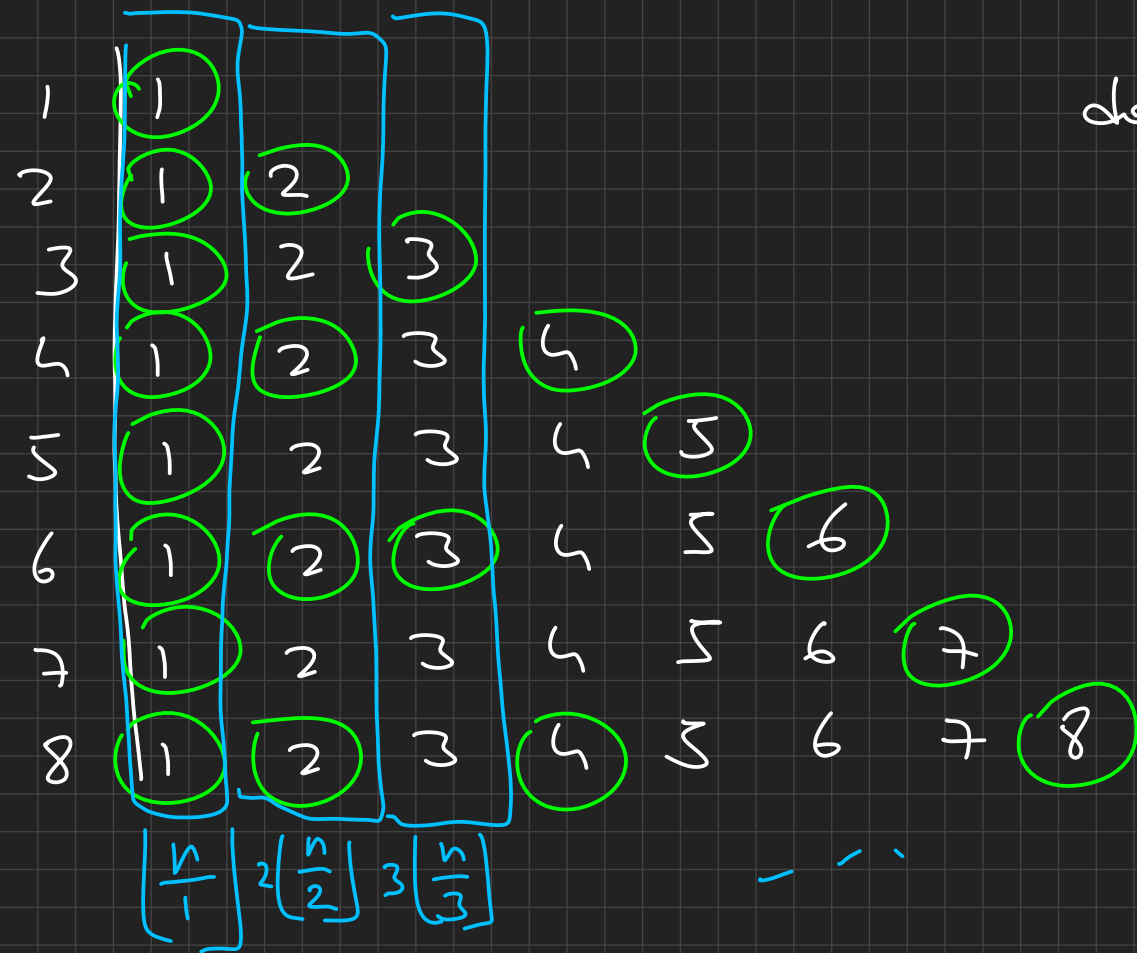


dobbiamo contare i cerchi



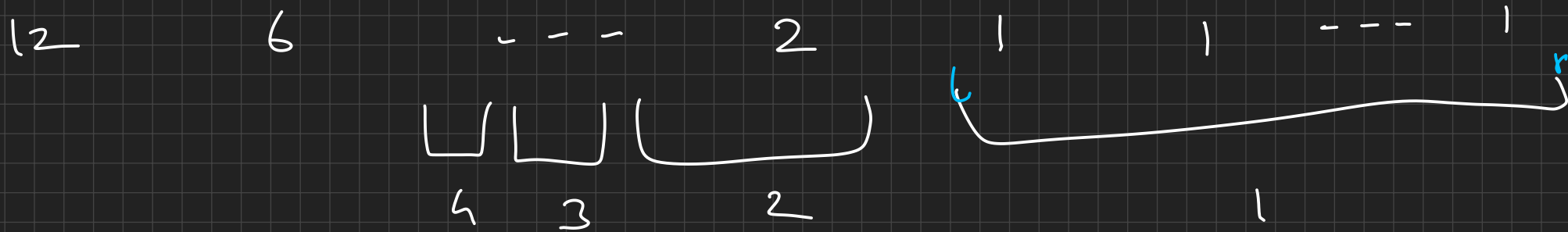
ches chiede

$$\sum_{i=1}^n \sigma(i)$$

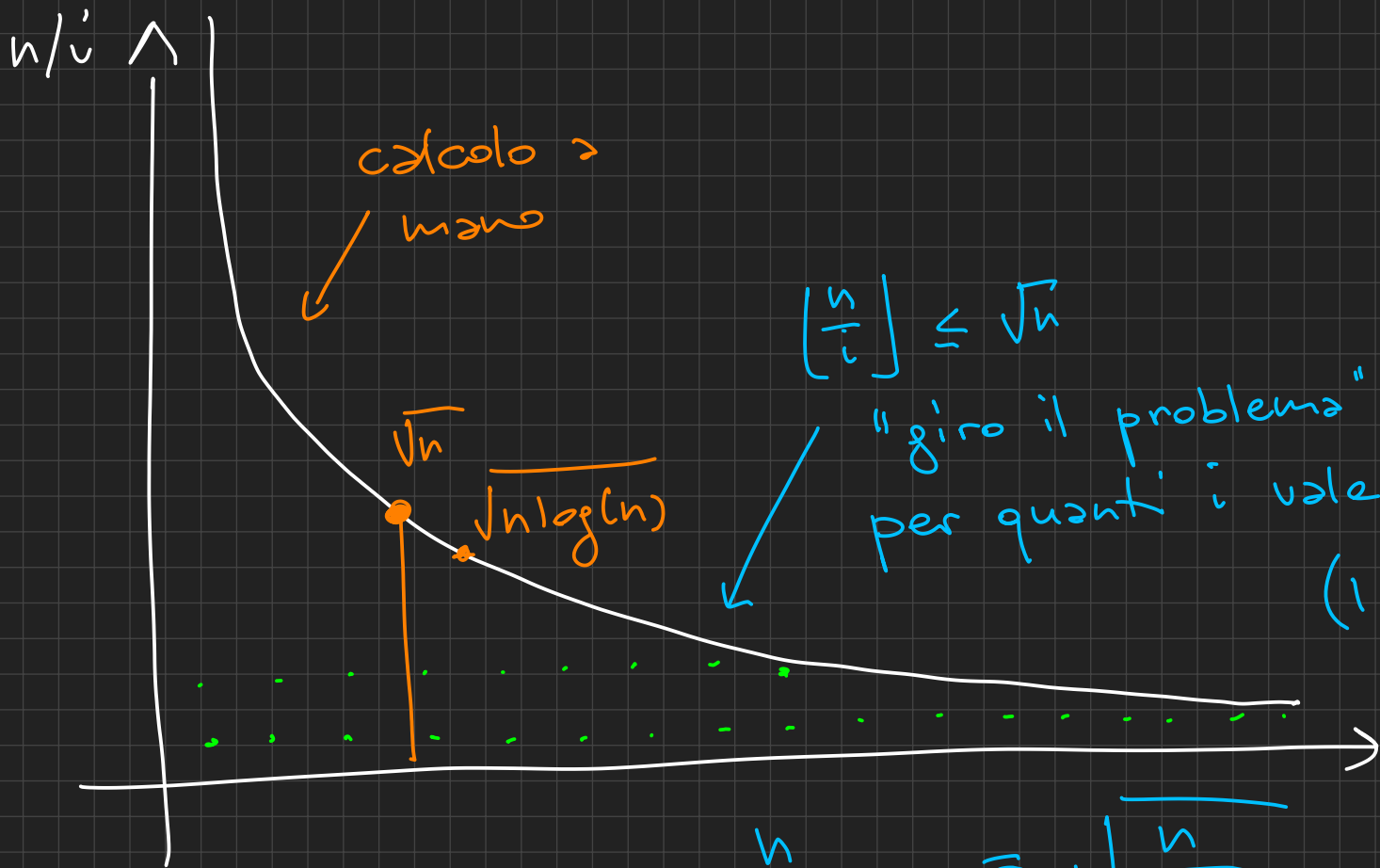
$i$     $i$   
divisori di  $i$

$$\sum_{i=1}^n d(i) = \sum_{i=1}^n \left\lfloor \frac{n}{i} \right\rfloor$$

$$\left\lfloor \frac{12}{1} \right\rfloor \quad \left\lfloor \frac{12}{2} \right\rfloor \quad \dots \quad \left\lfloor \frac{12}{6} \right\rfloor \quad \left\lfloor \frac{12}{7} \right\rfloor \quad \left\lfloor \frac{12}{8} \right\rfloor \quad \dots \quad \left\lfloor \frac{12}{12} \right\rfloor$$



$\left\lfloor \frac{n}{i} \right\rfloor$  costante in un intervallo  $O(1)$   
 parziale:  $(l + (l+1) + \dots + r) \left\lfloor \frac{n}{i} \right\rfloor$



