

ANALISI MATEMATICA

ELEMENTI DI LOGICA

PROPOSIZIONE = "FRASE CON UN VALORE DI VERITÀ"

ES: UNA PROPOSIZIONE P PUÒ ESSERE:

- P = "OGGI È VENERDÌ"
- P = "OGGI PIOVE"
- P = "2 È UN NUMERO DISPARI"
- P = "2 DIVIDE 6"

CONNETTIVI LOGICI: P, Q DUE PROPOSIZIONI

- 1) $P \wedge Q$ (" $P \in Q$ "): È VERA QUANDO $P \in Q$ SONO VERE
- 2) $P \vee Q$ (" $P \circ Q$ "): È VERA SE ALMENO UNA FRA $P \in Q$ È VERA
- 3) $P \Rightarrow Q$ (" P IMPLICA Q "): È FALSA QUANDO P È VERA E Q FALSA
- 4) $P \Leftrightarrow Q$ (" P SE E SOLO SE Q "): P È VERA SE E SOLO SE Q È VERA
- 5) $\neg P$ ("NON P "): È VERA QUANDO P È FALSA

TABELLA DI VERITÀ

P	Q	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \Rightarrow Q$	$P \Leftrightarrow Q$	$\neg P$
1	1	1	1	1	1	0
1	0	0	1	0	0	0
0	1	0	1	1	0	1
0	0	0	0	1	1	1

OSSERVAZIONE: $P \Leftrightarrow Q$ QUANDO $P \in Q$ HANNO LA STESSA TABELLA DI VERITÀ

PROPOSIZIONE (LEGGI DI DE MORGAN): SIANO P E Q PROPOSIZIONI, ALLORA:

$$1) \neg(P \wedge Q) \Leftrightarrow \neg P \vee \neg Q$$

$$2) \neg(P \vee Q) \Leftrightarrow \neg P \wedge \neg Q$$

DIMOSTRAZIONE:

1)

P	Q	$P \wedge Q$	$\neg(P \wedge Q)$	$\neg P$	$\neg Q$	$\neg P \wedge \neg Q$
1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	1	0	1	1
0	1	0	1	1	0	1
0	0	0	1	1	1	1

2)

P	Q	$P \vee Q$	$\neg(P \vee Q)$	$\neg P$	$\neg Q$	$\neg P \vee \neg Q$
1	1	1	0	0	0	0
1	0	1	0	0	1	0
0	1	1	0	1	0	0
0	0	0	1	1	1	1

PROPOSIZIONE (DIMOSTRAZIONE PER ASSURDO): SIANO P E Q PROPOSIZIONI,
 R UNA PROPOSIZIONE FALSA.

- 1) $P \Rightarrow Q \Leftrightarrow \neg Q \Rightarrow \neg P$
- 2) $P \Rightarrow Q \Leftrightarrow (P \wedge \neg Q) \Rightarrow R$

DIMOSTRAZIONE:

P	Q	$P \Rightarrow Q$	$\neg Q \Rightarrow \neg P$	$\neg P$	$\neg Q$	$(P \wedge \neg Q) \Rightarrow R$
1	1	1	1	0	0	
1	0	0	1	0	1	
0	1	1	0	1	0	
0	0	1	1	1	1	

UN PREDICATO È UNA PROPOSIZIONE CHE PUÒ ESSERE VERA O FALSA A SECONDA
DI UNA VARIABILE ($P(x)$, $P(n)$, ...)

ES: $P(n) = "n$ È PARI"

$P(x) = "3^x \geq 9^{x+1}"$

ELEMENTI DI TEORIA DEGLI INSIEMI

COS' È UN INSIEME? "RACCOLTA/FAMIGLIA DI ELEMENTI"

NOTAZIONE: A, B, C, X, Y, Z INSIEMI

a, b, c, x, y, z ELEMENTI

SCRIVIAMO $a \in A$ SE L'ELEMENTO a APPARTIENE ALL'INSIEME A

$a \notin A$ SE L'ELEMENTO a NON APPARTIENE ALL'INSIEME A

COME LI DEFINIAMO (INSIEMI)?

- ELENCO $A = \{a, b, c, d\}$
- SOTTOINSIEME DI UN INSIEME DATO CHE SODDISFI UN CERTO PREDICATO $B = \{x \in X : p(x)\}$

ES: $A = \{1, 3, 5, 7\}$ $A = \{x \in \mathbb{N} : x \text{ È DISPARI} \wedge x \leq 8\}$

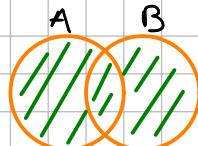
- \emptyset È L'INSIEME WOTO
- A È SOTTOINSIEME DI B, $A \subseteq B$ SE OGNI ELEMENTO DI A APPARTIENE ANCHE A B.
- $A = B \Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A$

DEFINIZIONE: A UN INSIEME $P(A)$, DETTO L'INSIEME DELLE PARTI DI A, È L'INSIEME DI TUTTI I SOTTOINSIEMI DI A

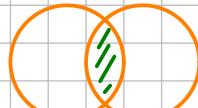
ES: $A = \{1, 2, 3\}$ $P(A) = \{\emptyset, \{1, 2, 3\}, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{2, 3\}, \{1, 3\}\}$

OPERAZIONI FRA INSIEMI A, B INSIEMI

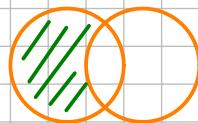
- $A \cup B$ ("A UNIONE B") = $\{x : x \in A \vee x \in B\}$



- $A \cap B$ ("A INTERSEZIONE B") = $\{x : x \in A \wedge x \in B\}$



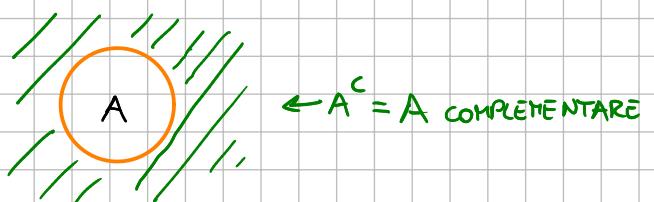
- $A \setminus B$ ("A DIFFERENZA B") = $\{x : x \in A \wedge x \notin B\}$



ED: $A = \{1, 2, 3\}$ $B = \{3, 5, 2025\}$

$A \cup B = \{1, 2, 3, 5, 2025\}$, $A \cap B = \{3\}$, $A \setminus B = \{1, 2\}$, $B \setminus A = \{5, 2025\}$

- COMPLEMENTARE: $A \subseteq X$, $A^c = \{x \in X : x \notin A\}$



ES: $A = \{n \in \mathbb{N} : n \text{ È PARI}\} = \{0, 2, 4, 6, 8, \dots\}$

$A^c = \{n \in \mathbb{N} : n \text{ È DISPARI}\} = \{1, 3, 5, 7, 9, \dots\}$

PROPOSIZIONE (LEGGI DI DEMORGAN): $A, B \subseteq C$

$$1 - (A \cap B)^c = A^c \cup B^c$$

$$2 - (A \cup B)^c = A^c \cap B^c$$

DMOSTRAZIONE: No!

