

(*)

Esercizio (T) $f: A \xrightarrow{1-1} B \iff f$ invertibile

Soluzione

$\exists g: B \rightarrow A :$
 $f \circ g = \text{id}_B, g \circ f = \text{id}_A$

(\Rightarrow) Dato che f è su, $\forall y \in B \ \exists x \in A : f(x) = y$.

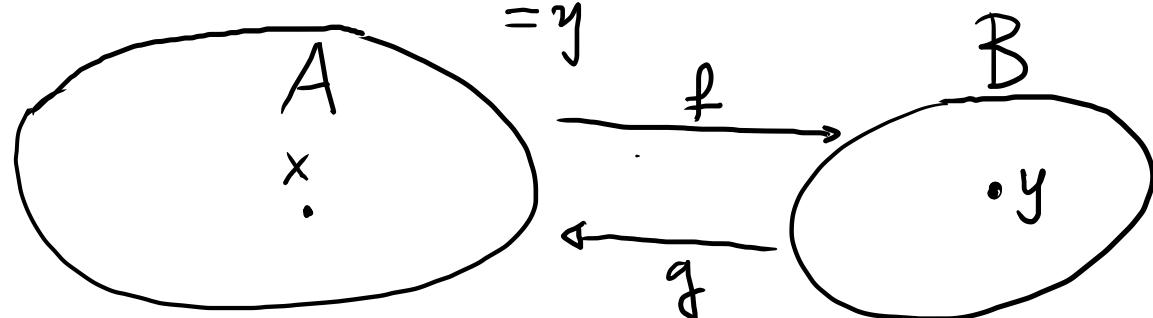
Essendo f 1-1 si ha che ne esiste solo uno

(cioè $\forall y \in B \ \exists! x \in A : f(x) = y$).

Perciò c'è una funzione $g: B \rightarrow A$ che manda $y \in B$
in $x \in A$. Per come è definita $\underbrace{f(g(y))}_{=x} = y$.

Questa significa che $f \circ g = \text{id}_B$.

D'altra parte $g(\underbrace{f(x)}_{=y}) = x$ per ogni $x \in A$. (cioè $g \circ f = \text{id}_A$).



(\Leftarrow) f è su. Infatti $\forall y \in B$ si ha $f(\underbrace{g(y)}_x) = y$.

Pertanto, posto $x = g(y) \in A$, si ha che

$\forall y \in B \exists x \in A : y = f(x).$

f è 1:1. Infatti se $f(x_1) = f(x_2)$ allora $g(f(x_1)) = g(f(x_2))$
e $g \circ f = \text{id}_A$ implica che $x_1 = x_2$.

Esercizio (T) Se \exists l'inversa, allora è unica.

Soluzione Ad es.: g_1, g_2 sono inverse di f .

Allora: $(\underbrace{g_1 \circ f}_{} \circ g_2 = g_1 \circ (\underbrace{f \circ g_2}_{\text{id}_B}) \Leftrightarrow g_2 = g_1.$

NB Si è usata l'associatività della composizione tra funzioni

Esercizi risolti

1) $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$, $f(x) = x+1$. Dimostrare che
 f è 1-1 e su. Chi è f^{-1} ?

Soluzione. $\forall y \in \mathbb{Z}$, $y = x+1 \Leftrightarrow x = y-1$,

dovendo $\forall y \in \mathbb{Z} \exists x \in \mathbb{Z} : f(x) = y$,

cioè f è su.

D'altra parte $f(x_1) = f(x_2) \Leftrightarrow$

$x_1 + 1 = x_2 + 1 \Leftrightarrow x_1 = x_2$, $\forall x_1, x_2 \in \mathbb{Z}$,

cioè f è 1-1.

In fine $g(y) = y-1$ è l'inversa di f .

2) Sia $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, $f(x) = x+1$.

f è su?

Soluzione. No. Infatti $1 \notin f(\mathbb{N})$.

3) Sia $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$, $f(x) = \begin{cases} x+1, & x \text{ pari} \\ x-1, & x \text{ dispari} \end{cases}$

Dimostrare che f è SU e 1-1.

Soluzione Posto $y = f(x)$ allora

y è dispari se x è pari e viceversa.