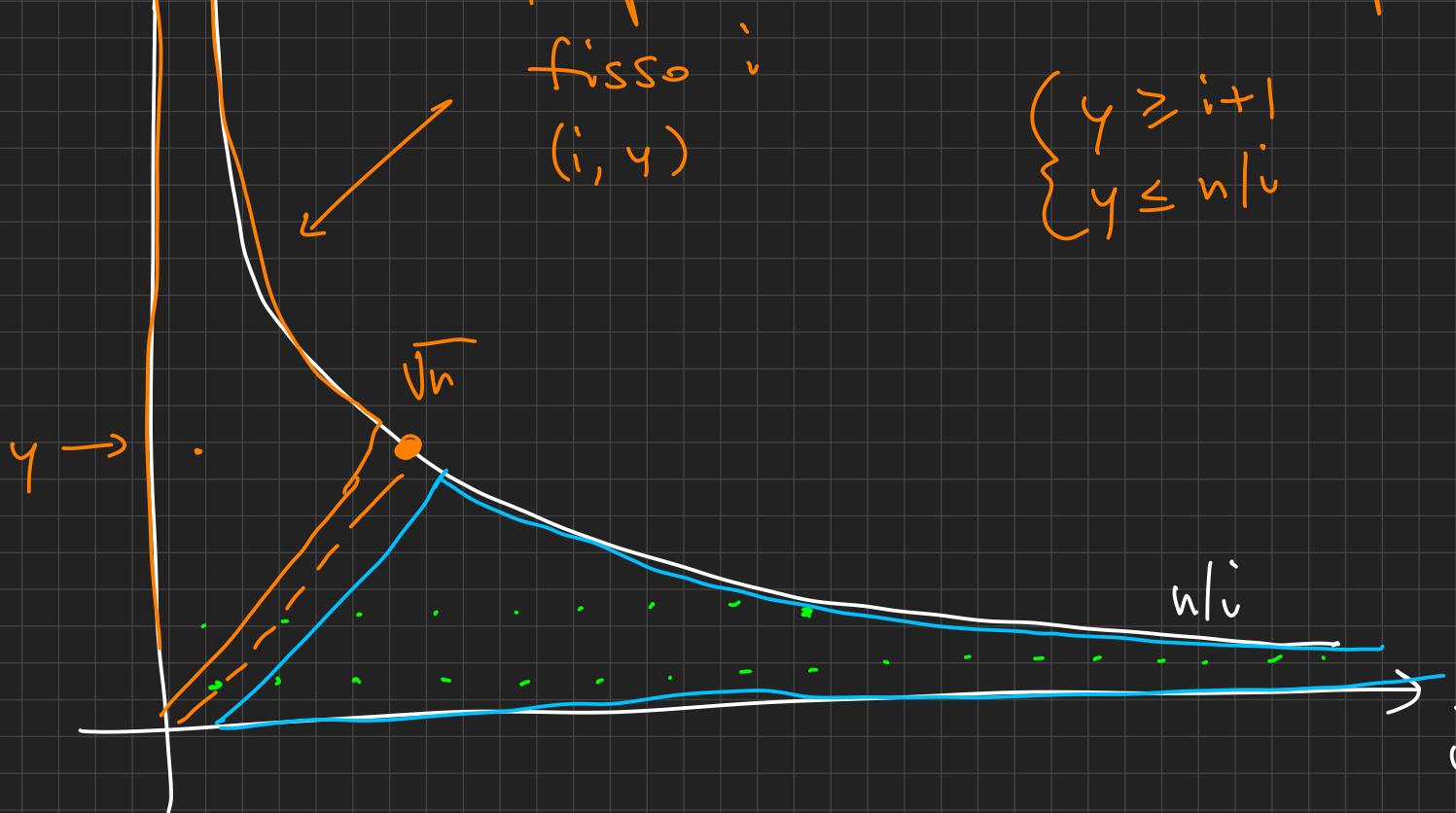
$$\left\lfloor \frac{n}{i} \right\rfloor \leq \sqrt{n}$$

"giro il problema"  
 per quanti  $i$  vale  $\left\lfloor \frac{n}{i} \right\rfloor = k$ ?  
 $(1 \leq k \leq \sqrt{n})$

$$\frac{n}{\sqrt{n \log(n)}} = \sqrt{\frac{n}{\log(n)}}$$

$$O(\log(n) \cdot \sqrt{\frac{n}{\log(n)}}) = O(\sqrt{n \log(n)})$$

$n/i$



# punti a coord. intere sopra la diag.

fisso  $i$   
 $(i, y)$

$$\begin{cases} y \geq i+1 \\ y \leq n/i \end{cases}$$

$n/i$

$i$

# divisoni

già visto

$\Sigma$  divisoni

$$72 = 2^3 \cdot 3^2$$

$$d = 2^\alpha \cdot 3^\beta$$

$$0 \leq \alpha \leq 3$$

$$0 \leq \beta \leq 2$$

$$\# \text{ mod } = (3+1)(2+1)$$

$$\frac{3^3 - 1}{3 - 1}$$

$$x^0 + x^1 + \dots + x^k = \frac{x^{k+1} - 1}{x - 1}$$

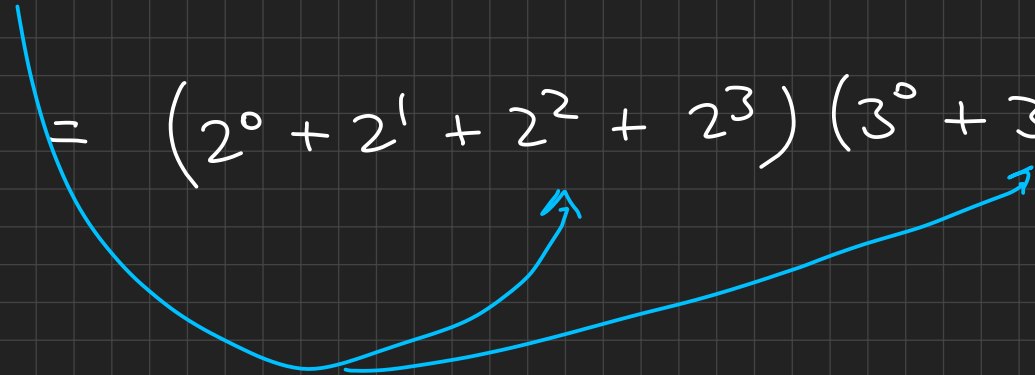
	$2^0$	$2^1$	$2^2$	$2^3$
$3^0$	1	2	4	8
$3^1$	3	6	12	24
$3^2$	9	18	36	72