QUANTIFICATORI LOGICI: SIA $p(x)$ UN PREDICATO CHE DIPENDE DA $x \in X$

- \exists "ESISTE": $\exists x \in X$ TALE CHE $p(x)$

"ESISTE ALMENO UN x IN X TALE CHE $p(x)$ È VERA"

- \forall "PER OGNI": $\forall x \in X p(x)$

"PER OGNI x CHE APPARTIENE AD X , $p(x)$ È VERO"

- $\exists!$ "ESISTE UN UNICO": $\exists! x \in X$ TALE CHE $p(x)$

"ESISTE UN UNICO x IN X TALE CHE $p(x)$ È VERA"

es: $\forall x \in \mathbb{R} 3x + 1 \geq 0$ FALSO

$\forall x \in \mathbb{R} 3^x \geq 0$ VERO

$\exists x \in \mathbb{R} 3x + 1 \geq 0$ VERO

$\exists! x \in \mathbb{R} 3x + 1 \geq 0$ FALSO

$\exists x \in \mathbb{R} 3^x \geq 0$ VERO

$\exists! x \in \mathbb{R} 3^x \geq 0$ FALSO

$\exists x \in \mathbb{R} x^2 = 1$ VERO

$\exists! x \in \mathbb{R} x^2 = 1$ FALSO

NEGARE I QUANTIFICATORI

- LA NEGAZIONE DI: $\forall x \in X P(x)$ È VERA

È $\exists x \in X$ TALE CHE $P(x)$ È FALSA

- LA NEGAZIONE DI: $\exists x \in X$ TALE CHE $P(x)$ È VERA

È $\forall x \in X P(x)$ È FALSA

ES PER CASA: SIANO X, Y INSIEMI, NEGARE:

- $\forall x \in X, \exists y \in Y$ TALE CHE $P(x, y)$ È VERA

- $\exists x \in X, \forall y \in Y$ TALE CHE $P(x, y)$ È FALSA

- $\exists x \in X$, TALE CHE $P(x) \wedge Q(x)$ È VERA

- $\forall x \in X$, TALE CHE $\neg P(x) \wedge \neg Q(x)$ È VERA OPPURE $P(x) \wedge Q(x)$ È FALSA

INSIEMI NUMERICI

$\mathbb{N} := \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ NATURALI

$\mathbb{Z} := \{0, 1, -1, 2, -2, \dots\}$ INTERI

$\mathbb{Q} := \left\{ \frac{p}{q} : p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \right\}$ RAZIONALI

$\mathbb{N} \rightarrow$ CONTARE, $\mathbb{Z} \rightarrow$ DEBITO, $\mathbb{Q} \rightarrow$ DIVIDERE QUANTITÀ IN PARTI

É SUFFICIENTE? NO!

TEOREMA: $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$, cioè NON ESISTE ALCUN RAZIONALE TALE CHE IL SUO QUADRATO SIA 2.

DIMOSTRAZIONE PER ASSURDO: $\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$, cioè $\exists x \in \mathbb{Q}$ TALE CHE $x^2 = 2$ $x = \frac{p}{q}$ $p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

POSSIAMO SUPPORRE CHE $p \neq q$ SONO PRIMI FRA LORO. $\left(\frac{p}{q}\right)^2 \Leftrightarrow p^2 = 2q^2$, QUINDI p^2 PARI, MA ALLORA

ANCHE p È PARI. INFATTI SE PER ASSURDO p FOGLIE DISPARI, cioè $p = 2k+1$ $k \in \mathbb{N}$, QUINDI

$p^2 = (2k+1)^2 = 4k^2 + 1 + 4k = 2(2k^2 + 2k) + 1$ QUINDI p^2 SAREBBE DISPARI, CHE NON PUÒ ESSERE.

$\exists m \in \mathbb{Z}$ TALE CHE $p = 2m \Rightarrow (2m)^2 = 2q^2 \Rightarrow 2m^2 = q^2$ QUINDI q^2 È PARI E QUINDI q È PARI,

MA QUESTO È ASSURDO PERCHÉ $p \neq q$ SONO PRIMI.

ALLINEAMENTO DECIMALE: $\pi \in \mathbb{R}, d_i \in \{0, \dots, 9\} \forall i \in \mathbb{N}$

ALLINEAMENTO LIMITATO: $\pi \in \mathbb{R}, d_1, d_2, \dots, d_n, \dots, d_{n+5} = -110,151448$

ALLINEAMENTO PERIODICO: $\pi \in \mathbb{R}, d_1, d_2, \dots, d_n, c_1, c_2, \dots, c_j, c_1, c_2, \dots, c_j =$

$$= \pi \cdot d_1, d_2, \dots, d_n, \overline{c_1, c_2, \dots, c_j} \quad (11,232323\dots = 11, \overline{23})$$

ALLINEAMENTO PROPRIO: TUTTI GLI ALLINEAMENTI CHE NON SIANO PERIODICI DI PERIODO 9
(AD ESE: $\text{NO } 0.\overline{3}$, $(e, \pi, \sqrt{2})$ SI!)

NUMERI REALI: $\mathbb{R} = \{\text{ALLINEAMENTO PROPRI}\}$

OSSERVAZIONE: SI PUÒ MOSTRARE CHE UN NUMERO È RAZIONALE SE E SOLO SE AMMETTE UN'ALLINEAMENTO LIMITATO O PERIODICO. GLI ALTRI NUMERI, CIOÈ $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$, SI DICONO IRRAZIONALI ($\sqrt{2}, \pi, e, \dots$) $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$

PRINCIPIO DI INDUZIONE

ABBIAMO UN DOMINO CON INFINITE TESSERE. LE VOGLIAMO DISPORRE IN MODO CHE CADONO TUTTE. COSA DOBBIANO FARE?

