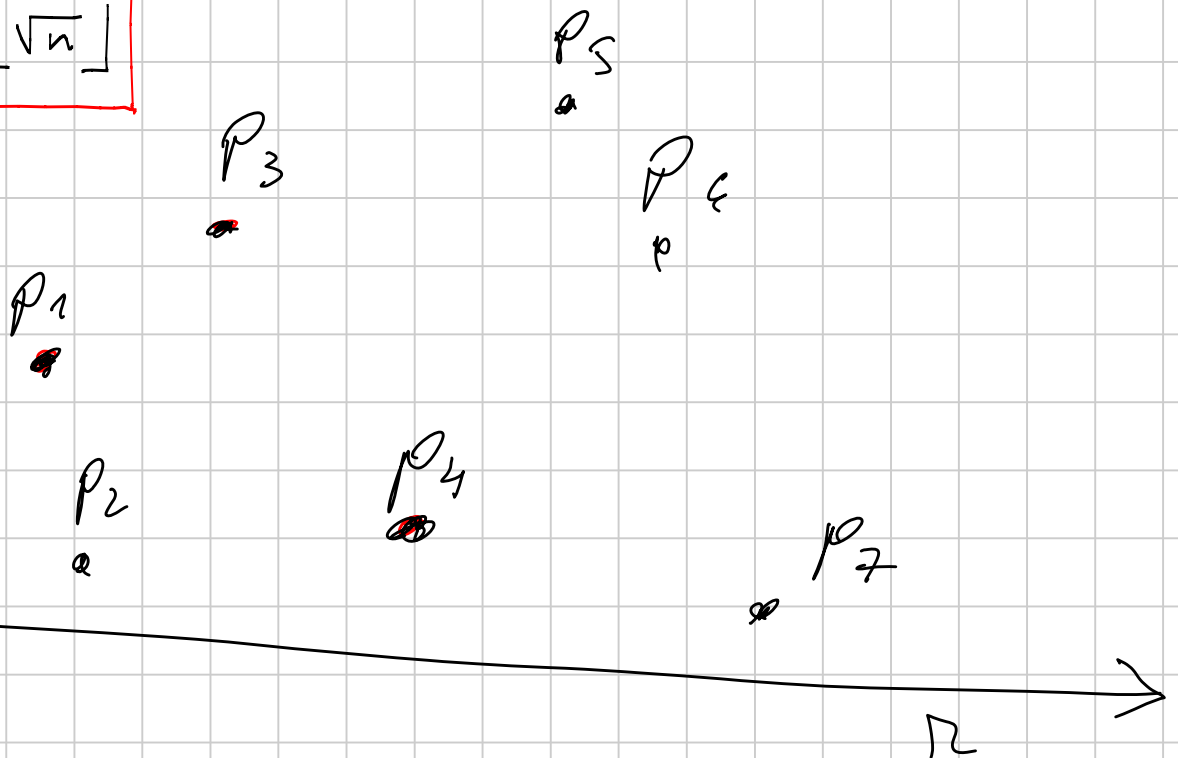
$$\min_{\text{conf di } n \text{ punti}} \left| \{ \overline{P_i P_j} \mid i \neq j \} \right| = A_n = ?$$

Esempio: se gli n punti sono $(1,0)$ $(2,0)$ - - $(n,0)$

.....

