

## CAP. 5: SOMME E APPROXIMAZIONI:

### 5.1 ANNUITA'

SUPPONIAMO DI AVERE VINTO AL SUPERENALOTTO

ABBIAMO DUE SCELTE:

- a) 1.000.000 EURO SUBITO
- b) 50.000 EURO / ANNO PER 30 ANNI

CO SA CONVIENE SCEGLIERE?

VEDIAMO

SIA  $x = 50.000$ , SIA  $0 \leq p \leq 1$ ,  $p$  = INFILAZIONE.

ALLORA IN 30 ANNI RICEVIAMO

$$x + x(1-p) + x(1-p)^2 + \dots + x(1-p)^{29} =$$

$$= x \cdot \sum_{i=0}^{29} (1-p)^i = x \cdot \frac{(1-p)^{30} - 1}{(1-p) - 1}$$

SE  $p = 0,03 \Rightarrow$

$$\Rightarrow x \left( \frac{(0,97)^{30} - 1}{(0,97) - 1} \right) = x \cdot \left( \frac{0,401 - 1}{-0,03} \right)$$

$$= x \left( \frac{-0,599}{-0,03} \right) = x \cdot (19,96)$$

$$\approx 20 \cdot x$$

E SE INFINTI ANNI ?

ABBIAMO

$$x \cdot \left( 1 + (1-p)^1 + (1-p)^2 + \dots \right) = x \cdot \sum_{i \geq 0} (1-p)^i =$$

$$= x \cdot \frac{1}{1 - (1-p)}$$

$$SE \quad p = 0,03$$

$$\Rightarrow x \cdot \frac{1}{1 + 0,03} = x \cdot (33, \bar{3}) = 1.666.\bar{666}$$

ABBIAMO USATO IL SEGUENTE  
LEM 5.1.1 (SOMMA GEOMETRICA): SIA  $m \in \mathbb{P}$ .

ALLORA

$$\sum_{i=0}^n x^i = \frac{x^{m+1} - 1}{x - 1}.$$

DIM. FACILE INDUZIONE SU  $m$ .  $\square$

COME INDOVINARE UNA TALE  
FORMULA ?

## METODO DELLA PERTURBAZIONE:

SIA  $S \stackrel{\text{def}}{=} 1 + x + x^2 + \dots + x^n$ . ALLORA

$$\begin{aligned} x \cdot S &= x + x^2 + x^3 + \dots + x^{n+1} \\ &= x^{n+1} + (S - 1) \end{aligned}$$

$$\Rightarrow (x - 1) \cdot S = x^{n+1} - 1.$$

## 5.2 SOMME POLINOMIALI:

ABBIAMO VISTO CHE

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

(FACILE INDUZIONE).

COME INDOVINARE UNA TALE FORMULA?

$$(1+2+3+\dots+n) + (1+2+3+\dots+n) =$$

$$(1+2+3+\dots+n) + (n+(n-1)+\dots+2+1) =$$

$$\underbrace{(n+1) + (n+1) + \dots + (n+1)}_m = n \cdot (n+1).$$

COME POSSO INDOVINARE

$$\sum_{i=1}^n i^2 ?$$

TEOREMA 5.2.1: SIA  $f(x) \in \mathbb{R}[x]$  E  
SIA  $d \stackrel{\text{def}}{=} \deg(f(x))$  ( $d \in \mathbb{P}$ ). ALLORA  $\exists$   
 $g(x) \in \mathbb{R}[x]$  DI GRADO  $< d+1$  TALE  
CHE

$$\sum_{i=0}^n f(i) = g(n)$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

DIM. OMESSA.  $\square$

DEF. SI DICE ALLORA CHE  $f(n)$  E' UNA FORMULA CHIUSA PER  $\sum_{i=0}^n f(i)$ .

E.g. CALCOLARE (TROVARE UNA FORMULA CHIUSA)

$$\sum_{i=0}^n i^2$$

SIA  $f(x) = x^2 \Rightarrow d = 2 \stackrel{(5.2.1)}{\Rightarrow} \exists$

$g(x) \in \mathbb{R}[x]$  TALE CHE  $\deg(g(x)) \leq 3$

E

$$\sum_{i=0}^n i^2 = g(n)$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . QUINDI  $\exists a, b, c, d \in \mathbb{R}$   
TALI CHE

$$\sum_{i=0}^n i^2 = a \cdot n^3 + b \cdot n^2 + c \cdot n + d$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . PERTANTO

$$\left\{ \begin{array}{l} 0 = a + b + c + d \quad (n=0) \\ 1 = 8 \cdot a + 4 \cdot b + 2 \cdot c + d \quad (n=1) \\ 5 = 27 \cdot a + 9 \cdot b + 3 \cdot c + d \quad (n=2) \quad (1^2 + 2^2) \\ 14 = 64 \cdot a + 16 \cdot b + 8 \cdot c + d \quad (n=3) \quad (1^2 + 2^2 + 3^2) \end{array} \right.$$

$$\Rightarrow d = 0$$

$$\left\{ \begin{array}{l} a + b + c = 1 \\ 8a + 4b + 2c = 5 \\ 27a + 9b + 3c = 14 \end{array} \right.$$

$$\Rightarrow c = 1 - a - b$$

$$\Rightarrow \begin{cases} 8a + 4b + 2(1-a-b) = 5 \\ 27a + 9b + 3(1-a-b) = 14 \end{cases}$$

↓

$$\begin{cases} 6a + 2b = 3 \\ 24a + 6b = 11 \end{cases}$$

$$\Rightarrow b = \frac{3 - 6a}{2}$$

$$24\alpha + 6 \left( \frac{3-6\alpha}{2} \right) = 11$$

$$6\alpha = 2$$

$$\alpha = \frac{1}{3} \Rightarrow b = \frac{3 - 6 \left( \frac{1}{3} \right)}{2} = \frac{1}{2}$$

$$\Rightarrow c = 1 - \frac{1}{3} - \frac{1}{2} = \frac{1}{6}$$

CONCLUDENDO, PER 5.2.1,

$$\sum_{i=0}^n i^2 = \frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} + \frac{n}{6}$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

ES. [1+]: SIANO  $n, k \in \mathbb{P}$ . DIMOSTRARE

CHE

$$\sum_{i=0}^n \binom{i}{k} = \binom{n+1}{k+1}.$$

## 5.3 SOMME NON POLINOMIALI:

COME POSSO CALCOLARE

$$\sum_{i=0}^n \sqrt{i} \quad ?$$

TEO 5.3.1: SIA  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $f$  CONTI-

NUA E MONOTONA. ALLORA

$$\int_1^n f(x) dx + f(1) \leq \sum_{i=1}^n f(i) \leq f(n) + \int_1^n f(x) dx$$

SE  $f$  È CRESCENTE, E

$$\int_1^m f(x) dx + f(1) \geq \sum_{i=1}^{m-1} f(i) \geq f(m) + \int_1^m f(x) dx$$

SE  $f$  È DECRESCENTE.

DIM. ABBIAMO CHE

$$\int_1^m f(x) dx = \sum_{i=1}^{m-1} \int_i^{i+1} f(x) dx \leq \sum_{i=1}^{m-1} f(i+1)$$

POICHÉ  $f$  È CRESCENTE.