1- FAR CADERE LA PRIMA TESSERA

2- SE CADE L' n -ESIMO, ALLORA CADE L' $(n+1)$ -ESIMA \Rightarrow CADONO TUTTE

SIA $p(n) \in \mathbb{N}$, UN PREDICATO. SIA $n_0 \in \mathbb{N}$,

1- $p(n_0)$ È VERO (BASE INDUTTIVA)

2- $\forall n \geq n_0, p(n)$ È VERA $\Rightarrow p(n+1)$ È VERA (PASSO INDUTTIVO)
(IPOTESI INDUTTIVA)

$\Rightarrow p(n)$ È VERA $\forall n \geq n_0$.

ES: DIMOSTRARE CHE $\forall n \in \mathbb{N}, 4^n - 1$ È DIVISIBILE PER 6.

PER INDUZIONE

1- DIMOSTRIAMO PER $n=0: 4^0 - 1 = 1 - 1 = 0$ DIVISIBILE PER 6 (BASE INDUTTIVA C'È)

2- SUPPONIAMO SIA VERO PER $n \in \mathbb{N}$, DIMOSTRIAMOLO PER $n+1$.

$$\begin{aligned} 4^{n+1} - 1 &= 4(4^n) - 1 = 4(4^n - 1 + 1) - 1 = 4(4^n - 1) + 4 - 1 \Rightarrow 4^{n+1} - 1 \text{ DIV. PER 6 (PRINCIPIO INDUZIONE)} \\ &= 4(4^n - 1) + 6 \end{aligned}$$

$4^n - 1$ DIV. PER 6 $\forall n \in \mathbb{N}$

ES: (FORMULA DI GAUSS): DIMOSTRARE CHE $\forall n \geq 1$, $\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$

1- BASE INDUTTIVA: $\sum_{k=1}^1 k = \frac{1(1+1)}{2} = 1$ (VERO)

$$\sum_{i=1}^n x_i = x_1 + x_2 + x_3 + \dots + x_n$$

2- PASSO INDUTTIVO: SIA $n \geq 1$ E SUPPONIAMO CHE LA FORMULA SIA VERA PER n ,

DIMOSTRIAMOLA PER $n+1$: $\sum_{k=1}^{n+1} k = \sum_{k=1}^n k + (n+1) = \frac{n(n+1)}{2} + (n+1) = \frac{n(n+1) + 2(n+1)}{2} =$
 $= \frac{(n+1)(n+2)}{2}$

LA FORMULA
È VERA PER n

ES: (SOMMA DI UNA PROGRESSIONE GEOMETRICA)

SIA $q \in \mathbb{R}$, $q \neq 1$. ALLORA $\sum_{k=0}^n q^k = \frac{1-q^{n+1}}{1-q} \quad \forall n \geq 0$

$$\begin{matrix} // \\ q^0 + q^1 + q^2 + \dots + q^n \end{matrix}$$

1- BASE INDUTTIVA: $n=0 \quad \sum_{k=0}^0 q^k = \frac{1-q}{1-q} = 1$ (VERO)

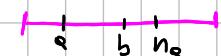
2- PASSO INDUTTIVO: SUPPONIAMOLA VERA PER n , DIMOSTRIAMOLA PER $n+1$:

$$\sum_{k=0}^{n+1} q^k = \sum_{k=0}^n q^k + q^{n+1} = \frac{1-q^{n+1}}{1-q} + q^{n+1} = \frac{1-q^{n+1} + q^{n+1}(1-q)}{1-q} = \frac{1-q^{n+1} + q^{n+1} - q^{n+2}}{1-q} = \frac{1-q^{n+2}}{1-q} \quad (\text{VERA})$$

PROPRIETÀ DI $\mathbb{Q} \subseteq \mathbb{R}$

1- "I RAZIONALI SONO TANTI": $\forall p, q \in \mathbb{Q}, \exists$ INFINTI $r \in \mathbb{Q}$ TALE CHE $p < r < q$

2- "PROPRIETÀ DI ARCHIMEDE": $\forall a, b \in \mathbb{R}, a > 0, \exists n \in \mathbb{N}$ TALE CHE $n_a > b$



3- "Q HA DEI BUCHI": AD ES. $A = \{q \in \mathbb{Q} : q^2 \leq 2\}$

$$B = \{b \in \mathbb{Q} : b^2 \geq 2\}$$

$\exists r \in \mathbb{Q}$ TALI CHE SEPARI A e B cioè TALE CHE $\forall q \in A, \forall b \in B$

$$q < r < b$$

4- SUI REALI SI POSSONO DEFINIRE LE 4 OPERAZIONI ($+, -, \cdot, /$) E UNA RELAZIONE D'ORDINE (\leq).

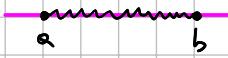
TEOREMA (\mathbb{Q} DENSO IN \mathbb{R}): SIANO $a, b \in \mathbb{R}, a < b$, ALLORA $\exists q \in \mathbb{Q}$ TALE CHE $a < q < b$

VALORE ASSOLUTO E DISUGUAGLIANZA TRIANGOLARE

DEFINIZIONE: UN INTERVALLO I È UN SOTTOINSIEME DI \mathbb{R} TALE CHE $\forall a, b \in I$,
 $\forall z \in \mathbb{R}$ TALE CHE $a < z < b \Rightarrow z \in I$.

NOTAZIONE: $a, b \in \mathbb{R}$, $a < b$

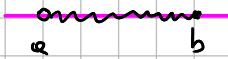
$$[a, b] := \{x \in \mathbb{R} : a \leq x \leq b\}$$



$$(a, b) := \{x \in \mathbb{R} : a < x < b\}$$



$$(a, b] := \{x \in \mathbb{R} : a < x \leq b\}$$



$$[a, b) := \{x \in \mathbb{R} : a \leq x < b\}$$



• a, b SI DICONO ESTREMI DELL'INTERVALLO.

• (a, b) SONO I PUNTI INTERNI.

• $b - a$ È L'AMPIEZZA DELL'INTERVALLO.

• $\frac{b+a}{2}$ È IL CENTRO.

