

$$\boxed{M3} \quad f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad f(m + f(m)) + f(m) = f(m) + f(3m) + 2000$$

$$f\left(m + \underbrace{f(m)}_a\right) = f(m) + \underbrace{f(3m) - f(m)}_b + 2000$$

In generale: $f(m+a) = f(m) + b \rightsquigarrow f(ka) = f(0) + kb \quad \forall k \in \mathbb{Z}$
(inclusione avanti e indietro)

Bruttalmente: f sulla succ. ka va all'infinito come $f(x) \sim \frac{b}{a}x$

$$\begin{aligned} \rightsquigarrow \text{Fisso } m_1 &\rightsquigarrow \text{ottergo } a_1 \text{ e } b_1 \\ \text{Fisso } m_2 &\rightsquigarrow \text{" } a_2 \text{ e } b_2 \end{aligned} \quad \rightsquigarrow \quad \frac{b_1}{a_1} = \frac{b_2}{a_2} = c$$

$$\rightsquigarrow \text{fatto su tutti gli } m \rightsquigarrow \boxed{f(3m) - f(m) + 2000 = c f(m)}$$

$$\begin{aligned} \text{Uso la relazione con } a_1, b_1 & \quad f(ka_1) = f(0) + kb_1 \quad k = a_2 \\ a_2, b_2 & \quad f(ka_2) = f(0) + kb_2 \quad k = a_1 \end{aligned}$$

$$a_2 b_1 = a_1 b_2 \rightsquigarrow \text{se posso dividere ottergo } \frac{b_1}{a_1} = \frac{b_2}{a_2} = c \in \mathbb{Q}$$

Devo poter dividere... Pongo $c = \frac{b_1}{a_1}$ e voglio dir. che $b_2 = ca_2$

$$\text{A meno di cambiare } c \text{ sappiamo che } \boxed{f(3m) = (c+1)f(m) - 2000}$$

$$f(m + f(m)) = f(m) + c f(m)$$

$$\boxed{\text{2ª ipotesi}} \quad f(3m) = \alpha f(m) - 2000 \rightsquigarrow$$

$$f(3^k m) = \alpha^k f(m) - 2000 \frac{\alpha^k - 1}{\alpha - 1}$$

$$\text{Metiamo anche che } \alpha = 3 \rightsquigarrow \boxed{f(m + f(m)) = f(m) + 2f(m)}$$

Tutte le funzioni $f(x) = 2x + b$ risolvono, ma NON sono le uniche

$$\begin{aligned} \boxed{n=0} \quad f(f(m)) &= f(0) + 2f(m) \rightsquigarrow f(x) = 2x + f(0) \quad \forall x \in \mathbb{Z} \\ n = f(k) &\rightsquigarrow f(f(k) + f(m)) = 2f(k) + 2f(m) + f(0) \quad f(x) = 2x + f(0) \\ &\quad \forall x \in \mathbb{Z} + \mathbb{Z} \end{aligned}$$

Ci sono soluzioni non rette, ad esempio

$$f(x) = \begin{cases} 2x & \text{se } x \text{ è pari} \\ 2x + 6 & \text{se } x \text{ è dispari} \end{cases}$$

Conclusione: serve iterazione tra

$$f(3^k m) = \alpha^k f(m) - 2000 \frac{\alpha^k - 1}{\alpha - 1} \quad e$$

$$f(m + f(m)) = f(m) + (\alpha - 1) f(m) \rightsquigarrow f(m + \alpha f(m)) = f(m) + (\alpha - 1) \alpha f(m)$$

$$f(3^k m) = f(3^k m - m + m) = f(m + \underbrace{(3^k - 1)m}_{\text{se fosse multiplo di un qualche } f(m)})$$

$$\alpha^k f(m) - 2000 \frac{\alpha^k - 1}{\alpha - 1}$$

$$= f(m) + (\alpha - 1) (3^k - 1)m$$

Come concludo: scelgo m quasi a caso, e poi scelgo k in modo tale che

$$(3^k - 1) \text{ sia multiplo di } f(m)$$

Questo è possibile purchè $f(m)$ non sia multiplo di 3.

Procedura diretta:

→ scelgo m t.c. $3 \nmid f(m)$

→ scelgo k t.c. $(3^k - 1)$ è multiplo di $f(m)$

→ con progressioni arit. e geom. trovo $f(x) = Ax + B \quad \forall x \in \mathbb{Z}$

→ sostituisco e trovo A e B $f(x) = 2x + 1000$

41) $\varphi(n) =$ più grande primo di n

$$\varphi(m^4 + u^2 + 1) = \varphi((u+1)^4 + (u+1)^2 + 1)$$

Fattorizzazione !! $u^4 + u^2 + 1 = (m^2 + m + 1)(m^2 - m + 1)$
 $(m-1)^2 + (u-1) + 1$

$$P_k = \varphi(k^2 + k + 1)$$

$$P_{k^2} = \max\{P_k, P_{k-1}\}$$

$$P_{(k+1)^2} = \max\{P_{k+1}, P_k\}$$

Se per caso fosse $P_k \geq P_{k-1}$ e $P_k \geq P_{k+1}$, allora k è OK 😊

Mi servono ∞ pti di "massimo locale"
per P_k



Basta escludere che P_k sia

- definitivamente strettamente decrescente (assurdo)
- " " " crescente (assurdo perché $P_{k^2} = \max\{P_k, P_{k-1}\}$)

a) $(a^2+1)(a+1)^2+1 = (a^2+a+1)^2+1$ e la conclusione è la stessa

$P_k = \varphi(k^2+1)$ e come prima.