Cioè $y = 2n+1$ se x è pari o $y = 2n$ se x è dispari.

$$\begin{cases} \text{Se } y = 2n \text{ allora } y = x-1 \text{ con } x \text{ dispari} \\ \text{Se } y = 2n+1 \text{ allora } y = x+1 \text{ con } x \text{ pari} \end{cases}$$

quindi $\begin{cases} y = 2n = x-1 \Rightarrow x = 2n+1 \\ y = 2n+1 = x+1 \Rightarrow x = 2n \end{cases}$

Cioè mostra che f è SU. [Si vede anche
che la funzione $x = g(y)$, $g(y) = \begin{cases} y+1, & y \text{ pari} \\ y-1, & y \text{ dispari} \end{cases}$

è l'inversa di f .]

Se x_1, x_2 pari allora $f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$

Se x_1 è pari e x_2 è dispari allora $f(x_1)$ è dispari e

$f(x_2)$ è pari. Perciò sono oltranzosi.

Cioè mostra che f è 1-1

4) Esercizio. Sia $f: X \rightarrow Y$ e siano $A, B \subseteq X$.

Allora $f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$.

Soluzione. $y \in f(A \cup B) \Rightarrow \exists x \in A \cup B : f(x) = y$.

Perciò $y \in f(A)$ oppure $y \in f(B)$, cioè

$y \in f(A) \cup f(B)$.

[cioè: $f(A \cup B) \subseteq f(A) \cup f(B)$]

Viceversa, $y \in f(A) \cup f(B) \Rightarrow \exists x \in A$ oppure

$\exists x \in B$ tale che $f(x) = y$. Quindi

$\exists x \in A \cup B : f(x) = y$.

[cioè: $f(A) \cup f(B) \subseteq f(A \cup B)$]

Le due inclusioni dimostrano che vale
l'uguaglianza

5) Esercizio. Siano $A, B \subseteq \mathbb{R}$, limitati e non \emptyset .

e supponiamo che $A \subseteq B$. Allora

$$\inf B \leq \inf A \leq \sup A \leq \sup B$$

Soluzione: L'estremo inf. è un minorante di A ,
e l'estremo superiore è un maggiorante.

Perciò $\inf A \leq \sup A$.

D'altra parte $\inf B \leq b \quad \forall b \in B$.

In particolare $\inf B \leq a \quad \forall a \in A$.

Quindi $\inf B \leq \inf A$.

Analogamente $\sup B \geq b \quad \forall b \in B$

Quindi $\sup B \geq a \quad \forall a \in A$ e infine

$\sup B \geq \sup A$.

6) Esercizio Siano $f, g: X \rightarrow \mathbb{R}$ limitate.

Si ha

$$\begin{cases} \text{(1)} & \inf f(x) + \inf g(x) \leq \inf(f+g)(x). \\ \text{(2)} & \sup f(x) + \sup g(x) \geq \sup(f+g)(x) \end{cases}$$

NB

$$\begin{cases} \inf f(x) = \inf_{x \in X} f(x) \quad e \\ \sup f(x) = \sup_{x \in X} f(x) . \end{cases}$$

Soluzione (1) Siano

$$\begin{cases} \mu_1 = \inf_{x \in X} f(x) \\ \mu_2 = \inf_{x \in X} g(x) \end{cases} .$$

Allora $\mu_1 \leq f(x)$ e $\mu_2 \leq g(x) \quad \forall x \in X$.

Perciò $\mu_1 + \mu_2 \leq f(x) + g(x) \quad \forall x \in X$ e
quindi $\mu_1 + \mu_2 \leq \inf_{x \in X} (f+g)(x)$.

La (2) è analogo -

7) Esercizio (De Morgan) $\forall A, B \in \Phi$, insiem:

$$X \setminus (A \cap B) = (X \setminus A) \cup (X \setminus B).$$

Infatti $x \in X \setminus (A \cap B) \Leftrightarrow x \in X \text{ e } x \notin (A \cap B)$.

$$\Leftrightarrow x \notin (A \cdot e \cdot B) \Leftrightarrow x \text{ non appartiene}$$

ad $A \cdot e \cdot B$. Ciò significa che

$x \notin A$ oppure $x \notin B$. Ciò è

$$x \in X \setminus A \text{ oppure } x \in X \setminus B \Leftrightarrow$$

$$x \in (X \setminus A) \cup (X \setminus B).$$



Disequazioni irrazionali

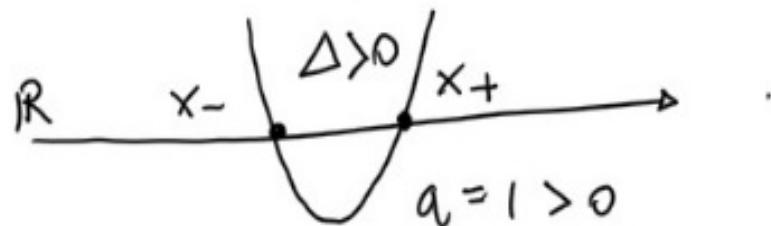
$$1) \sqrt[3]{x^3 - x^2 + 3x + 2} > x \quad (*)$$