QUESTI SONO
GLI INTERVALLI LIMITATI

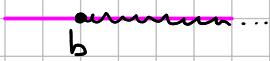
CON I SIMBOLI $+\infty, -\infty$ INDICHEREMO ± INFINITO, CHE NON SONO NUMERI REALI,

MA PER CUI VALE CHE $-\infty < x < +\infty \quad \forall x \in \mathbb{R}$

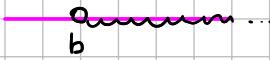
$$\cdot (-\infty, a] := \{x \in \mathbb{R} : x \leq a\}$$



$$\cdot [b, +\infty) := \{x \in \mathbb{R} : x \geq b\}$$



$$\cdot (b, +\infty) := \{x \in \mathbb{R} : x > b\}$$



$$\cdot (-\infty, a) := \{x \in \mathbb{R} : x < a\}$$



N.B.: ALCUNI TESTI USANO LA QUADRA APERTA AL POSTO DELLA TONDA, AD ESEMPIO:

$$(a, b) =]a, b[$$

DEFINIZIONE: Sia $x \in \mathbb{R}$. Il valore assoluto (o modulo) $|x|$ è definito come:

$$|x| = \begin{cases} x & x \geq 0 \\ -x & x < 0 \end{cases}$$

OSSERVAZIONE: $\forall x, y \in \mathbb{R}$ si ha $|x| = |-x|$, $|x| \geq 0$, $|xy| = |x| \cdot |y|$

PROPOSIZIONE: $x \in \mathbb{R}$, $m \geq 0$, allora $|x| \leq m \Leftrightarrow x \in [-m, m] \Leftrightarrow -m \leq x \leq m$

TEOREMA (DISUGUAGLIANZA TRIANGOLARE): $\forall x, y \in \mathbb{R}$ $|x+y| \leq |x| + |y|$

DIMOSTRAZIONE: Ovviamente $-|x| \leq x \leq |x|$
 $-|y| \leq y \leq |y|$ sommiamole:

$$-(|x| + |y|) \leq x+y \leq |x| + |y| \quad x+y \in [-(|x| + |y|), |x| + |y|] \Leftrightarrow |x+y| \leq |x| + |y|$$

VENERDÌ 10 OTTOBRE 2025

MAGGIORANTI, MINORANTI, MAX, MIN

DEFINIZIONE: $A \subseteq \mathbb{R}$, $x \in \mathbb{R}$. Si dice che:

1- x è MAGGIORANTE di A , se $\forall a \in A$, $x \geq a$

2- x è UN MINORANTE di A , se $\forall a \in A$, $x \leq a$

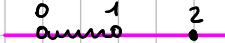
ES: $A = [-1, 0) \cup [2, 4)$



$B = [3, +\infty)$



$C = (0, 1) \cup \{2\}$



$D = (-\infty, 0] \setminus \{-1\}$



A: L'insieme dei MAGGIORANTI di A è $[4, +\infty)$, dei MINORANTI $(-\infty, -1]$

B: L'insieme dei MAGGIORANTI di B è \emptyset , dei MINORANTI $(-\infty, 3]$

C: L'insieme dei MAGGIORANTI di C è $[2, +\infty)$, dei MINORANTI $(-\infty, 0]$

D: L'insieme dei MAGGIORANTI di D è $[0, +\infty)$, dei MINORANTI \emptyset

DEFINIZIONE: $A \subseteq \mathbb{R}$. SE A AMMETTE ALMENO UN MAGGIORANTE (MINORANTE) SI DICE SUPERIORMENTE (INFERIORMENTE) LIMITATO. SE A È SIA SUPERIORMENTE LIMITATO CHE INFERIORMENTE LIMITATO SI DICE LIMITATO. SE A NON È LIMITATO, SI DICE ILLIMITATO.

ES: SIANO A, B, C, D COME PRIMA.

A È SIA SUPERIORMENTE LIMITATO CHE INFERIORMENTE LIMITATO, QUINDI LIMITATO.

B È INFERIORMENTE LIMITATO, QUINDI È ILLIMITATO.

C È SIA SUPERIORMENTE LIMITATO CHE INFERIORMENTE LIMITATO, QUINDI LIMITATO.

D È SUPERIORMENTE LIMITATO, QUINDI È UN INSIEME ILLIMITATO.

ES: \mathbb{N} : L'INSIEME DEI MINORANTI È $(-\infty, 0]$, DEI MAGGIORANTI \emptyset QUINDI \mathbb{N} È INFERIORMENTE LIMITATO MA SUPERIORMENTE ILLIMITATO.

DEFINIZIONE: $A \subseteq \mathbb{R}$, $x \in \mathbb{R}$. DICHIAMO CHE:

1- X È IL MASSIMO DI A (E SCRIVIAMO $x = \max A$), SE $x \in A$ ED È UN MAGGIORANTE DI A.

2- X È IL MINIMO DI A (E SCRIVIAMO $x = \min A$), SE $x \in A$ ED È UN MINORANTE DI A.

ES: $A = [-1, 0] \cup [2, 4)$ $\min A = -1$, A NON AMMETTE MAX

$B = [3, +\infty)$ $\min B = 3$, B NON AMMETTE MAX

$C = (0, 1) \cup \{2\}$ C NON AMMETTE MIN, $\max C = 2$

$D = (-\infty, 0] \setminus \{-1\}$ D NON AMMETTE MIN, $\max D = 0$

TEOREMA: $A \subseteq \mathbb{R}$. I L MAX E MIN DI A, SE ESISTONO, SONO UNICI.

DIMOSTRAZIONE: (MAX) SUPPONIAMO CHE x_1, x_2 SIANO DUE MASSIMI.

DATO CHE $x_1 = \max A$, $\forall a \in A$ $x_1 \geq a \Rightarrow x_1 \geq x_2$ $x_2 = \max A$, $\forall a \in A$ $x_2 \geq a \Rightarrow x_2 \geq x_1$
 $\Rightarrow x_1 = x_2$ ■

DIMOSTRAZIONE: (MIN) SUPPONIAMO CHE x_1, x_2 SIANO DUE MINIMI.

DATO CHE $x_1 = \min A$, $\forall a \in A$ $x_1 \leq a \Rightarrow x_1 \leq x_2$ $x_2 = \min A$, $\forall a \in A$ $x_2 \leq a \Rightarrow x_2 \leq x_1$
 $\Rightarrow x_1 = x_2$ ■

ESTREMO SUPERIORE E INFERIORE

DEFINIZIONE: $A \subseteq \mathbb{R}$, $A \neq \emptyset$ È SUPERIORMENTE LIMITATO (INFERIORMENTE LIMITATO).

SI DEFINISCE ESTREMO SUPERIORE (ESTREMO INFERIORE), E LO INDICHIAMO CON SUP.A (INF.A), IL MINIMO DEI MAGGIORANTI (IL MASSIMO DEI MINORANTI). SE A NON È SUPERIORMENTE LIMITATO (INFERIORMENTE LIMITATO) PONIAMO SUP.A = $+\infty$ (INF.A = $-\infty$).