$$\rightarrow \frac{2^4 - 1}{2 - 1} = 5$$

3S

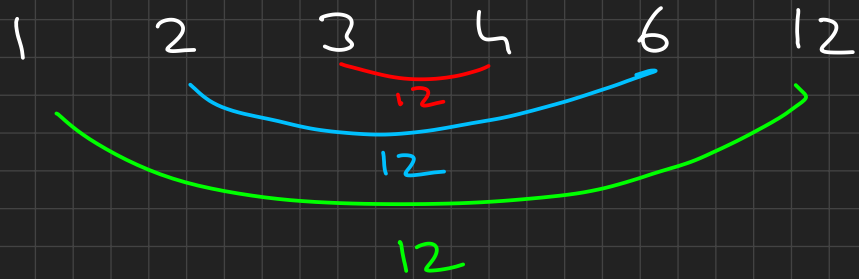
$$5(3^0 + 3^1 + 3^2)$$

$3^2 S$

$$\sum \text{tabella} = (2^0 + 2^1 + 2^2 + 2^3) (3^0 + 3^1 + 3^2)$$


Si generalizza a un # arbitrario di fattori primi

$\Pi$  divisoni



$12^3$

$\frac{\# \text{ divisoni}}{2}$

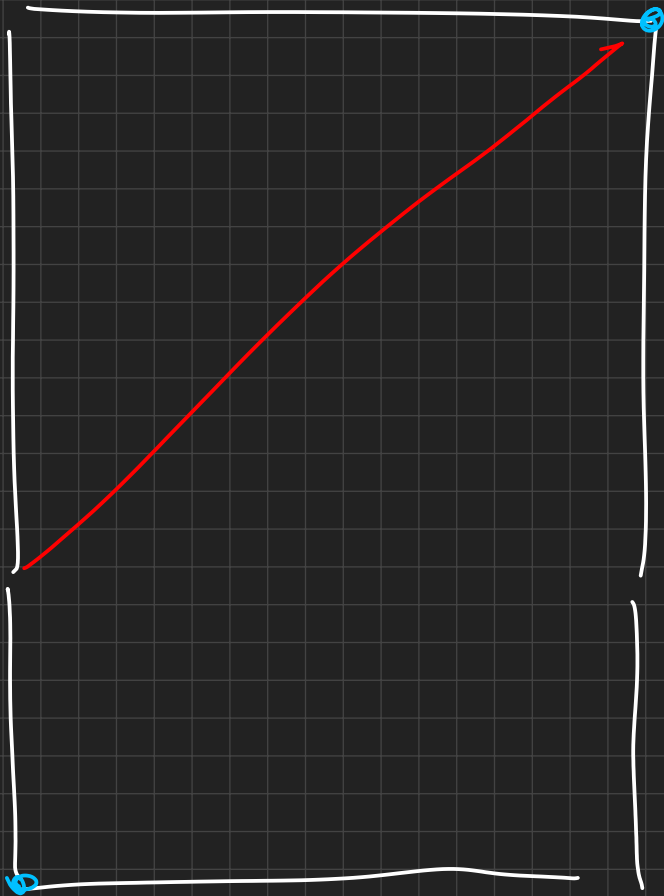
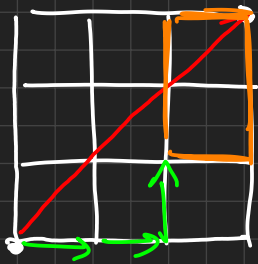
$n$

$\#$  divisoni dispari?

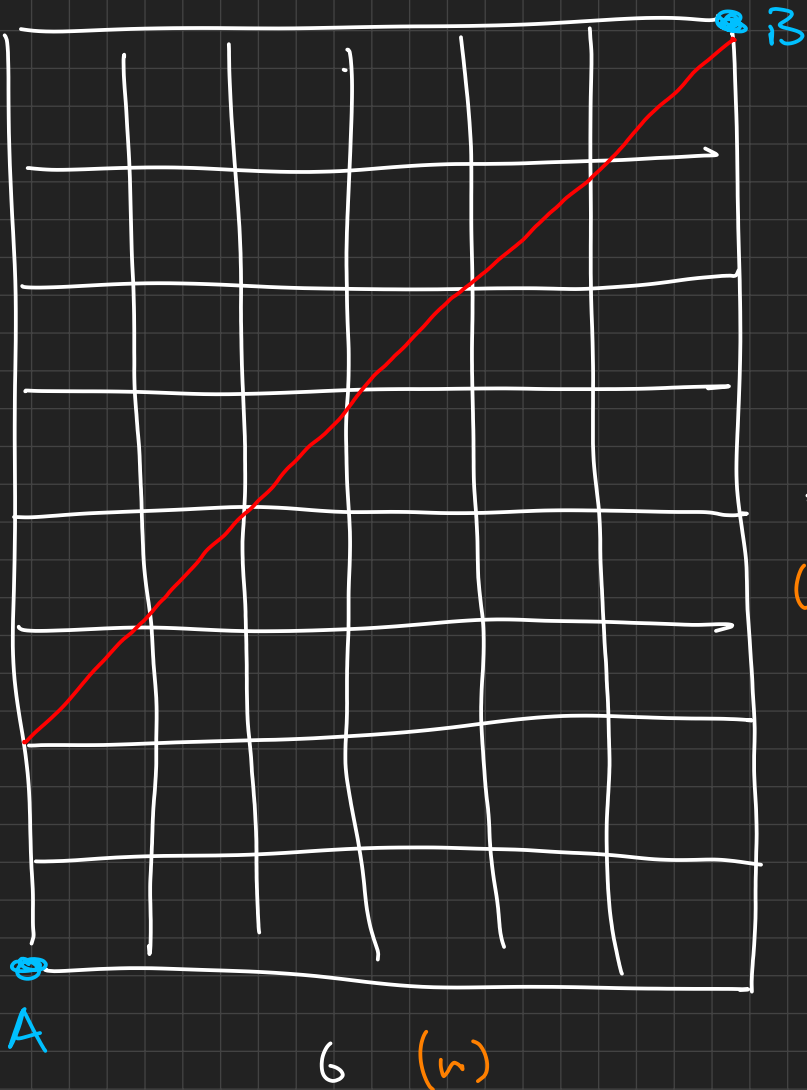
$n$  è un quadrato  $\Rightarrow (\sqrt{n}) \# \text{ divisoni}$  è intero

