

Algebra 2 - ≤

ma-go

Titolo nota

5/09/2013

Già vuol dire "Dimostrare una disuguaglianza"?

Dim che per ogni x, y, z reali $\frac{x^3+y^3+z^3}{3} \geq \left(\frac{x+y+z}{3}\right)^3$.

Non è una disuguaglianza.

\Leftrightarrow dim che la funzione $F(x, y, z) = \frac{x^3+y^3+z^3}{3} - \left(\frac{x+y+z}{3}\right)^3$
è non-negativa $\Leftrightarrow \min F \geq 0$.

$$\sum_{k=1}^n k^k$$

⊙ Notazione (somma ciclica e somma simmetrica)

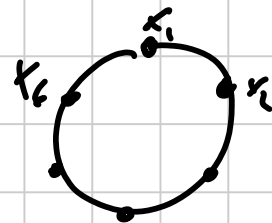
⊙ x_1, \dots, x_n variabili $x_1 + \dots + x_n = S$

$$S = \sum_{k=1}^n x_k = \sum_{cyc} x_i \rightsquigarrow \text{somma ciclica}$$

↳ parte da x_1 e somma tutti i termini facendo
un giro l.

$$x_1 + x_2 + x_3 + \dots + x_n$$

$$\text{es } \sum_{cyc} x_1^2 x_2 = \sum_{k=1}^{n-1} x_k^2 x_{k+1} + x_n^2 x_1$$



a_1, \dots, a_n

$$\text{es } \sum_{cyc} a_1 a_2 a_3^2 = a_1 a_2 a_3^2 + a_2 a_3 a_4^2 + \dots$$

$$+ a_{n-2} a_{n-1} a_n^2 + a_{n-1} a_n a_1^2 + a_n a_1 a_2^2$$

$$\textcircled{\star} \sum_{\text{sym}} x_i = \sum_{\sigma \in S_n} x_{\sigma(1)} = \sum_{k=1}^{n!} x_{\sigma_k(1)} =$$

$$= (n-1)! x_1 + (n-1)! x_2 + \dots =$$

$$= (n-1)! \sum x_i = (n-1)! \sum_{\alpha_i \in S_n} x_i.$$

$$S_n = \{ \sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_{n!} \}$$

In un polinomio, $a_{d-2} = \underbrace{\sum_{\text{sym}} \alpha \beta}_{\text{ha } \binom{n}{2} \text{ addendi}} = l \underbrace{\sum_{\text{sym}} \alpha \beta}_{\text{ha } n! \text{ addendi}}$

$$a_{d-2} = \frac{1}{(n-2)! 2!} \sum_{\text{sym}} \alpha \beta = \frac{n!}{(n-2)! 2!} = \binom{n}{2} \text{ se } \alpha = \beta = \dots = 1$$

check Che succede se $\alpha = \beta = \dots = \gamma = 1$?

① Riarrangiamento

Ho due successi di reali $a_1, \dots, a_n, b_1, \dots, b_n$.

Come costruire rettangoli con base a_i e altezza b_j di modo da massimizzare l'area totale?
E se la voglio minimizzare?

WLOG possiamo supporre $a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_n$
 $b_1 \leq b_2 \leq \dots \leq b_n$.

$$\text{Somma area} = \sum_{i=1}^n a_i \cdot b_{\sigma(i)} = \sum_{\text{per } \sigma \in S_n} a_i b_{\sigma(i)}$$

$$S_n = \{ \sigma : \{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, \dots, n\} \text{ bijective} \}$$

$$\underline{\text{thm}} (R.) \frac{1}{n} \sum a_i b_{n-i+1} \leq \frac{1}{n} \sum a_i b_{\sigma(i)} \leq \frac{1}{n} \sum a_i b_i$$

$\forall \sigma \in S_n$. Vale per ogni scelta di:

$$a_1 \leq \dots \leq a_n$$

$$b_1 \leq \dots \leq b_n$$

reali qualunque.

dim Prendiamo una perm. e caso, l'opp. per comodità che $\leq \rightarrow <$.

E supponiamo che non sia l'identità e dim. che ce n'è una più grande.

oss Se $\sigma \in S_n$ non è l'identità, esistono due indici k e l tali che $k < l$ e $\sigma(k) > \sigma(l)$.
(dim per caso - INDUZIONE).