ES: $A = [-1, 0] \cup [2, 4]$ INF. A = -1 = MIN A, SUP. A = 4

B = $[3, +\infty)$ INF. B = 3 = MIN B, SUP. B = $+\infty$

C = $(0, 1) \cup \{2\}$ INF. C = 0, SUP. B = 2 = MAX C

D = $(-\infty, 0] \setminus \{-1\}$ INF. D = $-\infty$, SUP. D = 0 = MAX D

ES: $A = \left\{ \frac{1}{n} : n \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \right\}$  SUP. A = 1 = MAX A, INF. A = 0

OSSERVAZIONE: SE $A \subseteq \mathbb{R}$ AMMETTE MAX (MIN), ALLORA MAX A = SUP.A (MIN A = INF.A).

TEOREMA (COMPLETEZZA DEI REALI): OGNI SOTTOINSIEME NON VUOTO È SUPERIORMENTE LIMITATO (INFERIORMENTE LIMITATO) DI \mathbb{R} , AMMETTE ESTREMO SUPERIORE (ESTREMO INFERIORE).

DIMOSTRAZIONE: NO!

ES: $A = \{x \in \mathbb{R} : x^2 + 2|x| - 2 \leq 0\}$. TROVARE INF/SUP/MIN/MAX DI A

RISOLVIAMO LA DISIEQUAZIONE DISTINGUENDO IN CASI:

1) $\begin{cases} x \geq 0 \\ x^2 + 2x - 2 \leq 0 \end{cases} \quad \begin{cases} x \geq 0 \\ -1 - \sqrt{3} \leq x \leq -1 + \sqrt{3} \end{cases} \Rightarrow 0 \leq x \leq -1 + \sqrt{3}$ LE SOLUZIONI SONO.

2) $\begin{cases} x < 0 \\ x^2 + 2x - 2 \leq 0 \end{cases} \quad \begin{cases} x < 0 \\ 1 - \sqrt{3} \leq x \leq 1 + \sqrt{3} \end{cases} \Rightarrow 1 - \sqrt{3} \leq x < 0$ $1 - \sqrt{3} \leq x \leq -1 + \sqrt{3}$.

$\Rightarrow A = [-1 + \sqrt{3}, 1 - \sqrt{3}]$ MAX A = $-1 + \sqrt{3} = \text{SUP. A}$ MIN A = $1 - \sqrt{3} = \text{INF. A}$

ES: $B = \{x \in \mathbb{R} : |x+2| < |x|+1\}$ DETERMINARE MIN/MAX / INF./SUP. DIVIDERLO IN CASI È LUNGO

ELEVIAMO ALLA SECONDA: $(|x+2|)^2 < (|x|+1)^2 \Rightarrow x^2 + 4x + 4 < x^2 + 2|x| + 1 \Rightarrow 2|x| > 3 + 4x$

1) $\begin{cases} x \geq 0 \\ 2x > 3 + 4x \end{cases} \quad \begin{cases} x \geq 0 \\ x < -\frac{3}{2} \end{cases} \Rightarrow \text{NO SOLUZIONI}$

2) $\begin{cases} x < 0 \\ -2x > 3 + 4x \end{cases} \quad \begin{cases} x < 0 \\ x < -\frac{1}{2} \end{cases} \Rightarrow x < -\frac{1}{2} \Rightarrow B = (-\infty, -\frac{1}{2})$ INF. B = $-\infty$ SUP. B = $-\frac{1}{2}$ NO MAX/MIN

RADICI / POTENZE / LOGARITMI

TEOREMA (\exists RADICI n-esima): $y \geq 0, n \in \mathbb{N}, n \geq 2$.

Allora $\exists! r \in \mathbb{R}, r \geq 0$ tale che $r^n = y$. Si pone $r = \sqrt[n]{y}$

N.B.: $\sqrt[4]{4} = 2, \sqrt[4]{-4} \neq \pm 2 \quad x \in \mathbb{R}, \sqrt{x^2} = |x|, \sqrt{x^2} \neq \pm x$

OSSERVAZIONE: SOLO NEL CASO IN CUI n SIA DISPARI, SI PUÒ DEFINIRE LA RADICE

$$y < 0: \sqrt[n]{y} = -\sqrt[n]{-y}$$

POTENZA CON ESPONENTE RAZIONALE

DEFINIZIONE: Sia $a \geq 0, p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$. Poniamo $a^{\frac{p}{q}} = \sqrt[q]{a^p} \quad a^{\frac{p}{q}} = (a^{\frac{1}{q}})^p$

OSSERVAZIONE: Si può mostrare che $(a^{\frac{1}{q}})^p = (a^p)^{\frac{1}{q}}$

N.B.: SE PRENDEREMO a < 0, CI SONO GROSSI PROBLEMI:

$-2 = \sqrt[3]{-8} = (-8)^{\frac{2}{3}} = \sqrt[6]{(-8)^2} = \sqrt[6]{64} = 2$ " PERCHÉ $(-8)^{\frac{2}{3}}$ NON DEVE AVERE BASE < 0.

ALCUNE PROPRIETÀ: $a \geq 0, r_1, r_2 \in \mathbb{Q}$

$$1 - \frac{a^{r_1}}{a^{r_2}} = a^{r_2 - r_1}$$

$$2 - (a^{r_1})^{r_2} = a^{r_1 \cdot r_2}$$

$$3 - \begin{aligned} \text{Se } a > 1 \quad r_1 < r_2 \Rightarrow a^{r_1} < a^{r_2} \\ \text{Se } 0 < a < 1 \quad r_1 > r_2 \Rightarrow a^{r_1} > a^{r_2} \end{aligned} \quad \text{MONOTONIA}$$

POTENZE AD ESPONENTE REALE

DEFINIZIONE: Se $a > 1, r \in \mathbb{R}, r > 0 \quad a^r = \sup \{ a^q : q \in \mathbb{Q}, q \leq r \}$

$0 < a < 1 \quad a^r = \sup \{ a^q : q \in \mathbb{Q}, q \geq r \}$

OSSERVAZIONE: ANCHE PER LE POTENZE REALI, VALGONO LE PROPRIETÀ

1, 2, 3 VISTE IN \mathbb{Q} .

