

• Trouve formule chiss. per

$$\begin{cases} a_n = 2a_{n-1} + n \\ a_0 = 37 \end{cases} \quad n=1, 2, 3, \dots$$

com
f(n)

$$a_0 = 37$$

$$a_1 = 2 \cdot 37 + 1$$

$$a_2 = 2^2 \cdot 37 + 2 \cdot 1 + 2$$

$$a_3 = 2^3 \cdot 37 + 2^2 \cdot 1 + 2 \cdot 2 + 3$$

$$a_4 = 2^4 \cdot 37 + 2^3 \cdot 1 + 2^2 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 4$$

$$a_k = 2^k \cdot 37 + 2^{k-1} \cdot 1 + 2^{k-2} \cdot 2 + \dots + 2^0 \cdot k$$

$$= 2^k \cdot 37 + \sum_{j=1}^k 2^{k-j} \cdot j$$

grado esponente +
stesso = k

Dim: Motivazioni:

$$a_n = 2a_{n-1} + n = 2 \left(2^{n-1} + \sum_{j=1}^{\dots} \dots \right)$$

$$= 2^n + \sum_{j=1}^k 2^{k-j} \cdot j$$

S. dice anche quanto fa la sommatoria?

$$\sum_{j=1}^k 2^{k-j} \cdot j = 2^k \sum_{j=1}^k \frac{1}{2^j} \cdot j$$

→ sommatoria

$$\sum_{j=1}^k j \cdot x^j = 1 \cdot x + 2 \cdot x^2 + \dots + k \cdot x^k$$

con $x = \frac{1}{2}$

Come si calcola?

Idea: stessa idea che si uss per calcolare $S = 1+x+x^2+\dots+x^k = \dots$

$$\begin{aligned} S &= 1 + x + x^2 + \dots + x^k \\ -xS &= \underline{x + x^2 + \dots + x^k + x^{k+1}} \\ (1-x)S &= 1 - x^{k+1} \end{aligned}$$

Per le nostre somme:

$$- S = 2^{k-1} \cdot 1 + 2^{k-2} \cdot 2 + \dots + 2^1 \cdot (k-1) + 2^0 \cdot k$$

$$+ 2S = 2^k + 2^{k-1} \cdot 2 + 2^{k-2} \cdot 3 + \dots + 2^1 \cdot k$$

$$\underline{S = 2^k + 2^{k-1} + 2^{k-2} + \dots + 2^1 - k}$$

$$S = \frac{2^{k+1} - 2}{2 - 1} = 2^{k+1} - k - 2$$

$$\text{Complessivamente: } Q_n = 2^n \cdot 37 + 2^{n+1} - n - 2$$

In generale: soluzione di

$$\begin{cases} Q_n = 2Q_{n-1} + h \\ Q_0 = C \end{cases}$$

non omogenea

è data da

$$Q_n = \underbrace{2^n \cdot C}_{\text{soluzione generale}} + \underbrace{2^{n+1} - n - 2}_{\text{una soluzione particolare}}$$

$$\text{di } b_n = 2b_{n-1}$$

$$b_n = 2^n \cdot C$$

• Trovare formula chiusa per

$$(1) \rightarrow \begin{cases} Q_{n+1} = Q_n + 2Q_{n-1} \\ Q_0 = 0 \\ Q_1 = 1 \end{cases} \quad \text{mo cerca soluzioni } Q_n = \lambda^n$$

$$\lambda^{n+1} = \lambda^n + 2\lambda^{n-1}$$

$$\lambda^2 = \lambda + 2$$

$$p(\lambda) = \lambda^2 - \lambda - 2$$

polinomio caratteristico

$$0 = p(\lambda) \Leftrightarrow Q_n = \lambda^n \text{ è soluzione di (1)}$$

$$\lambda^2 - \lambda - 2 = (\lambda + 1)(\lambda - 2) \Rightarrow \begin{cases} \lambda_1 = -1 \\ \lambda_2 = 2 \end{cases} \quad \text{allora, } Q_n = (-1)^n \text{ soddisfa (1)} \\ Q_n = 2^n$$

Le soluzioni di (1) + (2) + (3)