( ( ( ) ) )

R R R U U U







• conto i percorsi totali

$$\binom{6+8}{8}$$

$$\binom{n+m}{m}$$

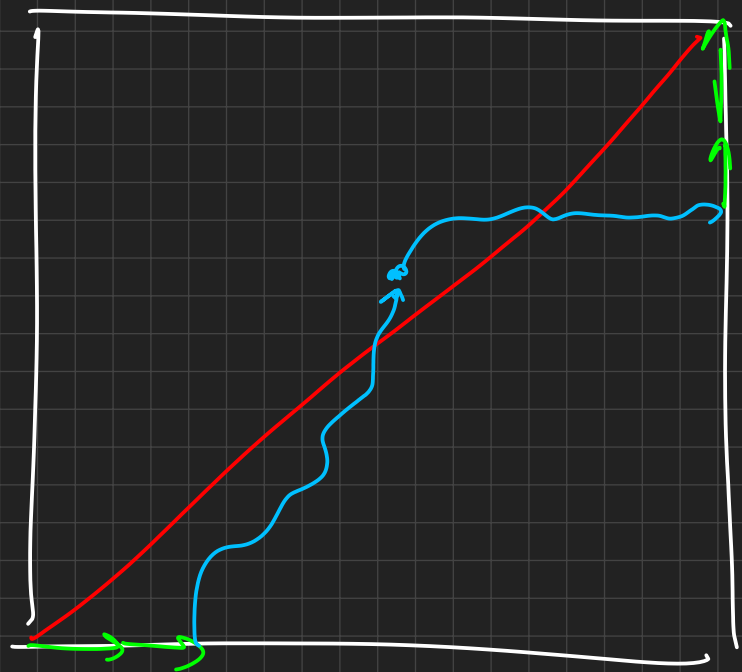
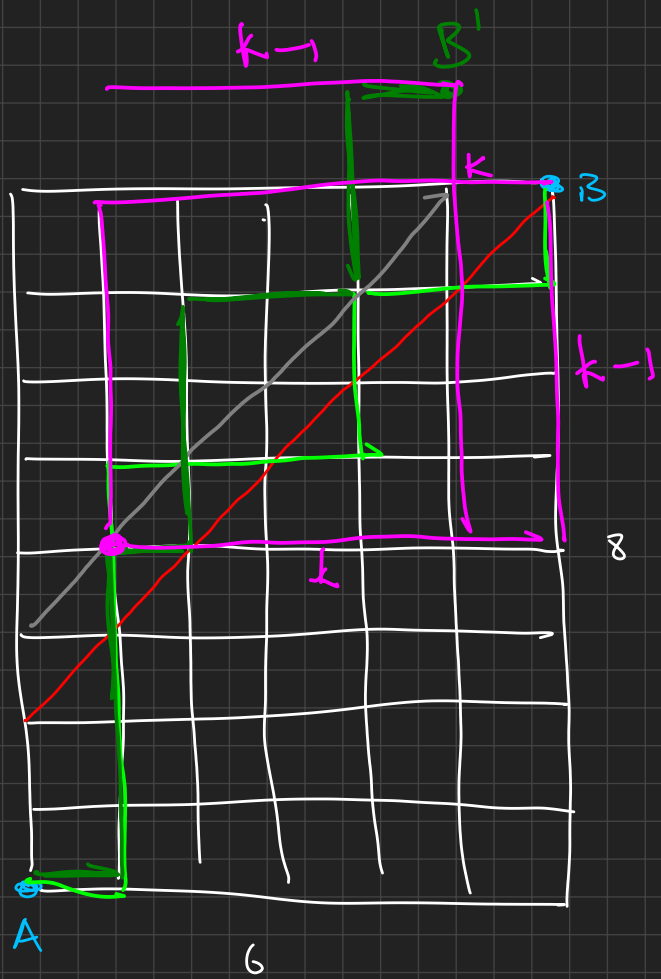
• tolgo quelli che superano la diagonale

8  
(m)

$$\binom{5+9}{9}$$

$$\binom{n+m}{m+1}$$

$$\binom{n+m}{m} - \binom{n+m}{m+1}$$



- conta coppie con  $\text{gcd} = 1$

- conta coppie totali, tolgo  $\text{gcd} = 2, \dots, n$ ?

non va bene perché tolgo coppie più volte

┌ inclusione-esclusione

- quante configurazioni soddisfano  $n$  proprietà?

┌ voglio contare  $p_1, \dots, p_n$  t.c.  $p_1 \neq 1, p_2 \neq 2, \dots, p_n \neq n$

proprietà: •  $p_1 \neq 1$

•  $\vdots$

•  $p_n \neq n$

└

- conto le config. totali (+1) (+1)
- tolgo quelle che sicuramente non soddisfano 1 proprietà (-3)  
(ad esempio,  $p_1 = 1$ ) (-4)
- sto togliendo ( $p_1 = 1, p_2 = 2$ ) 2 volte  
riaggiungo le conf. che sicuramente non soddisfano 2 proprietà (+3)  
(+6)