Vediamo $(n-1)$ distanze diverse

$$A_n \geq \lfloor \sqrt{n} \rfloor$$



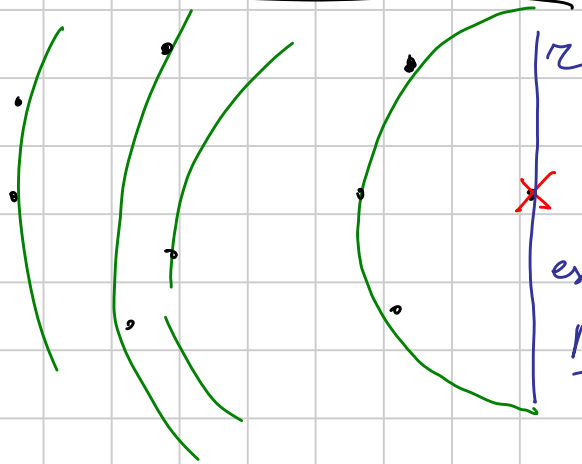
$d(P_i) =$ distanza tra P_i e \mathbb{R}



Dileworth: Data una stringa
 di n reali distinti
 riesce a trovare una
 sottostringa monotona
 di almeno $\lfloor \sqrt{n} \rfloor - 1$

$$\lfloor \sqrt{n} \rfloor - 2$$

Altra strategia



X P estremo
 esiste una r
 per P che lascia
 tutti gli altri
 punti a SX.

Traccio tutte le cfr centrate in P passanti per
 gli altri punti.

Se ci sono $\geq \lfloor \sqrt{n} \rfloor$ cfr. abbiamo vinto.

Se ci sono $\leq \lfloor \sqrt{n} \rfloor - 1$ cfr., una contiene

$$\text{almeno } \frac{n-1}{\lfloor \sqrt{n} \rfloor - 1} \geq \frac{n-1}{\sqrt{n}-1} = \sqrt{n} + 1 \geq \lfloor \sqrt{n} \rfloor + 1$$

sono tutti sulla stessa
 semicirconferenza

Teo Se ho numeri reali x_1, \dots, x_{a+b+1} tutti distinti,
 c'è una sottosacc. lunga $(a+1)$ crescente o una
 lunga $(b+1)$ decrescente. $a, b \geq 0$

Dim Induzione su b . $\boxed{b=0}$ x_1 è una sottosacc.
 decr. lunga 1 ✓

Passo induttivo $b \rightsquigarrow b+1$ Voglio trovare in x_1, \dots, x_{a+b+1}
 una $(a+1)$ crescente o
 una $(b+2)$ decrescente

~~x_1~~ ... ~~x_{ab+1}~~ ... x_{ab+2+1}

qui trovo una
 $(b+1)$ decrescente

~~x_1~~ ... ~~x_k~~ ... ~~x_{ab+2}~~

qui trovo una
 $(b+1)$ decrescente

Trovo $a+1$ succ. lunghe
 $(b+1)$ decrescenti, tutte
 con ultimi termini
 diversi tra loro

Considero la succ. $x_{k_1}, \dots, x_{k_{a+1}}$.

Se sono strettamente, non è crescente, ma allora

$\exists x_{k_h} > x_{k_{h+1}}$, ma allora la succ. lunga $b+1$
 che termina in x_{k_h} può essere allungata \square

Problema un po' più difficile $k \geq 3$. n punti nel
 piano, no k allineati. Quante distanze almeno?

Sia l il n° di distanze che occorrono.

Contiamo i triangoli isosceli; sono al più $\binom{n}{2} \cdot (k-1)$:

infatti ogni coppia di pti la uso al max $(k-1)$ volte come base.

d_1, \dots, d_ℓ distanze che occorrono. $x_{ij} = n_i$ di pti
a distanza d_j da P_i , $j \leq \ell$ $i \leq n$.

$$\forall i: \sum_{j=1}^{\ell} x_{ij} = n-1$$

$$(k-1) \binom{n}{2} = (k-1) \frac{n(n-1)}{2}$$

$$\sum_{i,j} \binom{x_{ij}}{2} = n \text{ tri. isosceli} \geq \ell \cdot n \frac{\lfloor (n-1)/\ell \rfloor \lfloor (n-1)/\ell - 1 \rfloor}{2}$$

$$\frac{x^2 - x}{2} \text{ è convessa}$$

$$(k-1) \geq \frac{n-1}{\ell} - 1$$

$$\ell \geq \frac{n-1}{k} \text{ lineare in } n$$

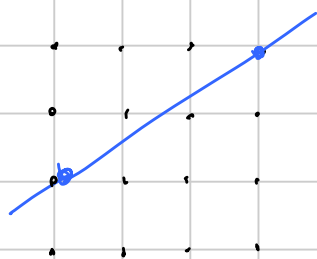
Per $n = k^2$ ho la configurazione $\{1, \dots, k\} \times \{1, \dots, k\}$