$\sum a_i b_{\sigma(i)}$ e lo modifichiamo per ottenere un valore più grande.

$$\tilde{\sigma}(i) = \sigma(i) \text{ se } i \neq k, l, \text{ e } \tilde{\sigma}(k) = \sigma(l) \text{ e } \tilde{\sigma}(l) = \sigma(k).$$

$$\text{Vogliamo dim. che } \sum a_i b_{\tilde{\sigma}(i)} \stackrel{?}{>} \sum a_i b_{\sigma(i)}.$$

↳ quanto sono diverse! ↯

$$\text{Rimane } a_k \underbrace{b_{\tilde{\sigma}(k)}}_n + a_l \underbrace{b_{\tilde{\sigma}(l)}}_m \stackrel{?}{>} a_k \underbrace{b_{\sigma(k)}}_m + a_l \underbrace{b_{\sigma(l)}}_n$$

$$a_k b_n + a_l b_m - a_k b_m - a_l b_n \stackrel{?}{>} 0$$

$$\underbrace{(a_k - a_l)}_{>0} \underbrace{(b_n - b_m)}_{>0} \stackrel{?}{>} 0$$

< 0 perché
 $k < l$

< 0
perché $m > n$

□

es Dimostrare l'altro metà.

esempi $\sum_{i=1}^n a_i b_i \leq \sum_{i=1}^n a_i^2 \quad a, b, c$
 $ab + bc + ca \quad a^2 + b^2 + c^2$

WLOG per supporre $a \leq b \leq c$.

$$\underline{a} \underline{b} + \underline{b} \underline{c} + \underline{c} \underline{a} \leq \underline{a} \cdot \underline{a} + \underline{b} \cdot \underline{b} + \underline{c} \cdot \underline{c}.$$

$$a \leq b \leq c$$
$$a \leq b \leq c$$

non argomento!

es
(delle
dimensioni.)

$$a_1 \leq \dots \leq a_n$$
$$b_1 \leq \dots \leq b_n$$
$$c_1 \leq \dots \leq c_n$$

$$\sum a_i b_{\tau(i)} c_{\tau(i)} \leq \sum a_i b_i c_i.$$

es $a^b b^c c^a \leq a^a b^b c^c.$

$$\log(a^b b^c c^a) \leq \log(a^a b^b c^c)$$

$$b \log a + c \log b + a \log c \leq a \log a + b \log b + c \log c$$

$$a \leq b \leq c \quad \text{WLOG} \Rightarrow \log a \leq \log b \leq \log c.$$

per non argomentare.

□.

$$\sum_{a_i} \frac{x_i}{x_2} \geq n$$

$$x_1, x_2, \dots, x_n > 0$$

$$\sum_{a_i} x_i \cdot \frac{1}{x_2}$$

$$\text{WLOG } x_1 \leq x_2 \leq \dots \leq x_n$$

$$\frac{1}{x_1} \geq \frac{1}{x_2} \geq \dots \geq \frac{1}{x_n}$$

le li accoppiano $1 \leftrightarrow 1, \dots, n \leftrightarrow n$ otteniamo il MIN

$$\sum_1 = n$$

e li accoppiano $1 \leftrightarrow n, \dots, n \leftrightarrow 1$ otteniamo il MAX

Per l'altro dir. del monogramma, abbiamo visto.

thm (Chebycheff) $\frac{1}{n} \sum a_i b_{n+1-i} \leq \left(\frac{1}{n} \sum a_i\right) \left(\frac{1}{n} \sum b_i\right) \leq \frac{1}{n} \sum a_i b_i$

(tutte le altre ipotesi del mon)

MIN media
dei prodotti.

MAX media
dei prodotti.

dim Sommat monogrammi. (pa case).

co (Rien.) Dis. di Schur

$$x^3 + y^3 + z^3 + 3xyz \geq \sum_{\text{sym}} x^2 y$$

$$(x+y+z)((x+y+z)^2 - 3(xy+yz+zx))$$

dim si ricava da $\sum_{a_i} x^t (x-y)(x-z) \geq 0$. (pa case) $t > 0$.