LOGARITMO

DEFINIZIONE: SIA $y > 0$, $a > 0$, $a \neq 1$. DENOTIAMO CON $\log_a y$
L'UNICO $x \in \mathbb{R}$ TALE CHE $a^x = y$

PROPRIETÀ:

- $\log_a(a^x) = x$, $a^{\log_a y} = y$
- $\log_a 1 = 0$, $\log_a a = 1$
- $\log_a(x \cdot y) = \log_a x + \log_a y$
- $c > 0$, $c \neq 1$ $\log_c x = \frac{\log_a x}{\log_a c}$ (CAMBIO BASE)

NOTAZIONE: $\log x$ INDICA $\log_e x \rightarrow e = \text{NUMERO NEPERO}$

ES: $c = \{x \in \mathbb{R} : \log_{x+3} \left| \frac{x+1}{x+3} \right| < 0\}$ TROVARE INF., SUP., MIN E MAX

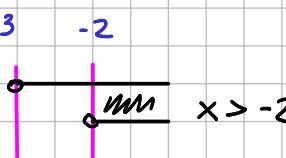
$$\begin{aligned} C.E. = & \begin{array}{l} x+3 \neq 1 \\ x+3 > 0 \\ x+1 \neq 0 \end{array} \quad \begin{array}{c} -3 \quad -2 \quad -1 \\ \text{----} \quad \text{----} \quad \text{----} \\ \text{----} \quad \text{----} \quad \text{----} \\ \text{----} \quad \text{----} \quad \text{----} \end{array} \quad x \in (-3, -2) \cup (-2, -1) \cup (-1, +\infty) = (-3, +\infty) \setminus \{-2, -1\} \end{aligned}$$

1) $\overbrace{\text{BASE} > 1}$
 $x+3 > 0 \rightarrow x > -2$

$$\left| \frac{x+1}{x+3} \right| < 1 \quad \text{DISIUGUALANZA TRIANGOLARE} \quad |x| \leq 1 \quad x \in \mathbb{R} \quad 1 \geq 0$$

$$-1 \leq x \leq 1 \quad -1 < \frac{x+1}{x+3} < 1$$

$$\textcircled{1} \quad \frac{x+1}{x+3} < 1 \quad \frac{x+1}{x+3} < x+3 \quad \frac{x+1-x-3}{x+3} < 0 \quad \underbrace{\frac{-2}{x+3} < 0}_{x+3 > 0} \quad x > -3$$

$$\textcircled{2} \quad \frac{x+1}{x+3} > -1 \Rightarrow \frac{x+1+x+3}{x+3} > 0 \quad \frac{2x+4}{x+3} > 0 \quad x > -2$$


$$\textcircled{2} \quad 0 < a < 1 \quad 0 < x+3 < 1 \Rightarrow -3 < x < -2 \quad 1 < \frac{x+1}{x+3} < -1$$

$$\textcircled{1} \quad \frac{x+1}{x+3} > 1 \Rightarrow \frac{-2}{x+3} > 0 \quad x+3 < 0 \Rightarrow x < -3$$

$$\textcircled{2} \quad \frac{x+1}{x+3} < -1 \Rightarrow \frac{2(x+2)}{x+3} < 0 \quad \begin{array}{c} -3 \quad -2 \\ - \quad - \quad 0 \quad + \\ - \quad + \quad + \\ 0 \quad - \quad + \end{array} \quad -3 < x < -2$$

- 1 - $x > -2$
 2 - $-3 < x < -2$
 3 - $x \neq 1$ $c = (-3, -2) \cup (-2, -1) \cup (-1, +\infty)$ INF. $c = -3$ SUP. $c = +\infty$ NO MAX/MIN

FUNZIONI

DEFINIZIONE: SIANO A, B INSIEMI NON VUOTI. SI DICE FUNZIONE f DI DOMINIO A E CODOMINIO B , E SI SCRIVE $f: A \rightarrow B$ UNA REGOLA CHE ASSOCIA AD OGNI ELEMENTO DI A UNO ED UN SOLO ELEMENTO DI B .



Ogni elemento di A è collegato con un elemento di B.
TUTTI

• **NO!** NON È UNA FUNZIONE SE UN ELEMENTO DI A NON ASSOCIA NIENTE

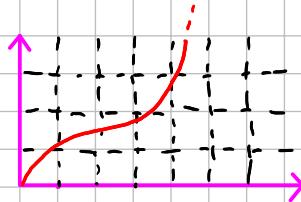


• **NO!** NON È UNA FUNZIONE SE UN ELEMENTO DI A COLLEGÀ PIÙ ELEMENTI



GRAFICO DI UNA FUNZIONE

$f: A \rightarrow B$ GRAFICO DI $f = \{(x, y) \in A \times B : y = f(x)\}$



DEFINIZIONE: $f: A \rightarrow B$, f si dice:

• **INIETTIVA:** SE $\forall x_1, x_2 \in A, x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$ ($\forall x_1, x_2 \in A, x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) = f(x_2)$)

• **SURIETTIVA:** SE $\forall y \in B, \exists x \in A$ TALE CHE $f(x) = y$ (TUTTI I PUNTI DI B DEVONO ESSERE RAGGIUNTI DA A)

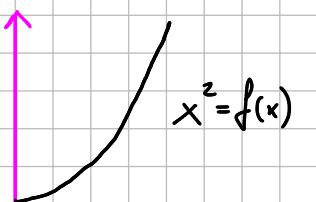
• **BIETTIVA:** SE È SIA SURIETTIVA CHE INIETTIVA. SE f È BIETTIVA, SI PUÒ DEFINIRE

UNA FUNZIONE $f^{-1}: B \rightarrow A$ DETTA INVERSA TALE CHE $f^{-1}(y) = x$

ES: $f: [0, +\infty) \rightarrow [0, +\infty)$ $f(x) = x^2 \quad \forall x \in [0, +\infty)$

$f(x) = y$ SE E SOLO SE $x = \sqrt{y} \Rightarrow f^{-1}(y) = \sqrt{y}$

È INIETTIVA PERCHÉ $\forall x_1, x_2 \in A, x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$



È SURIETTIVA PERCHÉ RAGGIUNGONO TUTTI GLI ELEMENTI DEL CODOMINIO

PERTANTO È BIETTIVA $\rightarrow f^{-1}(y) = \sqrt{y}$

OSSERVAZIONE: $f: A \rightarrow B$ INVERTIBILE (AMMETTE INVERSA, cioè BIETTIVA). ALLORA:

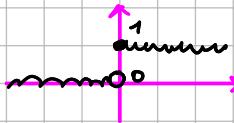
- $f(f^{-1}(y)) = y \quad \forall y \in B$
- $f^{-1}(f(x)) = x \quad \forall x \in A$

DEFINIZIONE: $f: A \rightarrow B$. Si dice IMMAGINE di f (IMMAGINE DI A ATTRAVERSO f),
L'INSIEME $f(A) = \{f(x) : x \in A\}$