SIMILMENTE

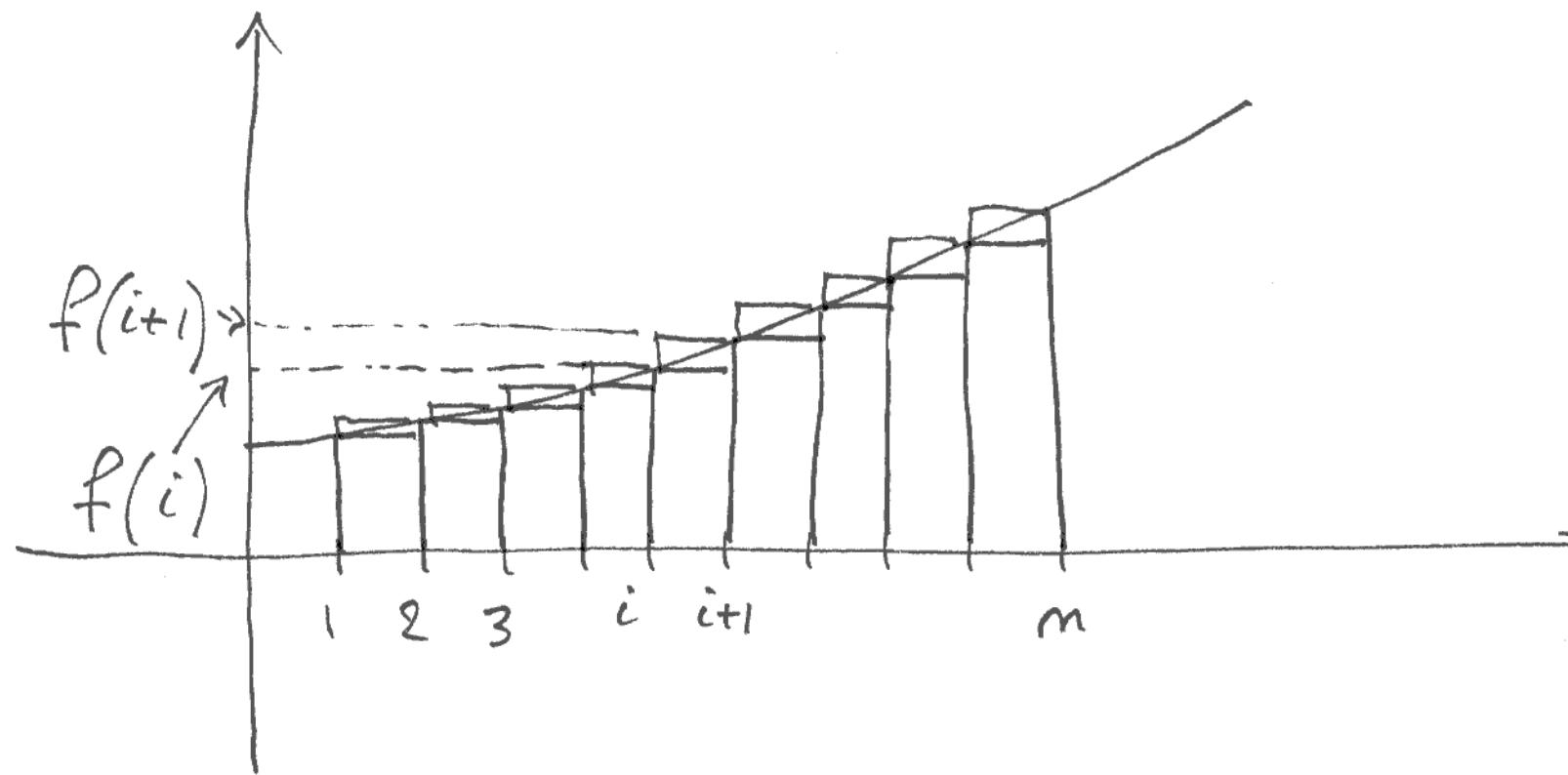
$$\int_1^m f(x) dx \geq \sum_{i=1}^{m-1} f(i) = \sum_{i=1}^m f(i) - f(m)$$

QUINDI

$$\sum_{i=1}^m f(i) - f(m) \leq \int_1^m f(x) dx \leq \sum_{i=1}^m f(i) - f(1)$$

PERCHE'  $\sum_{i=1}^{m-1} f(i+1) = \sum_{i=2}^m f(i)$ .

GEOMETRICAMENTE



ANALOGAMENTE SE E' DECRESCENTE. □

E.g. STIMARE

$$\sum_{i=1}^n \sqrt{i}$$

SIA  $f(x) \stackrel{\text{def}}{=} \sqrt{x}$ . ALLORA  $f$  E` CONTINUA  
IN  $\mathbb{R}_{>0}$  E MONOTONA CRESCENTE.  
DEVO QUINDI CALCOLARE

$$\int_1^n \sqrt{x} dx = \left[ \frac{2}{3} x^{\frac{3}{2}} \right]_1^n = \frac{2}{3} n^{\frac{3}{2}} - \frac{2}{3}$$

PER IL TEOREMA 5.3.1 ABBIAMO CHE

$$\frac{2}{3}n^{\frac{3}{2}} - \frac{2}{3} + 1 \leq \sqrt[n]{\prod_{i=1}^{n-1} i} \leq \frac{2}{3}n^{\frac{3}{2}} - \frac{2}{3} + \sqrt{n}$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . QUINDI

$$\frac{\frac{2}{3}n^{\frac{3}{2}} + \frac{1}{3}}{\frac{2}{3}n^{\frac{3}{2}}} \leq \frac{\sqrt[n]{\prod_{i=1}^{n-1} i}}{\frac{2}{3}n^{\frac{3}{2}}} \leq \frac{\frac{2}{3}n^{\frac{3}{2}} - \frac{2}{3} + n^{\frac{1}{2}}}{\frac{2}{3}n^{\frac{3}{2}}}$$

$\nearrow 1$       SE  $n \rightarrow +\infty$        $\searrow 1$

PERTANTO,

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\sqrt[n]{V_n}}{\frac{2}{3} n^{\frac{3}{2}}} = 1.$$

SIANO  $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ .

DEF. SI DICE CHE  $f$  E  $g$  SONO ASINTOTICAMENTE EQUIVALENTI (SCRITTO

$$f \sim g) \text{ SE } \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1.$$

Sia  $m \in \mathbb{P}$ .

DEF. L' $m$ -ESIMO NUMERO ARMONICO E'

$$H_m \stackrel{\text{def}}{=} \sum_{i=1}^m \frac{1}{i}.$$

E.g. LA FUNZIONE  $f(x) \stackrel{\text{def}}{=} \frac{1}{x}$  ( $x \in \mathbb{R}_{>0}$ )

E' CONTINUA E MONOTONA DECRE

SCENTE, QUINDI, PER 5.3.1,

$$\int_1^m \frac{1}{x} dx + 1 \geq \sum_{i=1}^m \frac{1}{i} \geq \frac{1}{m} + \int_1^m \frac{1}{x} dx$$

MA

$$\int_1^m \frac{1}{x} dx = [\ln(x)]_1^m = \ln(m)$$

PERTANTO

$$\ln(m) + 1 \geq H_m \geq \ln(m) + \frac{1}{m}$$



$$1 + \frac{1}{\ln(m)} \geq \frac{H_m}{\ln(m)} \geq 1 + \frac{1}{m \cdot \ln(m)}$$

PER IL TEOREMA DEL CONFRONTO

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{H_n}{\ln(n)} = 1$$

CIOE'

$$H_n \simeq \ln(n)$$

SE  $n \rightarrow +\infty$ .