② Medie

Chiamiamo medie perine di n real. positi a_1, \dots, a_n

$$M_p = \left(\frac{a_1^p + \dots + a_n^p}{n} \right)^{1/p}$$

$$\begin{array}{ll} AM = \text{medie arit.} = M_1 & M_0 = GM = (\prod a_i)^{1/n} \\ QM = \text{" quadr.} = M_2 & M_{-\infty} = \min\{a_i\} \\ HM = \text{" armonica} = M_{-1} & M_{+\infty} = \max\{a_i\} \end{array}$$

thm Se $p < q$, allora $M_p \leq M_q$,

e $M_p = M_q$ se e solo se $a_1 = a_2 = \dots = a_n$.

Co (AM-GM) $AM \geq GM$ $\frac{\sum a_i}{n} \geq (\prod a_i)^{1/n}$
 $M_1 \geq M_0$

dim Co base: $n=2$. $\frac{a+b}{2} \geq \sqrt{ab}$

$$\frac{(a-b)^2}{2} = \frac{a - 2\sqrt{ab} + b}{2} \geq 0 \quad \text{si, vice,} = \text{se e solo se } a=b.$$

Per induttivo: $n \rightsquigarrow 2n$.

Dobbiamo dire che $\frac{a_1 + \dots + a_n + a_{n+1} + \dots + a_{2n}}{2n} \geq \left(\prod_{i=1}^n a_i \cdot \prod_{i=1}^{2n} a_i \right)^{1/2n}$

$$A_n = \frac{\frac{a_1 + \dots + a_n}{n} + \frac{a_{n+1} + \dots + a_{2n}}{n}}{2} \geq \sqrt{\left(\prod_{i=1}^n a_i \right)^{1/n} \cdot \left(\prod_{i=1}^{2n} a_i \right)^{1/n}}$$

↓ AM > GM quato ho 2 elementi

↙ $AM(x, y) \geq GM(x, y)$

$$AM \geq \sqrt{\underbrace{\left(\frac{a_1 + \dots + a_n}{n}\right)}_{\geq GM(a_1, \dots, a_n)} \cdot \underbrace{\left(\frac{a_{n+1} + \dots + a_{2n}}{n}\right)}_{GM(a_{n+1}, \dots, a_{2n})}} \stackrel{p.i.}{\geq} \sqrt{(\pi a_i)^{1/n} \cdot (\pi a_i)^{1/n}}$$

Dobbiamo tornare indietro:

dovete dimostrare $AM(a_1, \dots, a_{n-1}) \geq GM(a_1, \dots, a_{n-1})$

(*) e sapere $AM(x_1, \dots, x_n) \geq GM(x_1, \dots, x_n) \quad \forall x_i > 0$

Applichiamo (*) e $x_1 = a_1, \dots, x_{n-1} = a_{n-1}, x_n = ?$

de scegliere in modo fido.
(per caso).

es $x + 2y + 3z \geq 6 \quad \wedge \quad xy^2z^3 = 1 \quad (x, y, z > 0)$

$$AM(\dots) = \frac{x + y + y + z + z + z}{6} \geq 1 = \sqrt[6]{1} = \sqrt[6]{xy^2z^3} = GM(\dots)$$


$x + 2y + 3z \geq ? \quad \wedge \quad xyz = 1 \quad (x, y, z > 0)$

$\frac{x + 2y + 3z}{3} \geq \sqrt[3]{6} \Rightarrow ?$ ottimo è $\sqrt[3]{6}$.

(per caso) $x + 2y + 3z \geq ? \quad \wedge \quad x^3y^2z = 9 \quad (x, y, z > 0)$

③ Cauchy - Schwarz

thm (C-S). $(\sum a_i b_i)^2 \leq (\sum a_i^2)(\sum b_i^2) \quad \forall a_i, b_i$

dim  , $\vec{A} \cdot \vec{B} = x_A x_B + y_A y_B$. (in coord)

Un vettore n -dim. è una n -upla di num. real.