In questa conf. quante distanze vedo? Tante

quanti gli interi $1 \leq m \leq 2n$ che si possono scrivere

come somma di due quadrati. Quali interi positivi

che si scrivono come somma
di 2 quadrati?



$$1 \leq h \leq 2n$$

$$h = 2^{\alpha} \cdot p_1^{\alpha_1} \cdot \dots \cdot p_r^{\alpha_r} \cdot q_1^{\beta_1} \cdot \dots \cdot q_s^{\beta_s} \quad \text{con } p_i \equiv 1 \pmod{4} \\ \text{e } q_i \equiv 3 \pmod{4}.$$

Allora $h = x^2 + y^2$ se e solo se tutti i β_i sono pari

Non abbiamo davvero tutti i numeri da 1 a $2n$!

Esempio non ha $i \equiv 3, 6 \pmod{9}$. \rightarrow ha il

$\max 2n \cdot \left(1 - \frac{3^{-1}}{3^2}\right)$. Analogamente per il 7, l'11...

Su largo scale ho al massimo

$$2n \cdot \left(1 - \frac{3^{-1}}{3^2}\right) \left(1 - \frac{7^{-1}}{7^2}\right) \left(1 - \frac{11^{-1}}{11^2}\right) \dots \left(1 - \frac{p^{-1}}{p^2}\right)$$

diventa piccolo a piacere!

Problema aperto capire con che velocità cresce

davvero

$$\lfloor \sqrt{n} \rfloor < A_n < \frac{C \cdot n}{\log n} \quad \text{per qualche } C \text{ positivo}$$

Happy ending theorem (^{Paul} Erdős - ^{George} Szekeres, 1935)

Per ogni $k \geq 2$ esiste un N abbastanza grande

($N = \binom{2k-4}{k-2} + 1$ basta) per cui comunque

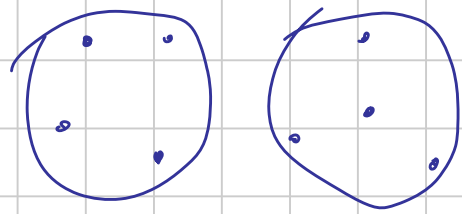
si prendano N punti nel piano, a 3 a 3 non allineati, ne esistono k che formano un poligono convesso.

Caso particolare $k=4$ (Esther Klein, 1933)

Per $k=4$ basta $N=5$.

Da questo segue in realtà il teorema: prendiamo ^{per k generico} N punti

nel piano e associamo a ogni quaterna $\{P, Q, R, S\}$
 un colore scelto tra 2 colori $\{ \text{conv.}, \text{conc.} \}$



Ramsey ci dice che se N è molto grande rispetto
 ai parametri (k, h, s) se coloro le s -uple di
 un insieme U di N elementi con 2 colori, allora
 esiste un $A \subseteq U$ con $|A|=k$ e A monocromatico ^{conv.}
 oppure $B \subseteq U$ con $|B|=h$ e B monocromatico ^{conc.}

Da qui segue H.E.T. (con una stima peggiore): per
 N grande trovo o 5 punti con tutte le quaterne
 concave (assurdo), o k punti con tutte le quaterne
 convesse \rightarrow k -ragno convesso.

H.E.T. si chiama così perché Klein pose il problema
 generale, Szekeres lo risolse, i due si sposarono,
 Erdős diede questo nome al teorema.