## 5.4 SOMME DOPPIE

QUANTO E` GRANDE

$$\sum_{i=1}^m H_i \quad ?$$

QUESTO E`

$$\sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^i \frac{1}{j}$$

MA COSA STIAMO SOMMANDO

IN REALTA` ?

STIAMO SOMMANDO TUTTI i VALORI NELLA  
SEGUENTE TABELLA

c \ i	1	2	3	...	m
1	+				
2		$\frac{1}{1}$	$\frac{1}{2}$		
3		$\frac{1}{1}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{3}$	
...	⋮	⋮	⋮	⋮	
n	$\frac{1}{1}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{1}{3}$	...	$\frac{1}{n}$

MA QUESTI POSSONO ESSERE SOMMATI  
ANCHE PER COLONNE. OTTENIAMO

$$\sum_{i=1}^n \left[ \sum_{j=1}^i \frac{1}{j} \right] = n \cdot 1 + (n-1) \cdot \frac{1}{2} + (n-2) \cdot \frac{1}{3} + \dots + (n-(n-1)) \frac{1}{n}$$

$$= \sum_{j=1}^n \frac{1}{j} (n-j+1) = \sum_{j=1}^n \left( \frac{n}{j} - \frac{j}{j} + \frac{1}{j} \right)$$

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

$$= n \cdot H_m - n + H_m$$

CONCLUDENDO

$$\sum_{i=1}^n H_i = (n+1) \cdot H_m - n$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . IN PARTICOLARE

$$\sum_{i=1}^n H_i \approx n \cdot \ln(n)$$

PER  $n \rightarrow +\infty$ .

## 5.5 PRODOTTI

E SE ABBIAMO UN PRODOTTO?

QUANTO E` GRANDE

$$\prod_{i=1}^n f(i) \quad ?$$

ABBIAMO CHE

$$\ln\left(\prod_{i=1}^n f(i)\right) = \sum_{i=1}^n \ln(f(i))$$

QUINDI

$$\prod_{i=1}^m f(i) = \exp \left( \sum_{i=1}^m \ln(f(i)) \right).$$

E.g. QUANTO E' GRANDE

$$n! \quad ?$$

ABBIAMO CHE

$$n! = \prod_{i=1}^n f(i)$$

DOVE  $f(x) = x$  PER  $\forall x \in \mathbb{R}_{>0}$ .

ABBIAMO

$$\ln(n!) = \sum_{i=1}^n \ln(i).$$

MA  $\ln(x)$  E' CONTINUA E MONOTONA  
CRESCENTE PER  $x > 0$ . QUINDI, PER

5.3.1,

$$\int_1^n \ln(x) dx \leq \sum_{i=1}^n \ln(i) \leq \ln(n) + \int_1^n \ln(x) dx$$

MA

$$\int_1^m \ln(x) dx = \left[ x \cdot \ln(x) - x \right]_1^m = m \cdot \ln(m) - m + 1$$

OTTENIAMO

$$m \cdot \ln(m) - m + 1 \leq \sum_{i=1}^m \ln(i) \leq \ln(m) + m \cdot \ln(m) - m + 1$$

PERTANTO

$$l \leq \sum_{i=1}^m \ln(i) \leq \ln(m) \cdot (m+1) - m + 1$$

CIOE'

$$\frac{m^m}{e^{m-1}} \leq m! \leq \frac{m^{m+1}}{e^{m-1}}$$

PER  $\forall m \in \mathbb{P}$ .

TEO 5.5.1 (STIRLING): ESISTE UNA FUNZIONE  
 $\varepsilon: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$  TALE CHE

$$m! = \sqrt{2\pi m} \cdot \left(\frac{m}{e}\right)^m \cdot e^{\varepsilon(m)}$$

DOVE

$$\frac{1}{12m+1} \leq \varepsilon(m) \leq \frac{1}{12 \cdot m}$$

PER  $\forall m \in \mathbb{N}$ .

DIM. OMESSA. □

ES. [1+]: SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$ . E' VERO CHE

$$f \approx g \quad \Rightarrow \quad e^f \approx e^g \quad ?$$

## 5.6 NOTAZIONI ASINTOTICHE

SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$ .

DEF. SI DICE CHE  $f$  E' ASINTOTICAMENTE PIU' PICCOLA (o CHE E' UN O-PICCOLO)

DI  $g$  SE

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$$

SCRITTO  $f = o(g)$ .

LEMMA 5.6.1: SIANO  $a, b \in \mathbb{R}_{>0}$ ,  $a < b$ .

ALLORA

$$x^a = o(x^b).$$

DIM. CHIARO.  $\square$

$$\left( \frac{x^a}{x^b} = \frac{1}{x^{b-a}} \rightarrow 0 \quad SE \quad x \rightarrow +\infty \right)$$

LEMMA 5.6.2: SIA  $b \in \mathbb{R}_{>0}$ . ALLORA

$$\ln(x) = o(x^b).$$

DIM. SAPPIAMO CHE  $x < e^x$  PER  $\forall x \in \mathbb{R}$ .

QUINDI  $\ln(x) < x$  PER  $\forall x \in \mathbb{R}_{>0} \Rightarrow$

$$\ln\left(x^{\frac{b}{2}}\right) < x^{\frac{b}{2}} \text{ PER } \forall x \in \mathbb{R}_{>0}. \text{ PER } =$$

TANTO

$$\frac{b}{2} \cdot \ln(x) < x^{\frac{b}{2}}$$

$$\frac{\ln(x)}{x^b} \stackrel{\ll}{\leftarrow} \frac{2}{b} \cdot \frac{x^{\frac{b}{2}}}{x^b} = \frac{2}{b} \cdot \frac{1}{x^{\frac{b}{2}}} \rightarrow 0$$

SE  $x \rightarrow +\infty$ .  $\square$

LEMMA 5.6.3: SIA ~~a~~  $a \in \mathbb{R}$ ,  $a > 1$ . ALLORA

$$x^b = o(a^x)$$

PER  $\forall b > 0$ .

DIM. VEDI CORSO DI ANALISI.  $\square$

SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $g(n) > 0$  PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

DEF. SI DICE CHE  $f$  E' UN O-GRANDE DI  $g$

SE  $\exists c \in \mathbb{R}_{>0}$  E  $\exists N \in \mathbb{N}$  TALI CHE

$$|f(n)| \leq c \cdot g(n)$$

SE  $n \geq N$ , SCRITTO  $f = O(g)$ .

E.g. SIA  $f(x) = 5 \cdot x^2 - 3x + 6 \quad \forall x \in \mathbb{R}$ .