- $p_1 = 1, p_2 = 2, p_3 = 3$   
quante volte lo sto contando? +1 (-4)  
tolgo

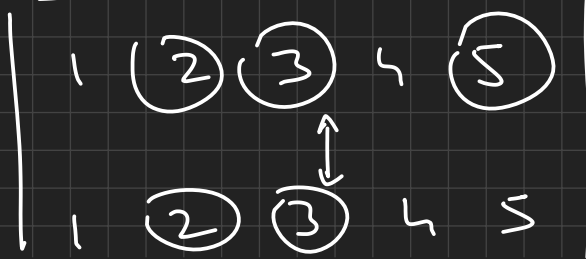
- $p_1 = 1, p_2 = 2, p_3 = 3, p_4 = 4$  -1  
aggiungo

$$\binom{n}{0} - \binom{n}{1} + \binom{n}{2} - \dots + \binom{n}{n-1} = +1$$

$$\binom{n}{0} - \binom{n}{1} + \binom{n}{2} - \dots + \binom{n}{n-1} + \binom{n}{n} = 0$$

$$0 = (1-1)^n = \sum \binom{n}{i} (-1)^i \cancel{1^{n-i}}$$

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{2} + \dots + \binom{n}{n} = \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{n-1} = 2^{n-1} \quad (n \text{ pari})$$



ogni coppia ha un sottoinsieme "pari" e uno "dispari"

# derangements

- config. totali

$$n!$$

- config. con 1 punto fisso "sicuro"

- scelgo il punto fisso

$$n$$

- permuta gli altri

$$(n-1)!$$

⋮

- Config. con  $k$  punti fissi "sicuri"

- scelgo  $k$  punti fissi

$$\binom{n}{k}$$

- permuta gli altri

$$(n-k)!$$

$$\sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)!$$

$\underbrace{\hspace{10em}}$

$O(n)?$

troppo lento

- precalcolo i fattoriali ( $O(n)$  in tutto)
- calcolo ogni termine in  $O(1)$
- per calcolare i binomiali, servono gli inversi dei fattoriali

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} \equiv n! (k!)^{-1} ((n-k)!)^{-1}$$

devo precalcolare anche gli inversi (qui non è necessario, ma ho un  $O(\log(\text{mod}))$ )

$$\gcd(a, p) = 1$$

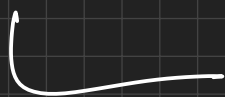
$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

$$(a^p \equiv a \pmod{p})$$

$$a^{-1} \equiv a^{-1} \cdot 1 \equiv a^{-1} \cdot a^{p-1} \equiv \underbrace{a^{p-2}}_{\text{inverso di } a} \pmod{p}$$

in qualsiasi:

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{p}$$





• problema più facile: conto le coppie con  
gcd multiplo di  $k$

• basta che  $a_i, a_j$  siano multipli di  $k$   
conto i multipli di  $k$

1 2 3 4 5 6

• proviamo incl. - escl.

• gcd multiplo di 1

• gcd multiplo di 2

• 3

• 4

		(+1)	(1,2) (1,3) --- (1,6)
		(-1)	(2,3) --- (2,6)
(2,4)	(2,6)		- - - (5,6)
	(4,6)		
		(-1)	
		(0)	

(1, 1) (1, 2) (1, 3) (1, 4) (1, 5) (1, 6)