Prendo N punti nel piano. Fisso le coordinate cartesiane
 in modo che tutte le ascisse siano diverse e tutte le
 ordinate siano diverse, $(x_1, y_1), \dots, (x_N, y_N)$
 $P_1 \qquad \qquad \qquad P_N$
 con $x_1 < x_2 < \dots < x_N$.

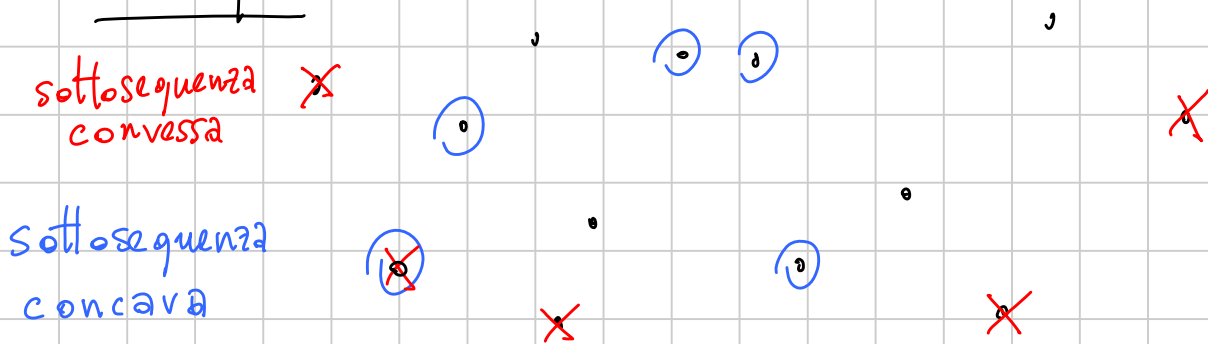
Diciamo che una sottosequenza $P_{i_1}, P_{i_2}, \dots, P_{i_h}$

$(i_2 < \dots < i_h)$ è convessa se i rapporti incrementali sono crescenti.

$$\frac{y_{i_2} - y_{i_1}}{x_{i_2} - x_{i_1}} < \frac{y_{i_3} - y_{i_2}}{x_{i_3} - x_{i_2}} < \dots < \frac{y_{i_h} - y_{i_{h-1}}}{x_{i_h} - x_{i_{h-1}}}$$

è concava se i rapp. incr. sono decrescenti.

Esempio



Entrambe generano nel piano un poligono convesso

$ES(k, h)$ è un numero N abb. grande tale che

$\forall N$ punti $P_i = (x_i, y_i) \dots P_N = (x_N, y_N)$ esiste una k -sottosequenza convessa, o una h -sottoseq. concava.

Tesi $ES(k, h)$ esiste $\left(\leq \binom{k+h-4}{k-2} + 1 \right)$

Induzione su k e h (induzione su $k+h$, induzione su h ..)

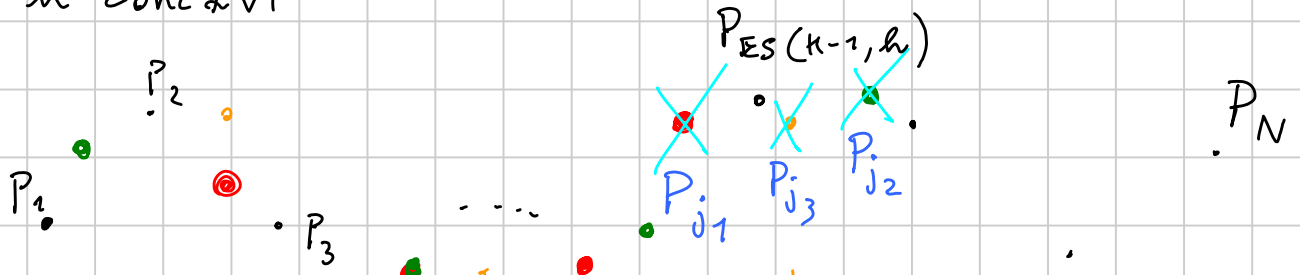
Passo base $h=2$, k qualsiasi.