ALLORA

$$\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{5 \cdot x^2 - 3 \cdot x + 6}{x^2} = 5$$

QUINDI  $\exists N \in \mathbb{N}$  TALE CHE

$$\frac{|5 \cdot x^2 - 3 \cdot x + 6|}{x^2} \leq 5 + \frac{1}{2}$$

SE  $x > N$ . PERTANTO

$$5 \cdot x^2 - 3 \cdot x + 6 = O(x^2).$$

ALLO STESSO MODO SI DIMOSTRA CHE

TEO 5.6.4: SIANO  $a_0, \dots, a_k \in \mathbb{R}$ . ( $k \in \mathbb{P}$ ),

TALI CHE  $a_k > 0$ . ALLORA

$$a_k \cdot x^k + \dots + a_1 \cdot x + a_0 = O(x^k).$$

PRO 5.6.5: SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$ . ALLORA

$$f \approx g \quad \Rightarrow \quad f = O(g)$$

E

$$f = o(g) \quad \Rightarrow \quad f = O(g).$$

DIM. SE  $f \approx g \Rightarrow \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 1 \Rightarrow \exists N \in \mathbb{N}$

TALE CHE

$$\frac{f(n)}{g(n)} \leq \frac{3}{2}$$

SE  $n \geq N \Rightarrow f = O(g)$ .

SE  $f = o(g) \Rightarrow \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0 \Rightarrow \exists N \in \mathbb{N}$

TALE CHE

$$\frac{f(n)}{g(n)} < \frac{1}{2}$$

SE  $m \geq N \Rightarrow f = O(g)$ .  $\square$

OSS.  $f = o(g) \not\Rightarrow g = O(f)$ . PER ES., SE

$f(x) = x$  E  $g(x) = x^2 \Rightarrow f = o(g)$  (5.6.1) MA

$g \neq O(f)$  (SE  $\exists c \in \mathbb{R}_{>0}$  E  $N \in \mathbb{N}$  TALI CHE

$g(n) \leq c \cdot f(n)$  SE  $m \geq N \Rightarrow m^2 \leq c \cdot m$  SE

$m \geq N$ , ASSURDO).

SIANO  $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$ .

DEF. Si dice che  $f$  è un OMEGA di  $g$   
(scritto  $f = \Omega(g)$ ) se  $\exists c \in \mathbb{R}_{>0}$  e  $N \in \mathbb{N}$   
tali che

$$g(n) \leq c \cdot f(n)$$

se  $n > N$ .

SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$ .

PRO 5.6.6:

$$f = O(g) \Leftrightarrow g = \Omega(f).$$

DIM.

$$f = O(g)$$



$\exists c \in \mathbb{R}_{>0} \quad \exists N \in \mathbb{N} \text{ TALI CHE}$

$$n \geq N \Rightarrow f(n) \leq c \cdot g(n)$$

$\Leftrightarrow$

$\exists c \in \mathbb{R}_{>0} \quad \exists N \in \mathbb{N} \quad \text{TALI CHE}$

$$n \geq N \Rightarrow \frac{f(n)}{c} \leq g(n)$$

$\Leftrightarrow$

$$g = \Omega(f). \quad \square$$

SIANO  $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$ .

DEF. Si DICE CHE  $f$  E' UN TETA DI  $g$

SCRITTO  $f = \Theta(g)$ , SE  $f = O(g)$  E  $g = O(f)$ .

E.g. SE  $f(n) = \Theta(n^3) \Rightarrow \exists c_1, c_2 \in \mathbb{R}_{>0} \quad \text{FALE}$

$\exists N \in \mathbb{N}$  TALI CHE  $c_1 \cdot n^3 \leq f(n) \leq c_2 \cdot n^3$

SE  $n \geq N \Rightarrow$  SE  $n$  RADDOPPIA  $\Rightarrow f(n)$  SI  
MOLTIPLICA PER 8.

5.7 QUANTO E' GRANDE L'INFINITO?

SIANO A, B INSIEMI.

DEF. Si dice che  $A$  e  $B$  hanno la stessa cardinalità, scritto  $|A|=|B|$ , se  $\exists f: A \rightarrow B$ ,  $f$  biezione.

TEO 5.7.1: (CANTOR): Sia  $A$  un insieme.  
Allora

$$|A| \neq |\mathcal{P}(A)|.$$

DIM. PER ASSURDO. ( $\mathcal{P}(A) = \{S : S \subseteq A\}$ )

Sia  $f: A \rightarrow \mathcal{P}(A)$ ,  $f$  biezione.

SIA

$$X \stackrel{\text{def}}{=} \{a \in A : a \notin f(a)\}. \quad (*)$$

ALLORA  $X \subseteq A$ , MA  $f$  È SURIETTIVA, QUINDI

$\exists b \in A$  TALE CHE  $f(b) = X$ . SE  $b \in f(b)$

$\Rightarrow b \in X \Rightarrow b \notin f(b)$ , ASSURDO. SE  $b \notin f(b)$   
 $\uparrow$   $\uparrow$   
 $(X = f(b))$   $(*)$

$\Rightarrow b \in X \Rightarrow b \in f(b)$ , ASSURDO.  $\square$   
 $\uparrow$   $\uparrow$   
 $(*)$   $(X = f(b))$

SIANO  $A, B$  INSIEMI.

DEF. SI DICE CHE  $A$  HA CARDINALITÀ MENO-  
RE DI  $B$ , SCRITTO  $|A| < |B|$ , SE  $\exists f: A \rightarrow B$ ,  
 $f$  INIETTIVA.

OSS. E' CHIARO CHE

$$|A| < |\wp(A)|.$$

QUINDI

$$|A| < |\wp(A)| < |\wp(\wp(A))| < \dots$$

QUINDI CI SONO INFINTI INFINTI.

IPOTESI DEL CONTINUO: NON ESISTE ALCUN

INSIEME A TALE CHE

$$|\mathbb{N}| < |A| < |\mathcal{P}(\mathbb{N})|.$$

ESAME: SCRITTO+ORALE

SCRITTO: 12 DOMANDE A SCELTA MULTIPLO

(TEMPO = VELOCE)

(<sup>↗</sup> 5 SCELTE)

PUNTEGGIO SCRITTO: PUNTEGGIO DOMANDE

( +4 = RISPOSTA ESATTA  
-1 = RISPOSTA ERRATA )

+ BONUS

(+10 SE LO STUDENTE E'  
NEL TOP 25%)

AMMISSIONE ALL'ORALE: 3,24 PUNTI.

ORALE: CONFIRMA LO SCRITTO, IN CASO DI  
FORTE INCONGRUITÀ TRA SCRITTO E ORALE  
FARÀ FEDE L'ORALE.

ES. : TROVARE UNA FORMULA CHIUSA  
PER

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k).$$

SAPPIAMO DALLA TEORIA CHE  $\exists f \in \mathbb{R}[x]$   
TALE CHE  $\deg(f(x)) \leq 2+1$  E

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = f(n)$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

QUINDI  $\exists a, b, c, d \in \mathbb{R}$  TALI CHE

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = a \cdot n^3 + b \cdot n^2 + c \cdot n + d$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . MA ALLORA

$$\left\{ \begin{array}{l} 0 = d \quad (n=0) \\ 2 = a + b + c + d \quad (n=1) \\ 8 = 8 \cdot a + 4 \cdot b + 2 \cdot c + d \quad (n=2) \\ 20 = 27 \cdot a + 9 \cdot b + 3 \cdot c + d \quad (n=3) \end{array} \right.$$

$$\begin{cases} a+b+c = 2 \\ 8 \cdot a + 4 \cdot b + 2c = 8 \\ 27 \cdot a + 9 \cdot b + 3 \cdot c = 20 \end{cases}$$