~~(2, 2)~~ (2, 3) ~~(2, 4)~~ (2, 5) ~~(2, 6)~~

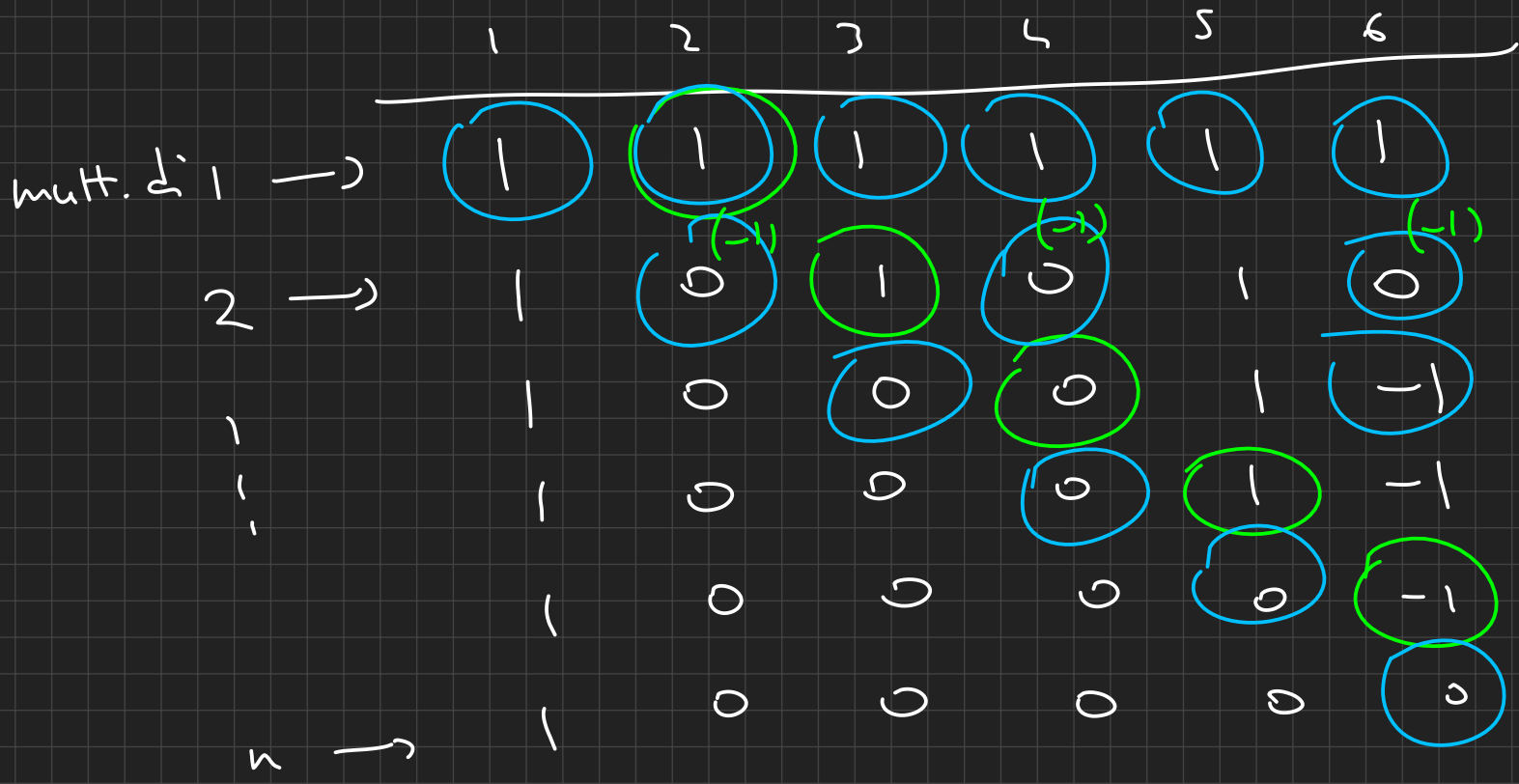
~~(3, 3)~~ (3, 4) (3, 5) ~~(3, 6)~~

~~(4, 4)~~ (4, 5) ~~(4, 6)~~

~~(5, 5)~~ (5, 6)

~~(6, 6)~~

• 5 (-1)  
• 6 (+1)



$(-1)$

$\cdot (-1)$

funzione di  
Möbius  
 $\mu(n)$

$O(n \log(n))$

$mul(i) = \#$  multipli di  $i$  nell'array

• per ogni  $i$ , contiamo i multipli di  $i$

$$f(i) + f(2i) + \dots + f\left[\left\lfloor \frac{m}{i} \right\rfloor i\right]$$

$$O(m \log(m))$$

$$\mu(n) = \begin{cases} 0 & \text{se fatt. di } n \text{ ha almeno un esponente } \geq 2 \\ 1 & \text{se } n \text{ ha un \# pari di fattori primi} \\ -1 & \text{altr.} \end{cases}$$