Bastano 2 punti: fanno sempre una 2-sequenza concava!

$$\binom{k+2-4}{k-2} + 1 = 2$$

Passo induttivo Prendiamo $N = ES(k-1, h) + ES(k, h-1) - 1$

punti nel piano. Voglio trovarne k convessi o h concavi



trovo $(k-1)$ convessi

trovo $(k-1)$ convessi

+ trovo $(k-1)$ conv.

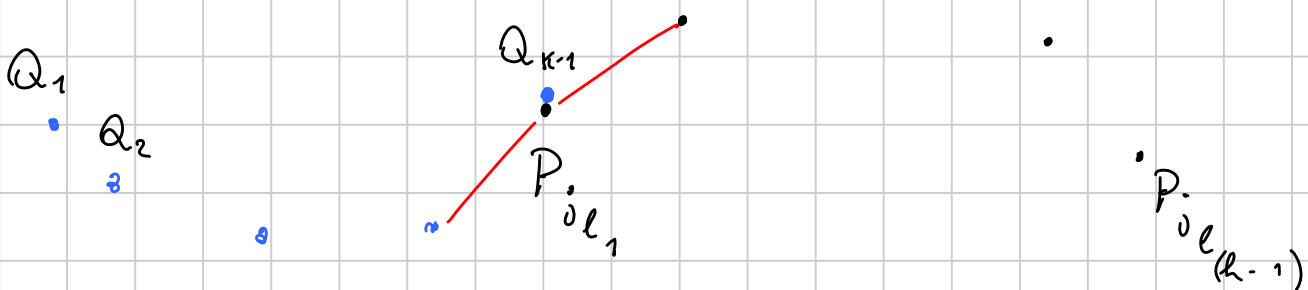
Non assumo che $x_{j_1} < x_{j_2} < \dots$

Trovo un insieme $P_{j_1} \dots P_{ES(k, h-1)}$ punti, tutti questi sono al termine di una $(k-1)$ -seq. convessa.

Tra questi ci sono o una k seq. convessa (caso fortunato), oppure una $(h-1)$ seq. concava.

$k-1$ seq. convessa

$h-1$ seq. concava



La lotta tra i due rapporti incrementali determina se c'è una k -seq. convessa e una h -seq. concava

ES(k, h) possiamo prenderlo pari a

$$ES(k-1, h) + ES(k, h-1) - 1 = \binom{k-1+h-4}{k-1-2} + 1$$

$$+ \binom{k+h-1-4}{k-2} + 1 - 1 = \binom{k+h-4}{k-2} + 1$$

Problemi per la pausa

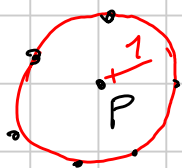
① $n \geq 3$ punti nel piano. La minima distanza tra 2 punti è 1. Allora ci sono non più di $3n-6$ coppie a distanza 1

② • Dim. che esistono ∞ punti del piano a distanze $\in \mathbb{Q}$, non tutti allineati

• Dim. che $\forall \infty$ punti, distanze $\in \mathbb{Q}$, a 3 a 3 non allineati

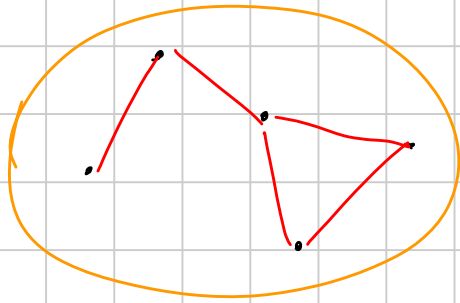
• Dim. che se ∞ punti del piano hanno tutte distanze $\in \mathbb{N}$, allora sono tutti allineati.