$$\left. \begin{aligned} \vec{A} &= (x_1, x_2, \dots, x_n) \\ \vec{B} &= (y_1, y_2, \dots, y_n) \end{aligned} \right\} \vec{A} \cdot \vec{B} = x_1 \cdot y_1 + \dots + x_n \cdot y_n.$$

$$\vec{C} \cdot \vec{C} = \text{somma di quad.} \geq 0 \quad \forall \vec{C}.$$

$$\|\vec{C}\|^2 = \vec{C} \cdot \vec{C} = 0 \quad \text{se e solo se} \quad \vec{C} = 0.$$

$$\begin{aligned} \vec{A} &= (a_1, \dots, a_n) \\ \vec{B} &= (b_1, \dots, b_n) \end{aligned} \Rightarrow \text{LHS} = (\vec{A} \cdot \vec{B})^2$$
$$\text{RHS} = \|\vec{A}\|^2 \cdot \|\vec{B}\|^2.$$

oss $(\vec{x} + \vec{y}) \cdot \vec{z} = \vec{x} \cdot \vec{z} + \vec{y} \cdot \vec{z}$. (verificare)

$$\vec{x} \cdot \vec{y} = \vec{y} \cdot \vec{x}$$

$$\vec{C} = \vec{A} - t \cdot \vec{B} \quad \text{Dove } t \in \mathbb{R}.$$

$$0 \leq \|\vec{C}\|^2 = \|\vec{A} - t \cdot \vec{B}\|^2 = \|\vec{A}\|^2 - 2t \vec{A} \cdot \vec{B} + t^2 \|\vec{B}\|^2.$$



$$\frac{\Delta}{4} \leq 0$$

$$\frac{b^2 - 4ac}{4} =$$

$$\boxed{(\vec{A} \cdot \vec{B})^2 - \|\vec{A}\|^2 \cdot \|\vec{B}\|^2 \leq 0}$$

C-S!

= in C-S. se l'ho k e l b k per qualche t

$$\vec{A} - t\vec{B} = \vec{C} = 0 \iff \vec{A} \text{ e } \vec{B} \text{ paralleli} \implies$$

$$\vec{A} \text{ e } \vec{B} \text{ l'una multipli.} \quad \square$$

es $ab + bc + ca \leq a^2 + b^2 + c^2$

$$a_1 = a, \quad a_2 = b, \quad a_3 = c$$

$$b_1, \quad b_2, \quad b_3$$

es Prendiamo $x, y, z \geq 1$ t.c. $\frac{1}{x} + \frac{1}{y} + \frac{1}{z} = 2$

Dim. che $\sqrt{x+y+z} \geq \sqrt{x-1} + \sqrt{y-1} + \sqrt{z-1}$.

$$\sqrt{x-1} = \sqrt{\frac{x-1}{x}} \cdot \sqrt{x} \quad \text{e ci dice}$$

$$\begin{matrix} \text{"} \\ \text{"} \\ \text{"} \end{matrix}$$

RHS

$$\sum_{c=1}^n \sqrt{x-1} = \sum_{c=1}^n \sqrt{\frac{x-1}{x}} \cdot \sqrt{x} \leq \sqrt{\left(\sum_{c=1}^n \left(\sqrt{\frac{x-1}{x}}\right)^2\right) \cdot \left(\sum_{c=1}^n (\sqrt{x})^2\right)} =$$

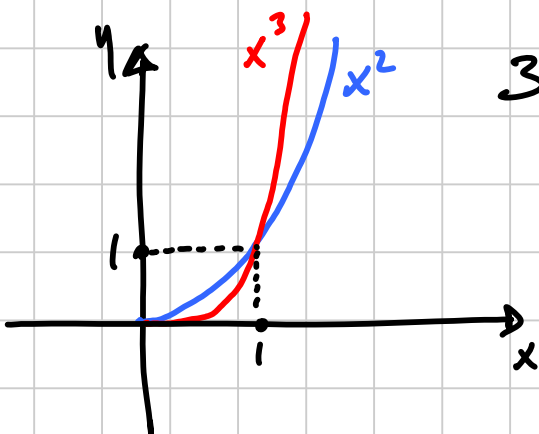
$$= \sqrt{\left(\frac{x}{x} - \frac{1}{x} + \frac{y}{y} - \frac{1}{y} + \frac{z}{z} - \frac{1}{z}\right) \cdot (x+y+z)} = \sqrt{(1+1+1-2)(x+y+z)} = \text{LHS}$$