21 22  $\rightarrow$  1  $\rightarrow$  20  $\rightarrow$  19  $\rightarrow$  ...

$$x > y$$

$$(x, y) \rightarrow (x-y, y) \rightarrow \dots \rightarrow \text{gcd}(x, y)$$

(algoritmo di Euclide)

- riesco a scrivere il gcd
- riesco a scrivere tutti i multipli del gcd  $\leq$  del massimo dell'array

2] Cosa riesco a ottenere sommando 11, 111?

(a) (b)  $\triangle \text{gcd}(a,b) = 1$

"McNuggets Theorem"

si può dimostrare che si riescono a ottenere tutti i numeri

$> ab - a - b$  ( $\geq 1100$ )

• sketch: guardo per ogni  $i$  qual è il minimo intero  $\equiv i$   
(mod 11) che riesco a ottenere

0 (mod 11)

1 (mod 11)

⋮

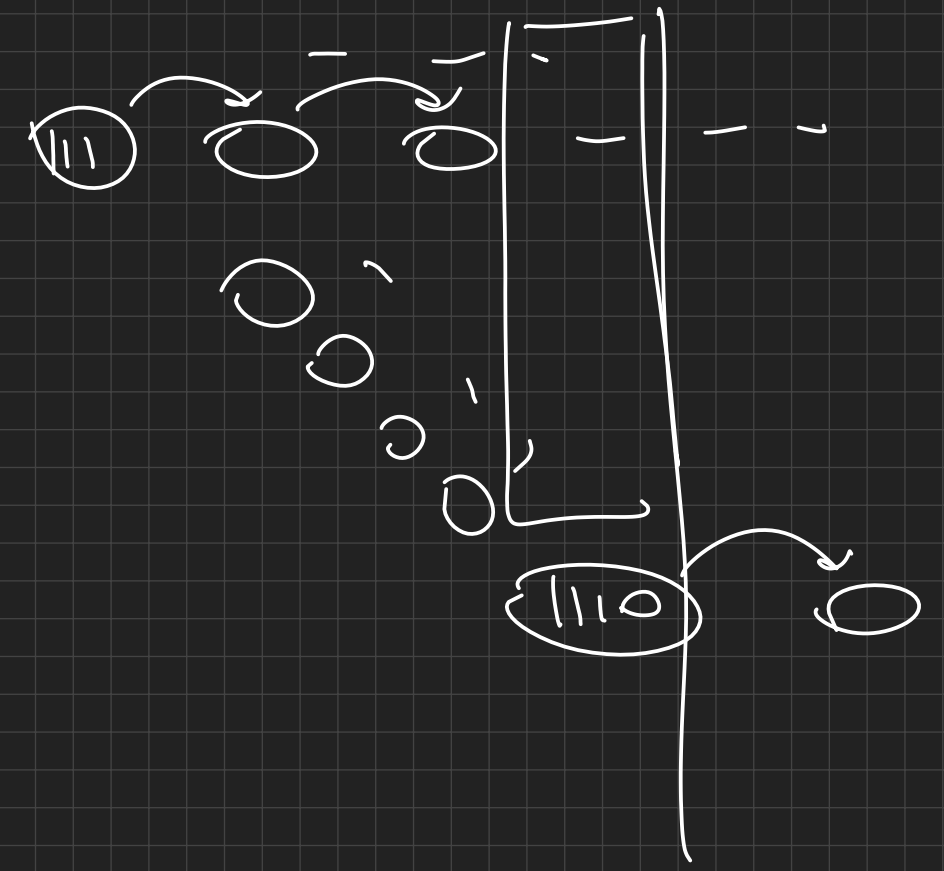
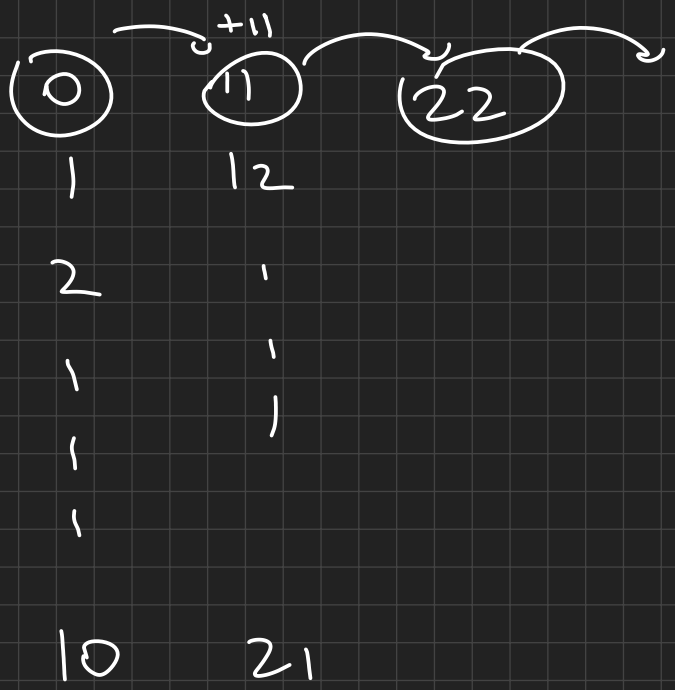
10 (mod 11)