↓

$$c = 2 - a - b$$

↓

$$\begin{cases} 8 \cdot a + 4 \cdot b + 2(2 - a - b) = 8 \\ 27 \cdot a + 9 \cdot b + 3 \cdot (2 - a - b) = 20 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 6 \cdot a + 2b = 4 \\ 24 \cdot a + 6 \cdot b = 14 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 3 \cdot a + b = 2 \\ 12 \cdot a + 3 \cdot b = 7 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} b &= 2 - 3 \cdot a \\ \Rightarrow 12 \cdot a + 3 \cdot (2 - 3 \cdot a) &= 7 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow 3 \cdot a = 1 \Rightarrow a = \frac{1}{3} \Rightarrow b = 2 - 3 \cdot \left(\frac{1}{3}\right) = 1$$

$$\Rightarrow c = 2 - \frac{1}{3} - 1 = \frac{2}{3}. \text{ CONCLUDENDO}$$

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = \frac{n^3}{3} + n^2 + \frac{2}{3} \cdot n$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . ALTERNATIVAMENTE

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = \sum_{k=0}^n k^2 + \sum_{k=0}^n k = \frac{n(n+1)}{2} + \frac{n \cdot (n+1)(2n+1)}{6}$$

## SONDAGGIO: LA CARDINALITÀ DI

$$\{(x_1, \dots, x_6) \in [6]^6 : x_5 = 4\}$$

E'

- a)  $6^6$       30%
- b)  $6!$       14%
- c)  $6^5$       28%      ✓
- d)  $5!$       11%
- e) NDQ      17%

ES. : RISOLVERE LA RIC. LINEARE A  
COEFF. COSTANTI

$$f(n+3) = -f(n+2) + 8 \cdot f(n+1) + 12 \cdot f(n)$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ , CON LE C.I.  $f(0)=0, f(1)=5, f(2)=0$ .

LA RIC. E` GIÀ` IN FORMA STANDARD.

L'EQ. CARATT. E'

$$x^3 = -x^2 + 8 \cdot x + 12$$

CIOE'

$$x^3 + x^2 - 8 \cdot x - 12 = 0 \quad (*)$$

VEDIAMO CHE  $x = -2$  E' SOLUZ. DI

(\*). USIAMO RUFFINI, ABBIAMO

$$x^3 + x^2 - 8 \cdot x - 12$$

$$x^3 + 2x^2$$

$$x+2$$

$$\overline{x^2 - x - 6}$$

$$-x^2 - 8 \cdot x - 12$$

$$-x^2 - 2x$$

$$-6 \cdot x - 12$$

$$-6 \cdot x - 12$$

$$0$$

PERTANTO

$$x^3 + x^2 - 8 \cdot x - 12 = (x^2 - x - 6)(x + 2)$$

RISOLVIAMO  $x^2 - x - 6 = 0$ . ABBIAMO

$$x = \frac{1 \pm \sqrt{(-1)^2 + 4 \cdot 6}}{2} = \frac{1 \pm \sqrt{25}}{2} = \frac{1 \pm 5}{2}$$

QUINDI LE RADICI DELL'EQ. CARATT.

SONO

$$\gamma_1 = -2, \quad \gamma_2 = 3, \quad \gamma_3 = -2$$

MA  $\gamma_1 = \gamma_3$ , QUINDI LE RADICI DISTINTE SONO

$$\gamma_1 = -2, \quad \gamma_2 = 3$$

DI MOLTEPLICITÀ  $d_1 = 2$  E  $d_2 = 1$

(IN EFFETTI  $x^3 + x^2 - 8x - 12 = (x - (-2))^2 \cdot (x - 3)$ ). SAPPIAMO DALLA TEORIA

CHE  $\exists P_1(x), P_2(x) \in \mathbb{C}[x]$  TALI CHE

$\deg(P_1(x)) \leq d_1 - 1$ ,  $\deg(P_2(x)) \leq d_2 - 1$ , E

$$f(n) = P_1(n) \cdot (x_1)^n + P_2(n) \cdot (x_2)^n$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . QUINDI  $\exists a, b, c \in \mathbb{C}$  TALI  
CHE

$$f(n) = (a + b \cdot n) \cdot (-2)^n + c \cdot (3)^n$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . PER TROVARE  $a, b, c$   
USIAMO LE C.I.:

$$\begin{cases} 0 = f(0) = a + c \\ 5 = f(1) = (a+b) \cdot (-2)^1 + c \cdot (3)^1 \\ 0 = f(2) = (a+2 \cdot b) \cdot (-2)^2 + c \cdot (3)^2 \end{cases}$$

↓

$$\begin{cases} a + c = 0 \\ -2a - 2b + 3 \cdot c = 5 \\ 4 \cdot a + 8 \cdot b + 9 \cdot c = 0 \end{cases}$$

$$c = -a$$

$$\begin{cases} -2a - 2b + 3 \cdot (-a) = 5 \\ 4 \cdot a + 8 \cdot b + 9 \cdot (-a) = 0 \end{cases}$$

↓

$$\begin{cases} -5a - 2b = 5 \\ -5a + 8b = 0 \end{cases}$$



$$5 \cdot a = 8 \cdot b$$



$$-8 \cdot b - 2b = 5$$



$$-10 \cdot b = 5$$



$$b = -\frac{1}{2}$$

↓

$$5 \cdot a = 8 \cdot \left(-\frac{1}{2}\right) \Rightarrow 5 \cdot a = -4$$

$$\Rightarrow a = \frac{-4}{5} \Rightarrow c = \frac{4}{5}. \text{ CONCLUDENDO}$$

$$f(n) = \left(-\frac{4}{5} + \left(-\frac{1}{2}\right) \cdot n\right) \cdot (-2)^n + \frac{4}{5} \cdot (3)^n$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

ES. : TROVARE UNA FORMULA CHIUSA  
PER

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k).$$

SAPPIAMO DALLA TEORIA CHE  $\exists f \in \mathbb{R}[x]$   
TALE CHE  $\deg(f(x)) \leq 2+1$  E

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = f(n)$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

QUINDI  $\exists a, b, c, d \in \mathbb{R}$  TALI CHE

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = a \cdot n^3 + b \cdot n^2 + c \cdot n + d$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . MA ALLORA

$$\left\{ \begin{array}{l} 0 = d \quad (n=0) \\ 2 = a + b + c + d \quad (n=1) \\ 8 = 8 \cdot a + 4 \cdot b + 2 \cdot c + d \quad (n=2) \\ 20 = 27 \cdot a + 9 \cdot b + 3 \cdot c + d \quad (n=3) \end{array} \right.$$

$$\begin{cases} a+b+c = 2 \\ 8 \cdot a + 4 \cdot b + 2c = 8 \\ 27 \cdot a + 9 \cdot b + 3 \cdot c = 20 \end{cases}$$

↓

$$c = 2 - a - b$$

↓

$$\begin{cases} 8 \cdot a + 4 \cdot b + 2(2 - a - b) = 8 \\ 27 \cdot a + 9 \cdot b + 3 \cdot (2 - a - b) = 20 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 6 \cdot a + 2b = 4 \\ 24 \cdot a + 6 \cdot b = 14 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 3 \cdot a + b = 2 \\ 12 \cdot a + 3 \cdot b = 7 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} b &= 2 - 3 \cdot a \\ \Rightarrow 12 \cdot a + 3 \cdot (2 - 3 \cdot a) &= 7 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow 3 \cdot a = 1 \Rightarrow a = \frac{1}{3} \Rightarrow b = 2 - 3 \cdot \left(\frac{1}{3}\right) = 1$$

$$\Rightarrow c = 2 - \frac{1}{3} - 1 = \frac{2}{3}. \text{ CONCLUDENDO}$$

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = \frac{n^3}{3} + n^2 + \frac{2}{3} \cdot n$$