Solus. alternative

$$\textcircled{1} (a^2+1) = 2(b^2+1) \rightsquigarrow \text{Pell} \quad a^2 - 2b^2 = 1$$

Sia p il massimo primo $x^2+1 \equiv 0 \pmod{p}$

ha soluzioni perché $p \equiv 1 \pmod{4}$ per i soliti motivi

Ha 2 soluzioni minori di p . dette x e y queste soluz. per forza

$$\varphi(x^2+1) = \varphi(y^2+1) = p$$

Se fosse $\{x, y\} = \{a, b\}$, allora $a+b = x+y = p$

Quindi OK se la Pell ha ∞ soluzioni con $a+b$ non primo.
(si può anche con $a+b$ multiplo di 5)

$$a^2 - 2b^2 = 1$$

$$(3 + 2\sqrt{2})^k (3 - 2\sqrt{2})^k = 1$$

$$\text{"}$$
$$(a_k + b_k\sqrt{2})(a_k - b_k\sqrt{2})$$

$$a_{k+1} = \dots a_k + \dots b_k$$

$$b_{k+1} = \dots b_k + \dots a_k$$

$$\textcircled{2} \quad p \equiv 1 \pmod{4} \quad x^2 + 1 \equiv y^2 + 1 \equiv 0 \pmod{p} \quad 0 < x < y < p$$

$$p \mid (x^2 + 1) = p \mid (y^2 + 1) = p \quad \text{Spero che } p \mid ((p+x)^2 + 1) = p$$

$$\text{Sia } q = p \mid ((p+x)^2 + 1) \quad \text{vomei tanto che } \boxed{p+x < q}$$

Se fosse vero, allora

$$(p+x)^2 + 1 \geq 2pq > 2p(p+x)$$

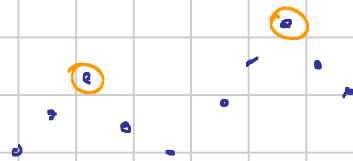
$$p^2 + 2px + x^2 + 1 > 2p^2 + 2px \quad \text{Assurda}$$

Considero $p+x-q$. Questo è $< x$. Se è negativo, allora ok.

Se è positivo, allora

$$(p+x-q)^2 + 1 \equiv 0 \pmod{q}$$

Allora Ad ogni x pari associo $p \mid (x^2 + 1)$. Questa successione assume infiniti valori. Prendo x in maniera tale che $p \mid (x^2 + 1)$ sia massimo fra tutti i valori visti fino a quel momento



Se x è di questo tipo, non può esistere un numero $0 < p+x-q < x$ tale che

$$p \mid ((p+x-q)^2 + 1) = q > p.$$

M2 Fatto generale 1: in $n \cdot 2^m$ passaggi posso ordinare un vettore lungo 2^m . MERGE SORT

(Faccio 2 pile, ordino dalle 2 parti, e poi metto insieme togliendone uno per volta:

$$S(k+1) = 2S(k) + 2^{k+1} \rightsquigarrow k \cdot 2^k$$

(a) ok con $4 \cdot n \cdot 2^m$

Con $n \cdot 2^m = 2n \cdot 2^{m-1}$ passaggi di ordine $\leq \dots$ poi chiedo disug. opposte su ogni coppia consecutiva

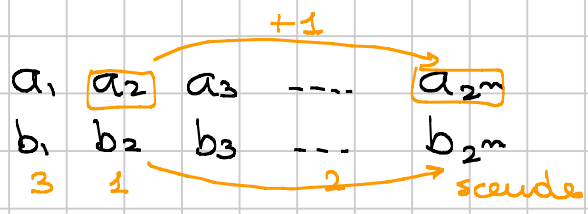
(b) Idea: prendo 2 successioni che sono permutazioni della stessa

$$\{1, 2, 3, \dots, 2^m\}$$

Quanti sono? $(2^m)!$

Quante sono le possibili risposte? $2^{n \cdot 2^{m-1}} < (2^m)!$
si dimostra

\rightsquigarrow esistono due permutazioni che avrebbero le stesse risposte



Voglio: modificare la 1^a ottenendo una succ. c_1, c_2, \dots, c_{2^m} che ottiene le stesse risposte di a_k e b_k e ha 2 elementi uguali.

Esistono due indici i e j t.c.

$$a_j = a_i + 1 \quad \text{ma} \quad b_j < b_i$$

La domanda $k_i < k_j$ non è mai stata fatta
 Sostituisco a_i con a_j (o viceversa) e la cosa funziona.