0  
111  
⋮  
1110

quindi ottengo tutti i

$\geq 1100$

$[1100, 1109]$



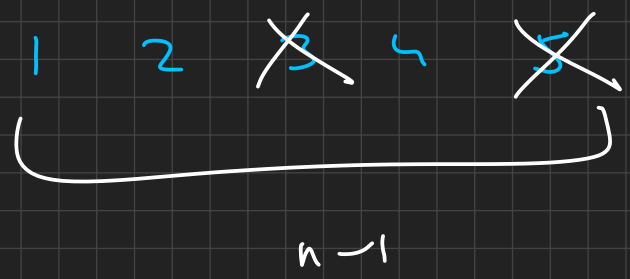
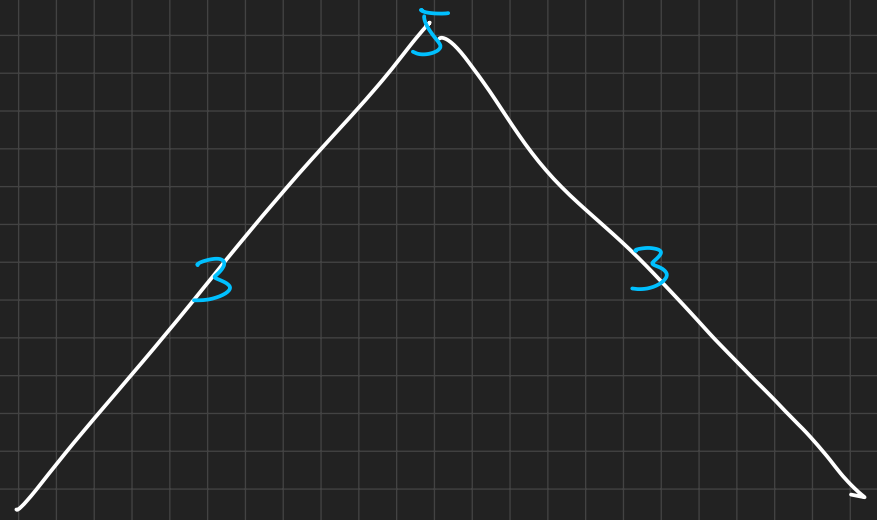
• se  $x \geq ab$ , YES

• altr., guarda "a mano"

(brute force)



3



$n$  el. in  $[1, m]$  ( $n-1$  distinti)

- scelgo gli el.  $\binom{m}{n-1}$
- scelgo l'el. duplicato  $n-2$
- decido dove mettere gli altri  $2^{n-3}$



4]

$$a + b + \gcd(a, b) = n$$

•  $a, b$  multipli di  $\gcd(a, b) =: g$

$$g \left( \frac{a}{g} + \frac{b}{g} + 1 \right) = n$$

$$\gcd(a, b) = g$$

↑ ↑  
interi arbitrari?

$$g(a' + b' + 1) = n$$

$$\gcd(a', b') = 1$$

$$g(a + b + 1) = n \quad (a := a')$$

$$a + b = \frac{n}{g} - 1$$

$$\gcd(a, b) = 1$$

$$b = \frac{5}{06} - a - 1$$

$$\gcd(a, \frac{5}{06} - a - 1) = 1$$

$$\gcd(a, \frac{5}{06} - 1) = 1$$

$a$  coprimo con  $\frac{5}{06} - 1$

$$(1 \leq a < \frac{5}{06} - 1)$$

$$\lceil \gcd(a, x) = 1$$

$$0 \leq a < x$$

$\lceil$  # soluzioni:  $\varphi(x)$

• come calcolo velocemente  $\varphi(n)$ ?

$$n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_n^{\alpha_n}$$

$$\varphi(n) = n \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_n}\right)$$

• mi serve conoscere la fatt. di  $n$

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
	2	3	2	5	2	7	2	3	2

· per ogni intero in  $[1, m]$  trovo un suo fattore primo  
con il crivello

· per ogni  $n$  fattorizzo in  $O(\log(n))$  e calcolo  $\varphi(n)$