è del tipo $Q_n = \alpha(-1)^n + \beta 2^n$ con α, β che trovano solo (2) + (3)

$$(2) \rightarrow \begin{cases} \alpha + \beta = 0 \\ \alpha = -\beta \end{cases}$$

$$(3) \rightarrow \begin{cases} -\alpha + 2\beta = 1 \\ 3\beta = 1 \end{cases} \Rightarrow \beta = \frac{1}{3}, \alpha = -\frac{1}{3}$$

$$\text{La soluzione di (1) + (2) + (3) è } Q_n = \frac{1}{3} (2^n - (-1)^n)$$

$$F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right)$$

Funzione per tutte le successioni $Q_{n+1} = \square Q_n + \square Q_{n-1}$

Variante: se $P(\lambda)$ ha una soluzione doppia $\lambda_1 = \lambda_2$,

dove prendere $Q_n = \alpha \lambda_1^n + \beta n \lambda_1^n$

- es. classico: $\begin{cases} Q_{n+1} = Q_n + 2Q_{n-1} \\ Q_0 = 0 \\ Q_1 = 1 \end{cases}$

P primo, al massimo
che esistono ∞ valori
di n tali che $P \mid Q_n$

$$P = 5$$

$$Q_0 = 0$$

$$Q_1 = 1$$

$$Q_2 = 1$$

$$Q_3 = 3$$

$$Q_4 = 5 \equiv 0 \pmod{5}$$

$$Q_5 \equiv 0 + 2 \cdot 3 \equiv 6 \equiv 1$$

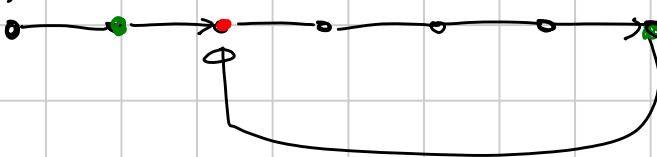
Qualsiasi sia il primo P , prima o poi troverai una coppia di valori (Q_{n-1}, Q_n) ripetuta modulo P

$$(0,1) \rightarrow (1,1) \rightarrow (1,3) \rightarrow (3,0)$$



Può succedere questo?

$$(0,1)$$



"forma a P"

No, perché se $(Q_n, Q_{n+1}) = (c, d)$ allora Q_{n+1} è minima.

determinato:

$$Q_{n+1} = Q_n + 2Q_{n-1}$$

$$d = c + 2c \quad c = \frac{d-c}{2}$$

Quindi se succede "P" come sopra, con la prima ripetizione Q allora anche $Q = Q$, quindi è assurdo.

Esercizio: punti sono le stringhe di 12 caratteri (A, B) che non contengono 2 A consecutive né 3 B consecutive

BABBABABBBAB ..

Idea: conto le sequenze lunghe n suddividendole in seconde del blocco di carattere BB con cui terminano.

$$\begin{cases} A_{n+1} = B_n + \boxed{BB}_n \\ B_{n+1} = A_n \\ \boxed{BB}_{n+1} = B_n \end{cases}$$

$$\begin{cases} A_1 = 1 \\ B_1 = 1 \\ BB_1 = 0 \end{cases}$$

$\boxed{BB}_n = \{ \# \text{stringhe lunghe } n \text{ che soddisfano le cond. e terminano con un blocco } \text{BB} \}$

$B_n = \{ \# \text{stringhe lunghe } n \text{ che soddisfano e terminano con uno solo } B \}$

$$A_n = \{ \dots \}$$

$$\text{BB}_{n+1} = B_n = A_{n-1} =$$

$$\boxed{A_{n+1}} = B_n + \boxed{\text{BB}_n} = A_{n-1} + B_{n-1} = \boxed{A_{n-1} + A_{n-2}}$$

$$\Delta^{n+1} = \Delta^{n-1} + \Delta^{n-2} \quad \text{e} \quad \Delta^3 = \Delta + 1 \quad \text{e} \quad \varphi(\Delta) = \Delta^3 - \Delta - 1$$

$$\text{trovo } \Delta_1, \Delta_2, \Delta_3, \quad A_n = \alpha \Delta_1^n + \beta \Delta_2^n + \gamma \Delta_3^n$$

(problema: le soluzioni non sono "facili" da scrivere)