①



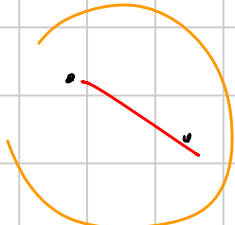
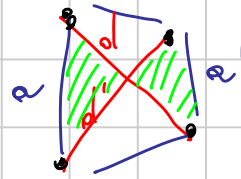
Ci sono ≤ 6 punti a distanza 1 da P (altrimenti 1 non è la min. distanza).

COPPIE ORDINATE a distanza 1 $\leq 6n$
 # , / NON ORD. , / $\leq 3n$



Se colleghiamo i punti a distanza 1 con dei segmenti otteniamo un grafo planare.
Non ho


$$d+d' > a+a'$$

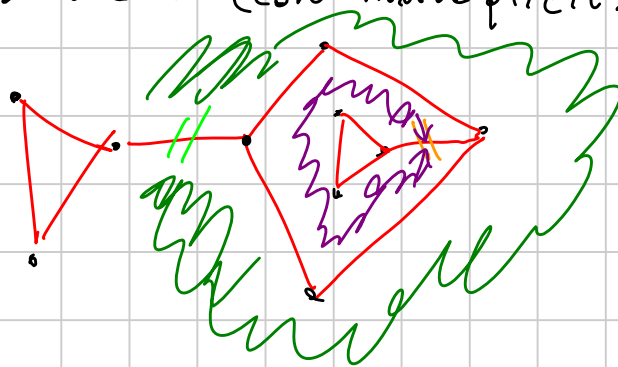


E' connesso il grafo? Se non lo è avvicino q.b. le componenti connesse.

→ wlog connesso

$$F + V - S = 2 \quad \text{Eulero}$$

A meno che il grafo non sia  ($n=2$, quindi supponiamo solo $n \geq 3$) ogni faccia tocca (con molteplicità) almeno 3 lati.



$$3F \leq 2S$$

$$F \leq \frac{2}{3}S$$

$$\frac{2}{3}S + V - S \geq 2$$

$$-\frac{1}{3}S + n - 2 \geq 0$$

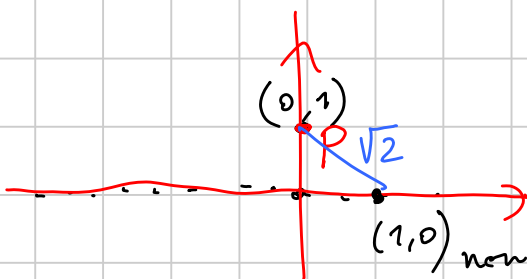
$$S \leq 3n - 6$$

□

(2)

tutti i pti della forma $(u, 0)$ con $u \in \mathbb{Q}$

Provo ad aggiungere $P = (0, 1)$.



$(1, 0)$ non va più bene.

Ci sono punti $(u, 0)$ che continuano ad andare bene? Vogliamo $1+u^2=v^2$ per $v \in \mathbb{Q}$.

Questo capita ∞ volte. \downarrow ha ∞ soluzioni in \mathbb{Q} .

• Invertiamo in P con raggio 1.

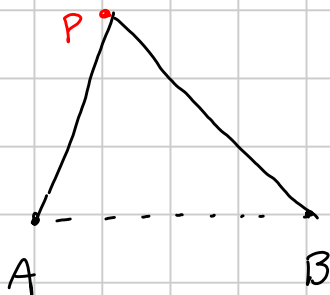
Q e R due pts qualsiasi della forma $(u, 0), (u', 0)$ con u, u' buoni. $\overline{QR} \in \mathbb{Q}$. $\overline{PR} \in \mathbb{Q}$ $\overline{PQ} \in \mathbb{Q}$.