PER  $\forall n \in \mathbb{N}$ . ALTERNATIVAMENTE

$$\sum_{k=0}^n (k^2 + k) = \sum_{k=0}^n k^2 + \sum_{k=0}^n k = \frac{n(n+1)}{2} + \frac{n \cdot (n+1)(2n+1)}{6}$$

## SONDAGGIO: LA CARDINALITÀ DI

$$\{(x_1, \dots, x_6) \in [6]^6 : x_5 = 4\}$$

E'

- a)  $6^6$       30%
- b)  $6!$       14%
- c)  $6^5$       28%      ✓
- d)  $5!$       11%
- e) NDQ      17%

ES. : TROVARE UNA FORMULA CHIUSA PER

$$\sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^m 3^{i+j}$$

ABBIAMO CHE

$$\sum_{j=0}^m 3^{i+j} = \sum_{j=0}^m 3^i \cdot 3^j = 3^i \cdot \sum_{j=0}^m 3^j$$

$$= 3^i \cdot \left( \frac{3^{m+1} - 1}{3 - 1} \right) = 3^i \cdot \frac{3^{m+1} - 1}{2}$$

↑  
(5.1.1)

QUINDI

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^m 3^{i+j} &= \sum_{i=0}^m 3^i \cdot \frac{3^{m+1}-1}{2} = \frac{3^{m+1}-1}{2} \cdot \sum_{i=0}^m 3^i \\ &= \frac{3^{m+1}-1}{2} \cdot \frac{3^{m+1}-1}{2} \end{aligned}$$

ES. : TROVARE UNA FORMULA CHIUSA O ASINTOTICAMENTE CHIUSA PER

$$\sum_{k=1}^n 2k \cdot \ln(k).$$

LA FUNZIONE  $f(x) \stackrel{\text{def}}{=} 2 \cdot x \cdot \ln(x)$  NON E' UN POLINOMIO MA E' CONTINUA PER  $x > 0$  E MONOTONA CRESCENTE PER  $x > 0$ .

SAPPIAMO DALLA TEORIA CHE ALLORA

$$\int_1^m 2 \times \ln(x) dx \leq \sum_{k=1}^m 2 \cdot k \cdot \ln(k) \leq 2 \cdot m \cdot \ln(m) + \int_1^m 2 \times \ln(x) dx$$

PER  $\forall m \in \mathbb{P}$ . MA

$$\begin{aligned} \int_1^m 2 \times \ln(x) dx &= \left[ x^2 \cdot \ln(x) - \frac{x^2}{2} \right]_1^m = \\ &= \left( m^2 \cdot \ln(m) - \frac{m^2}{2} \right) - \left( -\frac{1}{2} \right) \end{aligned}$$

PERTANTO

$$m^2 \cdot \ln(m) - \frac{m^2}{2} + \frac{1}{2} \leq \sum_{k=1}^m 2 \cdot k \cdot \ln(k) \leq 2 \cdot m \cdot \ln(m) + m^2 \cdot \ln(m)$$

—————

$$- \frac{m^2}{2} + \frac{1}{2}$$

PER  $\forall m \in \mathbb{P}$ , IL TERMINE CHE VA PIÙ VELOCEMENTE ALL'INFINITO PER  $m \rightarrow +\infty$  A SINISTRA E'

$m^2 \cdot \ln(m)$  E A DESTRA PURE. QUINDI

$$1 - \frac{1}{2 \cdot \ln(m)} + \frac{1}{2 \cdot m^2 \ln(m)} \leq \frac{\sum_{k=1}^m 2k \ln(k)}{m^2 \cdot \ln(m)} \leq \frac{2}{m} + 1 - \frac{1}{2 \ln(m)} + \frac{1}{2m^2 \ln(m)}$$

PERTANTO PER IL TEOREMA DEL CONFRONTO

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{\sum_{k=1}^n 2 \cdot k \cdot \ln(k)}{n^2 \cdot \ln(n)} = 1$$

PERTANTO

$$\sum_{k=1}^n 2 \cdot k \cdot \ln(k) \approx n^2 \cdot \ln(n)$$

PER  $n \rightarrow +\infty$ .

ES. : TROVARE UNA FORMULA CHIUSA PER

$$\prod_{i=1}^m \prod_{j=1}^m 2^i \cdot 3^j.$$

CALCOLIAMO PRIMA IL PRODOTTO INTERNO.

$$\begin{aligned}\prod_{j=1}^m 2^i \cdot 3^j &= 2^i \cdot 3^1 \cdot 2^i \cdot 3^2 \cdot \dots \cdot 2^i \cdot 3^m \\ &= (2^i)^m \cdot 3^{1+2+\dots+m} \\ &= 2^{i \cdot m} \cdot 3^{\binom{m+1}{2}}\end{aligned}$$

PERTANTO

$$\prod_{i=1}^m \prod_{j=1}^m 2^i \cdot 3^j = \prod_{i=1}^m 2^{\text{im}} \cdot 3^{\binom{m+1}{2}}$$

$$= 2^m \cdot 3^{\binom{m+1}{2}} \cdot 2^{2m} \cdot 3^{\binom{m+1}{2}} \cdot \dots \cdot 2^{m \cdot m} \cdot 3^{\binom{m+1}{2}}$$

$$= 3^{\frac{\binom{m+1}{2} \cdot m + 2m + \dots + m \cdot m}{2}}$$

$$= 3^{\frac{m \cdot \binom{m+1}{2} + m(1+2+\dots+m)}{2}}$$

$$= 3^{\frac{m \cdot \binom{m+1}{2} + m \cdot \binom{m+1}{2}}{2}} = 6^{m \cdot \binom{m+1}{2}}$$

ES. : TROVARE UNA FORMULA CHIUSA PER

$$\sum_{i=0}^m \sum_{j=1}^n (i+j).$$

STIAMO SOMMANDO TUTTI i NUMERI DELLA  
SEGVENTE TABELLA:

$i \backslash j$	1	2	3	4	...	...	$m$
0	1	2	3	4	...	...	$m$
1	2	3	4	5	...	...	$m+1$
2	3	4	5	6	...	...	$m+2$
3	4	5	6	7	...	...	$m+3$
.	.	.	.	.	.	.	.
.	.	.	.	.	.	.	.
.	.	.	.	.	.	.	.
$m$	$m+1$	$m+2$	$m+3$	$m+4$	...	...	$m+m$

QUINDI LA SOMMA E'

$$= \sum_{i=0}^n \left( (1+2+3+\dots+m) + i \cdot m \right)$$

$$= \sum_{i=0}^n \left( \binom{m+1}{2} + i \cdot m \right) = \sum_{i=0}^n \binom{m+1}{2} + \sum_{i=0}^n i \cdot m$$

$$= \underbrace{\binom{m+1}{2} + \dots + \binom{m+1}{2}}_{m+1} + m \cdot \sum_{i=0}^n i = (m+1) \cdot \binom{m+1}{2} + m \cdot \binom{m+1}{2}$$