(\exists in gen. quando sarà

$$A_n = \alpha A_{n-1} + \beta B_{n-1} + \gamma C_{n-1}$$

$$B_n = \delta A_{n-1} + \varepsilon B_{n-1} + \eta C_{n-1}$$

$$C_n = \zeta A_{n-1} + \theta B_{n-1} + \iota C_{n-1}$$

semplificare un po' qualunque si dà le stesse ricorrenze)

$$\begin{cases} A_{n+1} = A_n + B_n \\ B_{n+1} = A_n + 2B_n \end{cases}$$

Equazioni funzionali

Trovare funzioni magari che soddisfano identità

e.s.: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ tale che $\underline{f(f(x)) = x} \quad \forall x \in \mathbb{R}$

$f: \mathbb{R}_+ \rightarrow \mathbb{R}$ tale da $\underline{[f(x)]^2 = x} \quad \text{2} \quad \forall x \in \mathbb{R}_+$

$f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ tale da $\underline{f(x) + f(y) = f(x+y)} \quad \forall x, y \in \mathbb{Z}$

$$② \Rightarrow f(x) = \pm\sqrt{x} \quad \forall x \in \mathbb{R}^+$$

solutions: • $f(x) = \sqrt{x}$

• $f(x) = -\sqrt{x}$

• $f(x) = \begin{cases} \sqrt{x} & \text{se } x \in (0, 1) \\ -\sqrt{x} & \text{altrimenti} \end{cases}$

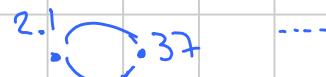
• $f(x) = \begin{cases} \sqrt{x} & \text{se } x \text{ è razionale} \\ -\sqrt{x} & \text{altrimenti} \end{cases}$

• $f(x) = \begin{cases} \sqrt{x} & \text{se il num. frisa per 5} \\ -\sqrt{x} & \text{altrimenti} \end{cases}$

①: $f(f(x)) = x \quad \forall x \in \mathbb{R}$

se si applica due volte la f , ottengono lo stesso numero

$$f(5) = -\pi \quad \Rightarrow f(-\pi) = f(f(5)) = 5$$



③: su \mathbb{Z} , soluzioni sono del tipo $f(x) = \lambda x$,
dove $\lambda = f(1)$ è un numero > piacevole

• trovare $f: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$ tale che $f(x+y) + f(x-y) = 2f(x) + 2f(y)$: $P(x, y)$

$$P(0, 0): f(0+0) + f(0-0) = 2f(0) + 2f(0) \rightarrow 2f(0) = 4f(0) \rightarrow f(0) = 0$$

$$P(x, 0): f(x) + f(x) = 2f(x) \text{ inutile... } \forall x \in \mathbb{Q}$$

$$P(x, x): f(2x) + f(0) = 2f(x) + 2f(x) \quad \forall x \in \mathbb{Q} \quad \boxed{f(2x) = 4f(x)}$$

$$P(2t, t): f(3t) + f(t) = 2f(2t) + 2f(t)$$

$$\rightarrow f(3t) + f(t) = 2 \cdot 4f(t) + 2f(t) \rightarrow f(3t) = 9f(t) \quad \forall t \in \mathbb{Q}$$

Idea: dimostrare per induzione che $\boxed{f(nt) = n^2 f(t)}$ $\forall t \in \mathbb{Q}, \forall n \in \mathbb{N}$

Razionali positivi: $S(n, \frac{1}{n}): f(1) = n^2 \cdot f(\frac{1}{n})$

Definisco $\boxed{\lambda = f(1)}$

1) $S(n, 1): f(n) = n^2 f(1) = n^2 \lambda$

$n \in \mathbb{N}$

2) $S(n, \frac{1}{n}): f(\frac{1}{n}) = \frac{1}{n^2} \cdot \lambda$

$n \in \mathbb{N}^{-1}$

$$3) S(m, \frac{1}{n}): f(m \cdot \frac{1}{n}) = m^2 f(\frac{1}{n}) = m^2 \cdot \frac{1}{n^2} \lambda \quad \text{in } \mathbb{Q}_+$$

$$P(x, -x): f(0) + f(2x) = 2f(x) + 2f(-x)$$

se $x > 0$: $0 + (2x)^2 \lambda = 2x^2 \lambda - 2f(-x)$

$$\Rightarrow f(-x) = x^2 \lambda$$

Quindi $f(x) = x^2 \lambda \quad \forall x \in \mathbb{Q}$

IMO 19-1: $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ t.c. $f(2a) + 2f(b) = f(f(a+b))$: $P(a, b)$

Oss: se volete, potete vedere come esercizio sulle successioni.