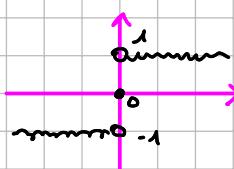
OSSERVAZIONE: È SEMPRE POSSIBILE RENDERE SURRETTITIVA UNA FUNZIONE CAMBIANDO
IL CODOMINIO: $f: A \rightarrow B$, ALLORA $f: A \rightarrow f(A)$ È SURRETTITIVA. QUINDI SE f È INIETTIVA,
SI PUÒ CONSIDERARE L'INVERSA $f^{-1}: f(A) \rightarrow A$

ESEMPI (DI FUNZIONI REALI)

1) "GRADINO" $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ $f(x) = \begin{cases} 1 & x \geq 0 \\ 0 & x < 0 \end{cases}$

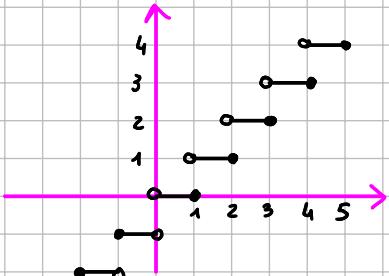


2) "SEGNO" $\text{SGN}: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ $\text{SGN}(x) = \begin{cases} 1 & x > 0 \\ 0 & x = 0 \\ -1 & x < 0 \end{cases}$

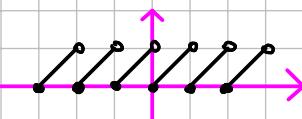


OSS: $|x| = x \cdot \text{SGN}(x)$

3) "PARTE INTERA": $[\cdot]: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ $[x] = \max \{k \in \mathbb{Z} : k \leq x\}$



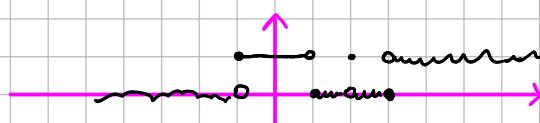
4) "PARTE FRAZIONARIA": $\{\cdot\}: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ $\{x\} = x - [x]$



DEFINIZIONE: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ SI DICE PERIODICA DI PERIODO $T > 0$ SE $f(x+T) = f(x) \quad \forall x \in \mathbb{R}$

5) "FUNZIONE CARATTERISTICA": Sia $A \subseteq \mathbb{R}$ $\chi_A: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ $\chi_A(x) = \begin{cases} 1 & x \in A \\ 0 & x \notin A \end{cases}$

AD ESEMPIO $A = [-1, 1] \cup \{2\} \cup (3, +\infty)$

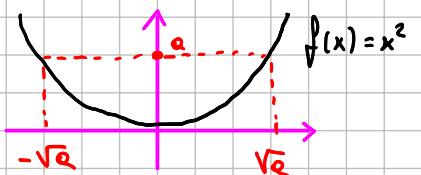


DEFINIZIONE: $f: A \rightarrow B$ UNA FUNZIONE. Si dice immagine inversa di $y \in B$ l'insieme $f^{-1}(y) = \{x \in A : f(x) = y\}$ Se $B' \subseteq B$, l'immagine inversa di B' è $f^{-1}(B') = \{x \in A : f(x) \in B'\}$

N.B.: Se f è BIETIVA, $\forall y \in B$ $f^{-1}(y)$ è composta da un solo ELEMENTO, cioè $f^{-1}(y)$.

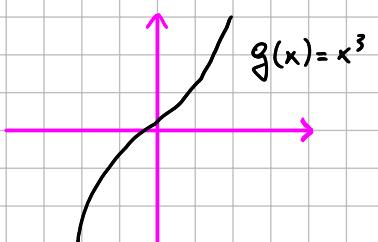
ES: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = x^2$

$$f^{-1}(-1) = \emptyset, \quad f^{-1}(0) = \{0\}, \quad f^{-1}(a) = \{-\sqrt{a}, \sqrt{a}\} \quad a > 0$$



$g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, g(x) = x^3$

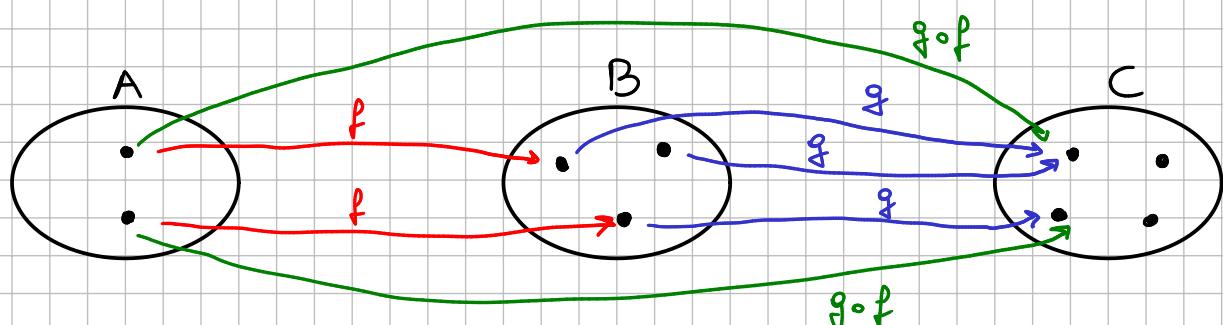
$$x^3 = y \text{ se e solo se } x = \sqrt[3]{y}, \quad g^{-1}(y) = \sqrt[3]{y}, \quad \forall y \in \mathbb{R} \quad g^{-1}(y) = \{\sqrt[3]{y}\}$$



DEFINIZIONE: $A, B, C \neq \emptyset$. $f: A \rightarrow B, g: B \rightarrow C$. Si dice COMPOSIZIONE DI f e g ,

E SI SCRIVE $f \circ g$, LA FUNZIONE DA A IN C CHE AD OGNI $x \in A$ ASSOCIA $g(f(x))$:

$$g \circ f : A \rightarrow C \quad (g \circ f)(x) = g(f(x))$$



N.B.: IN GENERALE $g \circ f \neq f \circ g$

$$\text{ES: } f, g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad f(x) = \sqrt{1+x^2} \quad \forall x \in \mathbb{R} \quad g(x) = 1 + \log(1+x^2) \quad \forall x \in \mathbb{R}$$

$$(g \circ f)(x) = g(f(x)) = 1 + \log(1 + (\sqrt{1+x^2})^2)$$

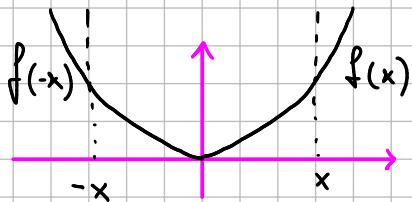
$$(f \circ g)(x) = f(g(x)) = \sqrt{1 + (1 + \log(1+x^2))^2}$$