$Q \rightsquigarrow Q'$ $R \rightsquigarrow R'$

$\overline{Q'R'} = \frac{\overline{QR} \cdot 1^2}{\overline{PQ} \cdot \overline{PR}} \in \mathbb{Q}$. I pts $Q'R'$, e gli altri...
si trovano su una circonferenza (a 3 a 3 non allineati)

• Non esistono ∞ punti a distanza intera (non tutti allineati)

Prendiamo 3 pts non allineati A, B, C a distanza intera. Quanti punti (e dove) posso aggiungere?



$$\overline{PA}, \overline{PB} \in \mathbb{N}$$

$\overline{PA} - \overline{PB}$ è intero

$$\underline{-\overline{AB} \leq \overline{PA} - \overline{PB} \leq \overline{AB}}$$

Fissati A e B , ho finiti valori possibili.

Se fisso $\lambda \in [-\overline{AB}, \overline{AB}]$, il luogo dei pts P

con $\overline{PA} - \overline{PB} = \lambda$ è un ramo di iperbole

($\lambda = 0$ viene l'asse di AB, $\lambda = \pm \overline{AB}$ viene una semiretta)

Tutti i punti P della collezione giacciono su una tra $(2\overline{AB} + 1)$ curve (rami di iperbole o rette).

Idem per B e C, ogni P giace su una tra $2\overline{BC} + 1$ curve determinate da B e C.

Un'iperbole (retta) con asse focale = AB non può coincidere con un'iperbole/retta con asse focale = BC.

(Per una retta, nel caso dell'asse prendo la perp., nel caso sia una semiretta, prendo la retta a cui appartiene).

Supponiamo che $AB \not\perp BC$ (altrimenti uso AC)

Se ho n punti nel piano, ci sono $\lesssim n^{3/2}$

coppie a distanza 1 (\lesssim vuol dire \leq a meno

di piccole perturbazioni del RHS che vi lascio per esercizio).

$x_i = n^i$ di pti a distanza 1 da P_i

$\{P_1, \dots, P_n\}$. wlog $x_1 \geq x_2 \geq \dots \geq x_n$.

Siamo interessati a disuguaglianze del tipo

$$\sum_{i=1}^n x_i \leq ?$$

Scegliamo j tra 1 e n

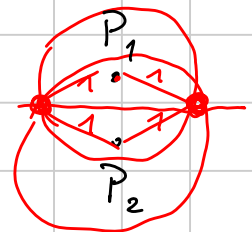
$$\sum_{i=1}^j x_i \leq n + 2 \binom{j}{2}$$

$$\sum_{i=1}^j \underbrace{[x_i - (z_i - 2)]}_{\wedge} \leq n$$

n di pti P_h per cui i è il minimo indice h
per cui $\overline{P_h P_i} = 1$

$$x_1 + \underbrace{(x_2 - 2)}_{\substack{\wedge \\ \text{pti a dist.} \\ 1 \text{ da } P_2 \\ \text{ma non da } P_1}} + \underbrace{(x_3 - 4)}_{\substack{\wedge \\ \text{pti a dist. } 1 \\ \text{da } P_3 \text{ ma} \\ \text{non da } P_1 \text{ né da } P_2}}$$

pti a distanza 1 da P_1



Fisso $j \approx \sqrt{n}$

$$\sum_{i=1}^j x_i \leq n + 2 \binom{j}{2} \approx n + 2 \frac{\sqrt{n}(\sqrt{n}-1)}{2}$$

$$= 2n - \sqrt{n} \approx 2n$$

$$x_j \leq \frac{2n}{j} \approx 2\sqrt{n}$$

$$\sum_{i=j+1}^n x_i \leq 2\sqrt{n} \cdot (n - \sqrt{n}) = \boxed{2n^{3/2} - 2n}$$

$\boxed{\phantom{2n^{3/2} - 2n}} + \bigcirc = 2n^{3/2}$

Quindi $\sum_{i=1}^n x_i \leq 2n^{3/2}$

||
2 (# coppie a distanza 1)