CONCLUDENDO

$$\sum_{i=0}^m \sum_{j=i}^m \binom{i+j}{i} = (2m+1) \cdot \binom{m+1}{2}.$$

ES. : TROVARE UNA FORMULA CHIUSA PER

$$\sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^{m-i} \binom{m-j}{i}.$$

STIAMO SOMMANDO i NUMERI DELLA  
SEGUENTE TABELLA:

$i \setminus j$	0	1	2	3	4	...	$m-2$	$m-1$	$m$
0	$m$	$m-1$	$m-2$	$m-3$	-	.	.	.	0
1	$m$	$m-1$	$m-2$	$m-3$					1
2	$m$	$m-1$	$m-2$	$m-3$					2
3	$m$	$m-1$	$m-2$	.	.	.			3
.									
.									
.									
.									
.									
$m$	$m$								

QUINDI LA SOMMA E'

$$= \underset{(m-1)-\text{ESIMA}}{\cancel{(m+1)}} \cdot m + m \underset{m-\text{ESIMA}}{\cancel{(m-1)}} + \underset{\cancel{(m-1)}}{(m-1)} \underset{\cancel{(m-2)}}{(m-2)} + (m-2)(m-3) + \dots$$

$$+ 3 \cdot 2 + 2 \cdot 1 + 1 \cdot 0$$

↑ ↑ ↖  
 $(m-1)$ -ESIMA  $m$ -ESIMA  $(m+1)$ -ESIMA  
 COL. COL. COL.

$$= \sum_{i=1}^{m+1} i \cdot (i-1) = \sum_{i=1}^{m+1} (i^2 - i)$$

CHE E' UNA SOMMA POLINOMIALE CHE  
POSso CALCOLARE COME IN UN ES.  
PRECEDENTE.

ALTERNATIVAMENTE:

$$\sum_{i=0}^n \sum_{j=0}^{m-i} (m-j)$$

CALCOLIAMO PRIMA LA SOMMA PIÙ INTERNA

$$\sum_{j=0}^{m-i} (m-j) = \sum_{j=0}^{m-i} m - \sum_{j=0}^{m-i} j = (m-i+1) \cdot m - \binom{m-i+1}{2}$$

$$= (m-i+1) \left[ m - \frac{m-i}{2} \right] = (m-i+1) \cdot \frac{m+i}{2}$$

QUINDI

$$\sum_{i=0}^m \sum_{j=0}^{m-i} (m-j) = \sum_{i=0}^m (m-i+1) \frac{m+i}{2} =$$

$$= \sum_{i=0}^m \frac{1}{2} (m^2 - i^2 + m + i) = \frac{1}{2} \left[ \sum_{i=0}^m (m^2 + m) + \sum_{i=0}^m (i - i^2) \right]$$

$$= \frac{1}{2} \left[ (m^2 + m)(m+1) + \sum_{i=0}^m (i - i^2) \right],$$

↑  
SOMMA POLINOMIALE

ES. [4]: SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$   
TALI CHE  $f \cong g$ . E' VERO CHE  
ALLORA

$$e^f \cong e^{g?} ?$$

ES. SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$  DEFINITE  
DA

$$f(n) \stackrel{\text{def}}{=} 2 + \cos\left(\frac{\pi n}{2}\right)$$

E

$$g(n) \stackrel{\text{def}}{=} 2 + \lfloor \sin\left(\frac{\pi n}{2}\right) \rfloor$$

$\forall n \in \mathbb{N}$ . QUALI TRA LE RELAZIONI

$o, O, \Omega, \Theta, \approx$  VALE TRA  $f$  e  $g$ ?

$n$	0	1	2	3	4	5	6	7	8
$f(n)$	3	2	1	2	3	2	1	2	$\dots$
$g(n)$	2	3	2	1	2	3	2	1	$\dots$

QUINDI  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)}$  NON ESISTE

$\Rightarrow f \neq g, f \neq o(g), g \neq o(f)$ .

## INOLTRE

$$|f(n)| \leq 2 \cdot g(n)$$

$\forall n \geq 0 \Rightarrow f = O(g)$ . SIMIL.

$$|g(n)| \leq 2 \cdot f(n)$$

$\forall n \geq 0 \Rightarrow g = O(f)$ . PERTANTO

ANCHE  $g = \Omega(f)$ ,  $f = \Omega(g)$ , E

$f = \Theta(g)$ .

ES. [1+]: SIANO  $f, g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$  TALI

CHE  $f \asymp_g$ . E' VERO CHE

$$\ln(f) \asymp_g \ln(g) ?$$

Es. COME SOPRA PER

$$f(n) \stackrel{\text{def}}{=} 4^n, \quad g(n) \stackrel{\text{def}}{=} 2^n$$

$\forall n \in \mathbb{N}$ .

ABBIAMO CHE

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{4^n}{2^n} =$$

$$= \lim_{n \rightarrow +\infty} 2^n = +\infty$$

$\Rightarrow f \not\equiv g$  E  $f \neq o(g)$ . SIMIL.

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{2^n}{4^n} = \lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{2^n} = 0$$

$$\Rightarrow g = o(f) \xrightarrow{(4.5)} g = O(f) \Rightarrow f =$$

$\omega(g)$ . E' VERO CHE  $f = O(g)$ ?

SE E' VERO  $\Rightarrow \exists c > 0 \ \exists N > 0$   
TALI CHE

$$|f(n)| \leq c \cdot g(n)$$

$\forall n > N$ , NEL NOSTRO CASO

$$4^n \leq c \cdot 2^n$$

$$\forall n > N \Rightarrow$$

$$\frac{4^n}{2^n} \leq c$$

$\forall n > N \Rightarrow$  ASSURDO. QUINDI  
 $f \neq O(g) \Rightarrow g \neq \Omega(f)$  E  $g \neq \Theta(f)$ .

ES. [1]: COME SOPRA PER

$$\forall n \in \mathbb{N}, \quad f(n) \stackrel{\text{def}}{=} (e^n)^2, \quad g(n) \stackrel{\text{def}}{=} e^{(n^2)}$$

ES. COME SOPRA PER

$$f(n) \stackrel{\text{def}}{=} \sqrt{n}, \quad g(n) \stackrel{\text{def}}{=} n^{\sin\left(\frac{n\pi}{2}\right)}$$

$\forall n \in \mathbb{N}.$

ABBIAMO CHE

$n$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	...
$g(n)$	0	$n$	$n^0 \frac{1}{n}$	$n^0$	$n^1$	$n^0 \frac{1}{n}$	$n^1$	$n^0 \frac{1}{n}$	$n^1$	...

PERTANTO

$$g(n) = \begin{cases} 1, & \text{SE } n \equiv 0 \pmod{2} \\ n, & \text{SE } n \equiv 1 \pmod{4} \\ \frac{1}{n}, & \text{SE } n \equiv 3 \pmod{4} \end{cases}$$

$\forall n \in \mathbb{N}$ . PERTANTO

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} \quad \text{NON ESISTE}$$

PERCHE`

$$\frac{f(n)}{g(n)} = \begin{cases} \sqrt{n}, & \text{SE } n \equiv 0 \pmod{2} \\ \frac{1}{\sqrt{n}}, & \text{SE } n \equiv 1 \pmod{4} \\ n^{\frac{3}{2}}, & \text{SE } n \equiv 3 \pmod{4} \end{cases}$$

$\Rightarrow f \not\approx g \wedge f \neq o(g)$ . SIMIL.