DEFINIZIONE: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, si dice che f è:

- PARI: SE $f(x) = f(-x) \forall x \in \mathbb{R}$ SIMMETRIA RISPETTO ALL'ASSE Y
- DISPARI: SE $f(x) = -f(-x) \forall x \in \mathbb{R}$ SIMMETRIA RISPETTO ALL'ORIGINE

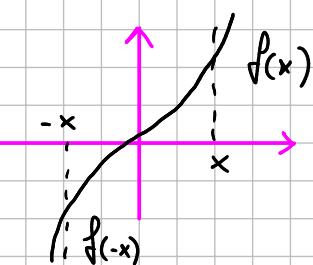
ES: • $f(x) = x^2$

$$f(-x) = (-x)^2 = x^2 = f(x) \text{ PARI!}$$



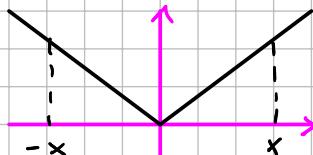
• $g(x) = x^3$

$$g(-x) = (-x)^3 = -x^3 = -g(x) \text{ DISPARI!}$$



• $h(x) = |x|$

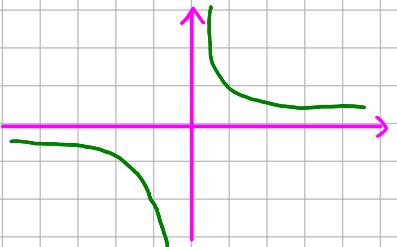
$$h(-x) = |-x| = |x| = h(x) \text{ PARI!}$$



OSSERVAZIONE: ABBIAMO DEFINITO LE SIMMETRIE PARI E DISPARI PER FUNZIONI $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$.

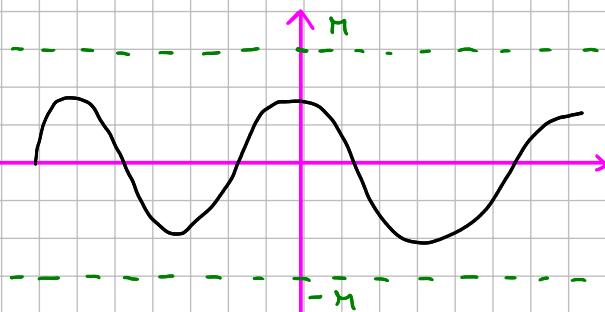
SI PUÒ FACILMENTE ESTENDERE LA DEFINIZIONE A FUNZIONI $f: A \rightarrow \mathbb{R}$, DOVE A È UN INSIEME SIMMETRICO RISPETTO ALLO ZERO.

ES: LA FUNZIONE $f: \mathbb{R} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{R}$, $f(x) = \frac{1}{x}$ È DISPARI!

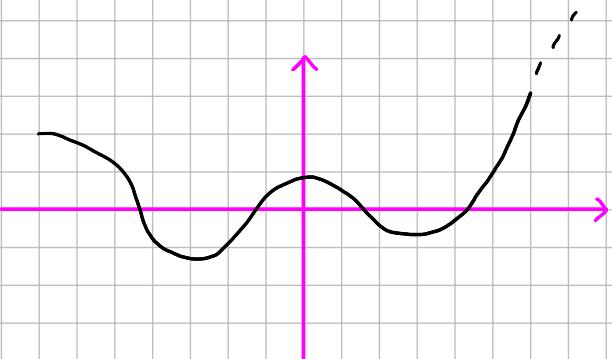


DEFINIZIONE: $A \subseteq \mathbb{R}$, $f: A \rightarrow \mathbb{R}$ È LIMITATA SE $f(A)$ È UN SOTTOINSIEME LIMITATO DI \mathbb{R} .

CIOÉ $\exists M > 0$ TALE CHE $|f(x)| \leq M \quad \forall x \in A \quad -M < f(x) < M$



LIMITATA



NON È LIMITATA

ES: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $f(x) = x^2$ NON È LIMITATA

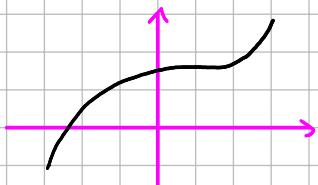
$\forall n > 0 \exists x \in \mathbb{R}$ TALE CHE $f(x) > n$ cioè $x^2 > n$ (ad es. $x = \sqrt{n+1}$)

ES: $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, $g(x) = \frac{1}{1+x^2}$ È LIMITATA, INFATTI:

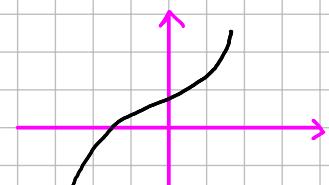
$$\forall x \in \mathbb{R} \quad 0 \leq \frac{1}{1+x^2} \leq 1$$

DEFINIZIONE: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ SI DICE:

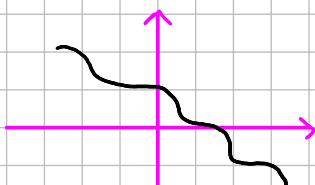
- CRESCENTE (STRETTAMENTE CRESCENTE): SE $x_1 < x_2 \Rightarrow f(x_1) \stackrel{(<)}{\leq} f(x_2)$
- DECRESCENTE (STRETTAMENTE DECRESCENTE): SE $x_1 < x_2 \Rightarrow f(x_1) \stackrel{(>)}{\geq} f(x_2)$
- MONOTONA (STRETTAMENTE MONOTONA): SE È CRESCENTE O DECRESCENTE (STRETTAMENTE)



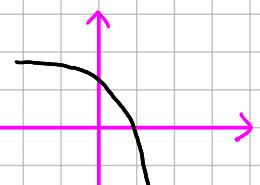
CRESCENTE



STRETTAMENTE
CRESCENTE



DECRESCENTE



STRETTAMENTE
DECRESCENTE

OSSERVAZIONE: UNA FUNZIONE STRETTAMENTE MONOTONA È INIETTIVA, INFATTI SE AD ESEMPIO È STRETTAMENTE CRESCENTE E PRENDIAMO $x_1 \neq x_2$, POSSIAMO SUPPORRE $x_1 < x_2$