Non esempio

Dimostrare che

$$ab + bc + ca \leq a^3 + b^3 + c^3 \quad \text{per } a, b, c > 0.$$

$$a = b = c = t$$



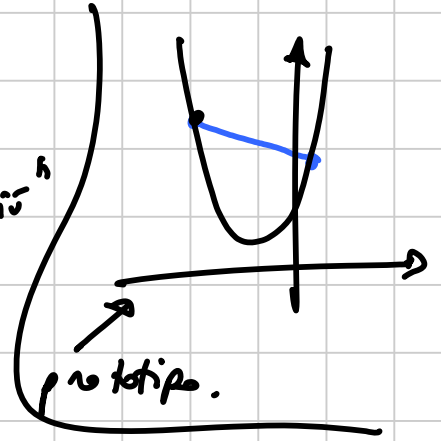
$$3t^2 \leq 3t^3$$

non può essere vero

④ Convessità/Concavità e Jensen

Che cos'è una funzione convessa?

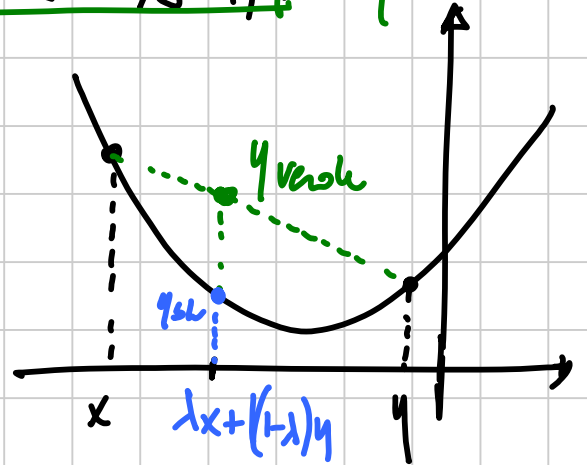
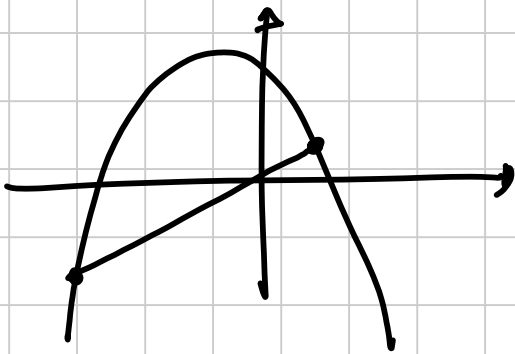
"È una funzione che le pance in giù"



def f funzione reale si dice convessa se $\forall x, y$ e $\forall \lambda \in [0, 1]$

$$f(\lambda x + (1-\lambda)y) \leq \lambda f(x) + (1-\lambda)f(y) = y_{\text{reale}}$$

f si dice concava se c'è \geq , cioè λ
 $y_{\text{slu}} \geq y_{\text{reale}}$.



es Le seguenti funzioni sono convexe:

$$f(x) = x$$

$$f(x) = x^2$$

$$f(x) = x^\alpha \quad \text{per } \alpha > 1 \text{ reale}$$

$$f(x) + g(x) \text{ è conv. se } f \text{ e } g$$

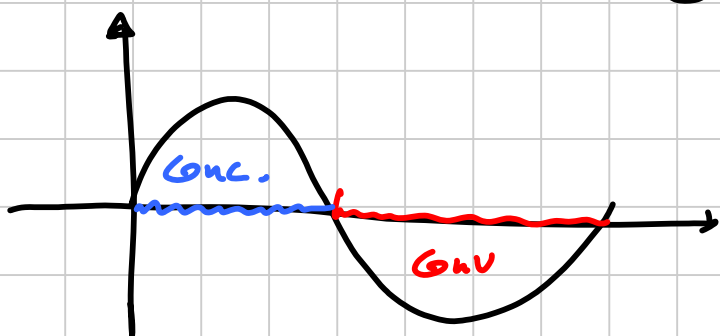
$$f(x) = e^x$$

$$f(x) = \frac{1}{x} \text{ per } x > 0$$

$$f(x) = \tan x \text{ per } x \in (0, \pi/2)$$

$f(g(x))$ è convessa se f e g sono convesse
e f è Crescente .