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} \text{ NON ESISTE}$$

$\Rightarrow g \neq o(f)$ . E' VERO CHE

$f = O(g)$ ? SE È VERO  $\Rightarrow \exists c > 0$

$\exists N > 0$  TALI CHE

$$\frac{|f(n)|}{g(n)} \leq c$$

$\forall n > N$ , QUINDI  $\Rightarrow f \neq O(g)$ .

SIMIL.  $g \neq O(f) \Rightarrow f \neq \Omega(g)$

$E g \neq \Omega(f) E g \neq \Theta(f)$ .

E.S.[,]: COME SOPRA PER

$$f(n) \stackrel{\text{def}}{=} (\ln(n))^7, \quad g(n) \stackrel{\text{def}}{=} n^{\frac{1}{100}}$$

$\forall n \in \mathbb{N}.$

ES. SIA  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$  DEFINITA DA

$$f(n) \stackrel{\text{def}}{=} n + \ln(n) + \ln(n)^2.$$

QUALI DELLE SEGUENTI AFFERMAZIONI È VERA?

$$f = \Theta(2^{n \ln(n)}), \quad f = \Theta(n), \quad f = \Theta(n^2)$$

$$f = \Theta(2^n), \quad f = \Theta(n^2 \cdot \log_{10}(n)) \quad ?$$

$$- f = \Theta(2^{n \ln(n)}) ?$$

BEH...

$$f(n) \stackrel{\text{def}}{=} n + \ln(n) + \ln(n)^2.$$

$$\text{SE } f = \Theta(2^{n \cdot \ln(n)}) \Rightarrow 2^{n \cdot \ln(n)} = O(f)$$

$\Rightarrow \exists c > 0 \text{ E } \exists N \in \mathbb{P} \text{ TALI CHE}$

$$2^{n \cdot \ln(n)} \leq c(n + \ln(n) + \ln(n)^2)$$

$\text{SE } n > N, \text{ MA } n < n \cdot \ln(n) \text{ SE } n \geq 3,$

QUINDI

$$2^n \leq c(n + \ln(n) + \ln(n)^2)$$

SE  $n \geq 3$ , CHE E' ASSURDO PERCHE'

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{2^n}{n + \ln(n) + \ln(n)^2} = +\infty.$$

PERTANTO

$$f \neq \Theta(2^{n \ln(n)}).$$

-  $f = \Theta(n)$  ?

POICHE'

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n}{n + \ln(n) + \ln(n)^2} = 1$$

$\Rightarrow f \asymp n \Rightarrow f = O(n) \text{ E } n = O(f) \Rightarrow f = \Theta(n).$

-  $f = \Theta(n^2)$  ?

SE  $f = \Theta(n^2) \Rightarrow n^2 = O(f) \Rightarrow \exists c > 0$   
 $\text{E } \exists N > 0 \text{ TALI CHE}$

$$n^2 \leq c(n + \ln(n) + \ln(n)^2)$$

PER  $\forall n > N$ , ASSURDO. QUINDI  $f \neq \Theta(n^2)$ .

-  $f = \Theta(2^n)$ ?

CIOE'

$$n + \ln(n) + \ln(n)^2 = \Theta(2^n) ?$$

Poiche'

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{2^n}{n + \ln(n) + \ln(n)^2} = +\infty$$

CONCLUDIAMO COME PRIMA CHE  $f \neq \Theta(2^n)$ .

$$- f = \Theta(m^2 \cdot \log_{10}(m)) ?$$

Cioè

$$m + \ln(m) + \ln(m)^2 = \Theta(m^2 \cdot \log_{10}(m)) ?$$

Poiché

$$\lim_{m \rightarrow +\infty} \frac{m^2 \cdot \log_{10}(m)}{m + \ln(m) + \ln(m)^2} = +\infty$$

$$\Rightarrow f \neq \Theta(m^2 \cdot \log_{10}(m)).$$

CONCLUDENDO

$$f = \Theta(m).$$

ES. E' VERO CHE

$$m! = o((m+1)!) \quad ?$$

ABBIAMO CHE

$$\lim_{m \rightarrow +\infty} \frac{m!}{(m+1)!} = \lim_{m \rightarrow +\infty} \frac{1}{m+1} = 0$$

$$\Rightarrow m! = o((m+1)!) \Rightarrow m! = O((m+1)!).$$

ES. SIANO  $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}$  DEFINITE PONENDO

$$f(n) \stackrel{\text{def}}{=} \log_2(n) , \quad g(n) \stackrel{\text{def}}{=} \log_{10}(n)$$

$\forall n \in \mathbb{N}$ . DECIDERE QUALI DELLE RELAZIONI,  
 $\circ, O, \Omega, \Theta, \approx$  VALGONO TRA  $f$  E  ~~$g$~~   $g$ .

ABBIAMO CHE

$$f(n) = \frac{\ln(n)}{\ln(2)} , \quad g(n) = \frac{\ln(n)}{\ln(10)}$$

PERTANTO

$$\frac{f(n)}{g(n)} = \frac{\ln(10)}{\ln(2)} \rightarrow \frac{\ln(10)}{\ln(2)}$$

SE  $n \rightarrow +\infty$ . QUINDI  $f \neq g$ . INOLTRE

$$\frac{f(n)}{g(n)} < \frac{\ln(10)}{\ln(2)}$$

SE  $n > 0 \Rightarrow f = O(g)$ . SIMILMENTE

$g = O(f) \Rightarrow f = \Omega(g)$  E  $g = \Omega(f)$ .

INFINE  $\frac{f(n)}{g(n)} \not\rightarrow 0$  SE  $n \rightarrow +\infty \Rightarrow f \neq o(g)$ .

SIMILMENTE  $g \neq o(f)$ .

ES. COME SOPRA PER

$$f(n) = 1 + \cos\left(\frac{\pi n}{2}\right), \quad g(n) = 1 + \sin\left(\frac{\pi n}{2}\right)$$

$\forall n \in \mathbb{N}$ .

ABBIAMO CHE

$m$	0	1	2	3	4	5	6	7	8	
$f(m)$	2	1	0	1	2	1	0	1	2	1 0 1 ...
$g(m)$	1	2	1	0	1	2	1	0	1	2 1 0 ...

POICHE'  $\lim_{m \rightarrow +\infty} \frac{f(m)}{g(m)}$  NON ESISTE  $\Rightarrow f \neq g$ ,

$f \neq o(g)$  E  $g \neq o(f)$ . INOLTRE SE  $\exists c > 0$

TALE CHE  $f(m) \leq c \cdot g(m)$  SE  $m > N$

$\Rightarrow 1 \leq c \cdot 0 \Rightarrow$  ASSURDO  $\Rightarrow f \neq o(g)$ .

SIMILMENTE  $g \neq O(f)$ . QUINDI  $g \neq \Omega(f) \in f \neq \Omega(g) \in f \neq \Theta(g)$ .

OSS. SE

$$f(m) \stackrel{\text{def}}{=} 2 + \cos\left(\frac{\pi m}{2}\right), \quad g(m) = 2 + \sin\left(\frac{\pi m}{2}\right)$$

$\Rightarrow$  COME SOPRA  $(f \not\approx g, f \neq o(g), g \neq o(f))$

MA  $f = O(g) \in g = O(f) \Rightarrow g = \Omega(f) \in$

$f = \Omega(g) \in f = \Theta(g) (\Rightarrow g = \Theta(f))$ .