Trovate tutte le successioni Q_n tali che $Q_{2n} + 2Q_n = Q_{Q_{n+1}}$

$$P(0,0): f(0) + 2f(0) = f(f(0)) \quad 3f(0) = f(f(0))$$

$$P(0,a): f(2a) + 2f(0) = f(f(a)) \quad \forall a \in \mathbb{Z}$$

$$P(0,b): f(0) + 2f(b) = f(f(b)) \quad \forall b \in \mathbb{Z} \quad \text{no}$$

posso usarlo per risolvere $f(2a) + 2f(b) = f(0) + 2f(a+b)$

 Possiamo che non funziona: sostituisco $f(b) = c$

e ottengo $f(0) + 2c = f(c) \Rightarrow f(c) = 2c + f(0)$

non per forza tutti gli interi!

$\forall c$ che si può solo fare $f(b)$
 $\forall c \in \text{Im } f$

Idee: scrivo $a+b$ $2 = 2+0 = 1+1 = 0+2$

$$P(0,2): f(0) + 2f(2) = f(f(2))$$

$$P(1,1): f(2) + 2f(1) = f(f(2))$$

$$P(2,0): f(4) + 2f(0) = f(f(2))$$

Più in generale:

$$P(a,b): f(2a) + 2f(b) = f(f(a+b))$$

$$P(b,a): f(2b) + 2f(a) = f(f(a+b))$$

$$2f(b) - f(2b) = 2f(a) - f(2a) \quad \forall a, b \in \mathbb{Z}$$

$$S(b) \Rightarrow 2f(b) - f(2b) = f(0)$$

deressere costante $\forall b \in \mathbb{Z}$

Usando queste relazioni possiamo dimostrare che f è lineare (affine)

$$\text{cioè } f(n+1) - f(n) \text{ è costante} \Rightarrow f(n) = \alpha n + \beta$$

Usando $T(a)$, sostituisco

$$2f(a) - f(0) + 2f(b) = f(2a) + 2f(b) = f(f(a+b))$$

$$\Rightarrow 2f(a) + 2f(b) = f(f(a+b)) + f(0) \quad \forall a, b \in \mathbb{Z}$$

$T(a, b)$

dipende solo da $a+b$

$$T(a, b) : 2f(a) + 2f(b) = f(f(a+b)) + f(0)$$

$$T(a+b, 0) : 2f(a+b) + 2f(0) = f(f(a+b)) + f(0)$$



$$U(a, b) \quad f(a) + f(b) = f(a+b) + f(0) \quad \forall a, b \in \mathbb{Z}$$

Definisco $g(x) := f(x) - f(0)$, così $g(0) = 0$

Faccendo un cambio di variabile,

$$U(a, b) \text{ diventa } g(a) + f(0) + g(b) + f(0) = g(a+b) + f(0) + f(0)$$

$$g(a) + g(b) = g(a+b) \quad \forall a, b \in \mathbb{Z}$$

Equazione di Cauchy su $\mathbb{Z} \Rightarrow g(x) = \lambda x \quad \forall x \in \mathbb{Z}$,

per un qualche λ

$$f(x) = g(x) + f(0) = \lambda x + f(0) \quad \forall x \in \mathbb{Z}$$

Mi dice che ogni f che soddisfa $P(a, b)$ è della

forma $f(x) = \lambda x + c$, per opportuni costanti $\lambda \in \mathbb{Z}, c \in \mathbb{Z}$.