Le seguenti funzioni sono convexe:
 \sqrt{x} , x , x^3 per $x \leq 0$, $\cos x$, $\ln x$,
 $\frac{1}{x}$ per $x < 0$, $\log x$, $-f(x)$ e x è convessa.



es (per conv) $f(x)$ è sia convessa sia concava se e solo se
 $f(x) = ax + b$.

dis (JENSEN) Se f è convessa e x_1, \dots, x_n sono nell'int.
di convexit , allora

$$f\left(\frac{x_1 + \dots + x_n}{n}\right) \leq \frac{f(x_1) + \dots + f(x_n)}{n}$$

dim Per induzione (per caso: $x = \frac{x_1}{n}$, $y = \frac{x_2 + \dots + x_n}{n-1}$,
 $\lambda = \frac{1}{n}$, e applicate la def.)

dis (J2) Con le stesse hp, $\lambda_1 + \dots + \lambda_n = 1$, $\lambda_i \geq 0$

Allora $f(\lambda_1 x_1 + \dots + \lambda_n x_n) \leq \lambda_1 f(x_1) + \dots + \lambda_n f(x_n)$

Gr Dim la dist. tra le medie ($M_p \geq M_q$ e $p, q > 0$).

Claim (per ora) basta dim $M_p \geq M_1$ e $p > 1$.

Se abbiamo il claim, applichiamo Jensen a $f(x) = x^p$.

$$\text{RHS} = \frac{f(x_1) + \dots + f(x_n)}{n} = \frac{x_1^p + \dots + x_n^p}{n} = M_p^p.$$

$$\text{LHS} = f\left(\frac{x_1 + \dots + x_n}{n}\right) = \left(\frac{x_1 + \dots + x_n}{n}\right)^p = AM^p = M_1^p.$$

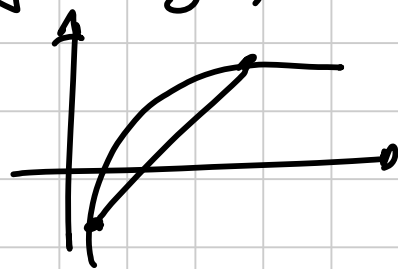
$$M_1^p \leq M_p^p \Leftrightarrow M_1 \leq M_p. \quad \square$$

Thm (Dis. di Young) e $a, b > 0$, $p, q > 0$ t.c. $\frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1$,

$$\text{alora } \frac{a^p}{p} + \frac{b^q}{q} \geq ab.$$

dim Applicando Jensen a $f(x) = \log x$, $x = a^p$, $y = b^q$.

$\log x$ è concava



$$f(\lambda x + (1-\lambda)y) \geq \lambda f(x) + (1-\lambda)f(y)$$

$$\log(\lambda x + (1-\lambda)y) \geq \lambda \log x + (1-\lambda) \log y$$

$$\log(\lambda a^p + (1-\lambda)b^q) \geq \lambda p \log a + (1-\lambda)q \log b$$

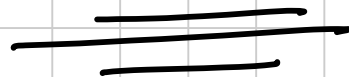
$$\lambda = \frac{1}{p} \Rightarrow 1 - \lambda = \frac{1}{q}$$

$$\log\left(\frac{a^p}{p} + \frac{b^q}{q}\right) \geq \log e + \log b = \log ab$$

$$\frac{a^p}{p} + \frac{b^q}{q} \geq ab \quad \square$$

Exercise: lez. 3.3, 3.4 pp. 13-15

pp. 21-22: n. 1, 4, 5, 9



1. $x_1, \dots, x_n > 0$ e zappiano

$$HM(x_i) = 6, \quad GM(x_i) = 7, \quad AM(x_i) = 8.$$

$$y_i = \prod_{j \neq i} x_j$$

HM, GM, AM degli y_i ?