Se vedo a sostituire,

$$P(a, b) : \lambda \cdot 2a + c + 2(\lambda b + c) = \lambda(\lambda(a+b) + c) + c$$

$$2\lambda a + 2\lambda b + 3c = \lambda^2 a + \lambda^2 b + \lambda c + c \quad \forall a, b$$

$$\begin{aligned} \text{deressere } 2\lambda &= \lambda^2 & \lambda &= 0 \\ && \lambda &= 2 \end{aligned}$$

$$3c = (\lambda+1)c \quad \begin{cases} \text{se } \lambda=2, \text{ tutti i } c \\ \text{sono } 0 \end{cases}$$

se $\lambda=0$, solo $c=0$

Soluzioni dell'equazione: $f(x) = 2x + c$ per ogni $c \in \mathbb{Z}$

$$f(x) = 0$$

(Basta sost. nel testo iniziale)

$$P(a,b)$$

$$P(b,c)$$

$$P(a+b, c)$$

e concludere tutto)

Esercizio grande 2

$$1 \quad f(f(n)) = n+1$$

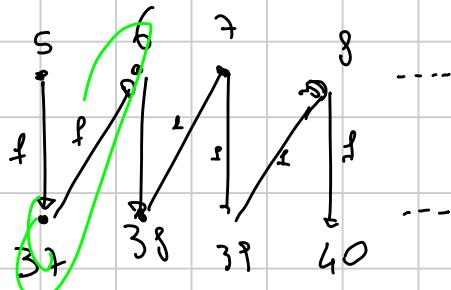
$$4 \quad f(x+f(y)) = f(x) + y$$

5 pulce

$$6 \quad x_{n+1} = f(x_n) - 2 \sum x_i$$

$$10 \quad f(x)f(x) + f(y) = [f(x)]^2 + y$$

$$1. \quad f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad \left\{ \begin{array}{l} f(f(n)) = n+1 \end{array} \right.$$



(numeri più grandi di 40)

$$f(3) = 3 \Rightarrow$$

$$\Downarrow$$

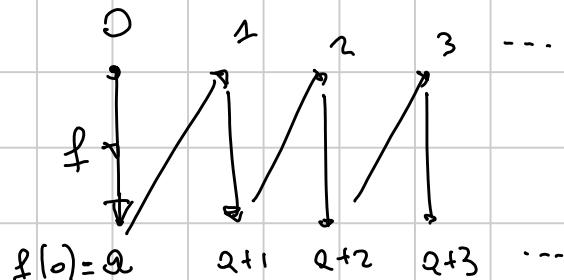
$$f(3) = f(f(3)) = 3+1 \Rightarrow$$

$$f(6) = f(f(3)) = 3+1 = 4$$

Così

uno "zig-zag" di valori

Questi valori prima o poi si incontreranno.



Se $a > 0$, trovo prima o poi
a nella riga di sopra,
e un numero $>a$ sotto

Se $a < 0$, trovo o nella
riga di sotto e $f(a) > 0$
assurdo!

Oppure:

$$f(f(f(n))) = f(n+1)$$

$$f(n)+1$$

$$f(n+1) = f(n) + 1$$

$$\Rightarrow f(n) = n+c \quad (\text{induzione}) \quad \forall n$$

\hookrightarrow intanto, $c = f(0)$

$$\Rightarrow f(f(n)) = f(n+c) = n+c+c = n+2c \neq n+1$$

4) $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ monotona

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

$P(x, y)$

$$P(0, 0) : f(f(0)) = f(0)$$

$$(i) P(0, y) : f(f(y)) = y + f(0)$$

$$(ii) P(x, 0) : f(x+f(0)) = f(x)$$

← se $f(0) \neq 0$, f sarebbe periodica,
ma non può essere periodica
e monotona! (o, ma che non
sia costante)

$\Rightarrow f(0) = 0$

Ottiene, per dire che $f(0) = 0$:

$$(i) (f \circ f)(y) = y + f(0)$$

↳ si è iniettivo che si ottiene!

$\Rightarrow f$ è \Leftrightarrow iniettivo che si ottiene!

$$(ii) f(x+f(0)) = f(x) \xrightarrow{\text{iniett}} x+f(0) = x \Rightarrow f(0) = 0$$

$$(iii) f+f(0)=0 : \boxed{f(f(y)) = y} \quad \forall y \in \mathbb{R}$$

$$P(x, f(y)) : f(x+f(f(y))) = f(x) + f(y)$$

$$f''(x+y) = f(x) + f(y) \quad \begin{array}{l} \text{Cauchy +} \\ \text{monotonia} \end{array} = f(z) = \lambda z$$