$$y_i = \prod_{j \neq i} x_j = \frac{\prod_{j=1}^n x_j}{x_i} = \frac{7^n}{x_i}$$

$$\begin{aligned} AM(y_i) &= \left(\sum y_i\right) / n = \frac{7^n \cdot \sum \frac{1}{x_i}}{n} = 7^n \cdot \left(\frac{\sum \frac{1}{x_i}}{n}\right) = \\ &= 7^n \cdot HM(x_i)^{-1} = \\ &= 7^n / 6 \end{aligned}$$

$$GM(y_i) = \left(\prod y_i\right)^{1/n} = \left(\prod \left(\frac{7^n}{x_i}\right)\right)^{1/n} = \left(7^{n^2} \cdot \frac{1}{\prod x_i}\right)^{1/n} =$$

$$= \left(\frac{7^{n^2}}{7^n} \right)^{\frac{1}{n}} = 7^{\frac{n^2-n}{n}} = 7^{n-1}$$

$$AM(y_i) = \left(\frac{\sum \frac{1}{y_i}}{n} \right)^{-1} = \left(\frac{\sum x_i}{7^n \cdot n} \right)^{-1} = 7^n \cdot AM(x_i)^{-1} = 7^n / 8.$$

$$y_i' := y_i / 7^n: \quad \text{e.} \quad M_p(a \cdot y_i) = a \cdot M_p(y_i).$$

④ $\text{MAX}(x^5 y z)$ soggetto a $x + y + z = 1$.

$$x \cdot x \cdot x \cdot x \cdot x \cdot 5y \cdot 5z \leq \underset{AM-GM}{\left(\frac{5x + 5y + 5z}{7} \right)^7}$$

$$25 x^5 y z \leq \left[\frac{5}{7} (x + y + z) \right]^7 \Rightarrow x^5 y z \leq \frac{5^5}{7^7}.$$

$$x = 5y = 5z \Rightarrow x = \frac{5}{7}, \quad y = z = \frac{1}{7}.$$

$$x^5 y z = \left(\frac{5}{7} \right)^5 \cdot \frac{1}{7} \cdot \frac{1}{7} = \frac{5^5}{7^7} \leftarrow \text{il massimo \u00e8 raggiunto!}$$

⑤ $a_i = x_i, \quad b_i = \sqrt{y_i}$

$$CS: \quad \underbrace{\sum x_i \sqrt{y_i}}_{q_n} \leq \sqrt{\sum x_i^2} \cdot \underbrace{\sqrt{\sum y_i}}_{\sqrt{8n}}$$

$$\sqrt{\sum x_i^2} \geq \frac{q_n}{2\sqrt{2} \cdot \sqrt{n}} \Rightarrow \sqrt{\frac{\sum x_i^2}{n}} \geq \frac{9}{2\sqrt{2}} \Rightarrow$$

$$QM(x_i) \geq \frac{9}{2\sqrt{2}}.$$

$$x = y_i = y_j = 8 \leadsto x_i = x_j = x$$

$$x\sqrt{y} = 7 \Rightarrow x = \frac{7}{2\sqrt{2}} \underline{\underline{ok.}}$$

⑨ Chebysch. $M_1(a; b_{n-1}) \leq M_1(a; b_i) \cdot M(b_i) \leq M_1(a; b_i)$

WLOG $x_1 \leq x_2 \leq \dots \leq x_n$

$$\frac{1}{\sqrt{1-x_1}}, \dots, \frac{1}{\sqrt{1-x_n}}?$$

$$\sqrt{1-x_2} \leq \sqrt{1-x_1}$$

$$\frac{1}{\sqrt{1-x_1}} \leq \frac{1}{\sqrt{1-x_2}} \leq \dots \leq \frac{1}{\sqrt{1-x_n}}$$

$$\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \frac{x_i}{\sqrt{1-x_i}} \stackrel{\text{Chebysch}}{\geq} \underbrace{M_1(x_i)}_{\frac{1}{n}} \cdot \underbrace{M_1\left(\frac{1}{\sqrt{1-x_i}}\right)}_{?} \quad y_i = \frac{1}{\sqrt{1-x_i}}$$

$$M_{-2}(y_i) = \left(\frac{\sum_{i=1}^n \frac{1}{y_i^2}}{n} \right)^{-1/2} = \left(\frac{\sum_{i=1}^n (1-x_i)}{n} \right)^{-1/2} = \left(\frac{n-1}{n} \right)^{-1/2} = \sqrt{\frac{n}{n-1}}$$

$$\cancel{\frac{1}{n}} \sum \geq \cancel{\frac{1}{n}} \cdot M_1(y_i) \geq \cancel{\frac{1}{n}} M_{-2}(y_i) = \cancel{\frac{1}{n}} \cdot \frac{\sqrt{n}}{\sqrt{n-1}} = \sqrt{\frac{n}{n-1}}$$