+ verificare poss. Δ funzionale $(\Delta = \pm 1)$

$\forall z \in \mathbb{R}$

5. Pagine su tetraedro

$$\text{Probabilità di essere in } A \text{ dopo } n \text{ passi} = \frac{\# \text{ percorsi } A \dots A}{3^n}$$

$$A_n = P[\text{essere nel vertice } A \text{ dopo } n \text{ salti}]$$

$$B_n = \dots$$

$$C_n = \dots$$

$$D_n = \dots$$

$$\begin{cases} A_{n+1} = \frac{1}{3}B_n + \frac{1}{3}C_n + \frac{1}{3}D_n \\ B_{n+1} = \frac{1}{3}A_n + \frac{1}{3}C_n + \frac{1}{3}D_n \\ C_{n+1} = \frac{1}{3}A_n + \frac{1}{3}B_n + \frac{1}{3}D_n \\ D_{n+1} = \frac{1}{3}A_n + \frac{1}{3}B_n + \frac{1}{3}C_n \end{cases} \quad \begin{cases} A_0 = 1 \\ B_0 = 0 \\ C_0 = 0 \\ D_0 = 0 \end{cases}$$

modo 1: $B_n = C_n = D_n$ e quindi posso

$$\begin{cases} A_{n+1} = \frac{1}{3} \cdot 3B_n = B_n \\ B_{n+1} = \frac{1}{3}A_n + \frac{2}{3}B_n = \frac{2}{3}B_n + \frac{1}{3}B_{n-1} \end{cases}$$

$$\lambda^2 = \frac{2}{3}\lambda + \frac{1}{3}$$

$$\lambda = \frac{1+3(-\frac{1}{3})^n}{4}$$

modo 2: $A_n + B_n + C_n + D_n = 1$

$$A_{n+1} = \frac{1}{3}(1 - A_n)$$

$$= -\frac{1}{3}A_n + \frac{1}{3}$$

Ricorrencia = un passo non omogenea

6

$$X_0 = 1$$

$$X_{n+1} = 6X_n - 2 \sum_{i=0}^n X_i$$

modo 1: Gli diamo un nome, e vediamo cosa fa:

$$Y_n = \sum_{i=0}^n X_i \quad \begin{cases} Y_n = Y_{n-1} + X_n \\ X_{n+1} = 6X_n - 2Y_n \end{cases}$$

modo 2:

$$X_{n+1} = 6X_n - 2(X_0 + X_1 + \dots + X_n)$$

$$X_n = 6X_{n-1} - 2(X_0 + X_1 + \dots + X_{n-1})$$

$$X_{n+1} - X_n = 6X_n - 6X_{n-1} - 2X_n \text{ o ricorrencia con dup. dei due termini precedenti}$$

$$10: f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad f(xf(x) + f(y)) = [f(x)]^2 + y \quad P(x, y)$$

$$P(0, y): f(f(y)) = [f(0)]^2 + y \quad \forall y \in \mathbb{R}$$

$\Rightarrow f$ è iniettiva e suriettiva

\Rightarrow esiste un $a \in \mathbb{R}$ tali che $f(a) = 0$

$$P(a, y): f(f(y)) = 0 + y \quad \Rightarrow f(0) = 0 \Rightarrow f(f(y)) = y \quad \forall y \in \mathbb{R}$$

$$P(x, 0): f(xf(x)) = [f(x)]^2$$

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

È vero che $xf(x)$ può assumere tutti i valori reali?

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

$$P(x, y): f(xf(x) + f(y)) = [f(x)]^2 + y$$

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

$$\Rightarrow [f(w)]^2 = w^2 \quad \forall w \in \mathbb{R}$$

(perché $f(y) = w$ assume tutti i valori reali)

$$f(w) = \pm w \quad \forall w \in \mathbb{R}$$

- $f(w) = w \quad \forall w \in \mathbb{R}$

- $f(w) = -w \quad \forall w \in \mathbb{R}$

- $f(w) = \begin{cases} w & w \in \mathbb{Q} \\ -w & \text{alti} \end{cases}$

- $f(w) = \begin{cases} w & w \in \mathbb{Q} \\ -w & w \notin \mathbb{Q} \end{cases}$

Dobbiamo trovare un modo di escludere che ci possono essere 2 f.c. $f(a) = a$, b f.c. $f(b) = -b$ contemporaneamente.

Basta sostituire $P(a, b)$ e vedere cosa succede (TBD).