Soluzione. $\sqrt[n]{p(x)} > q(x)$ n dispari \Leftrightarrow

$p(x) > q^n(x)$. Perciò (*) equivale a

$$\cancel{x^3 - x^2 + 3x + 2} > \cancel{x^3} \Leftrightarrow \boxed{x^2 - 3x - 2 < 0}$$

$$x_{\pm} = \frac{3 \pm \sqrt{9 + 8}}{2} = \frac{3 \pm \sqrt{17}}{2}$$



La diseq. del 2° grado è vera se $x \in]x_-, x_+[$

e quindi (*) è risolta negli $x \in \left] \frac{3-\sqrt{17}}{2}, \frac{3+\sqrt{17}}{2} \right[$.

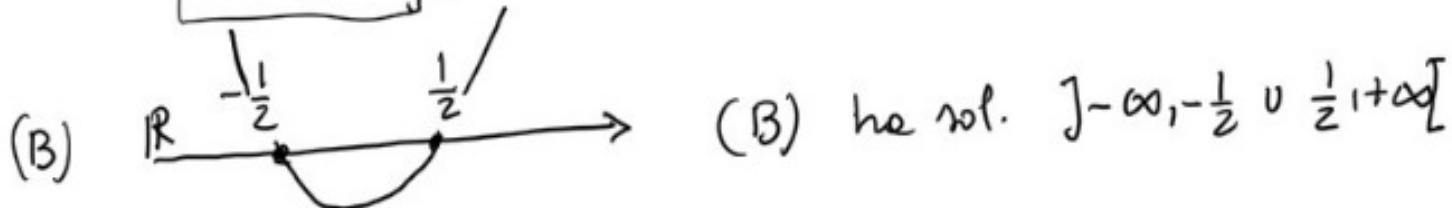
$$2) \sqrt{4x^2-1} < x-3 \quad (*)$$

Soluzione Rientre nel caso $\sqrt{p(x)} < q(x)$ con

In pari. E' allora vero che

$$(*) \Leftrightarrow \begin{cases} p(x) < q(x) \\ p(x) \geq 0 \\ q(x) > 0 \end{cases} \text{ ossia } \begin{cases} 4x^2-1 < (x-3)^2 \\ 4x^2-1 \geq 0 \\ x-3 > 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} 4x^2-1 < x^2-6x+9 \Leftrightarrow \boxed{3x^2+6x-10 < 0} \quad (A) \\ \begin{cases} x^2 > \frac{1}{4} \\ x > 3 \end{cases} \quad (B) \\ (C) \end{cases}$$



$\Rightarrow (C)$ e (B) sono risolte dagli $x > 3$.

Risolviamo (A). $x_{\pm} = \frac{-6 \pm \sqrt{36 + 120}}{6} = -1 \pm \frac{\sqrt{39}}{3}$

Ma $-1 + \frac{\sqrt{39}}{3} < 3$. Per questo (*) NON ha soluzioni.

3) Esercizio $\sqrt{2-x^2} > 2x-1$ (*) $(\text{Sol} = [-\sqrt{2}, 1])$

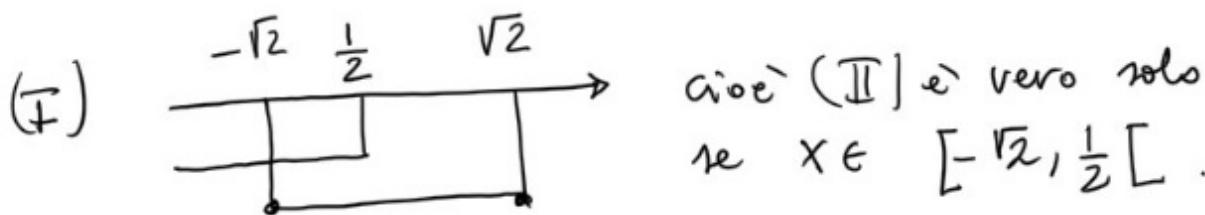
Soluzione:

Risolvere (*) significa risolvere una diseq.

$$\sqrt[n]{p(x)} > q(x) \quad (\text{n pari}) \iff$$

$$\begin{cases} q(x) < 0 \\ p(x) \geq 0 \end{cases} \cup \begin{cases} q(x) \geq 0 \\ p(x) > (q(x))^n \end{cases}$$

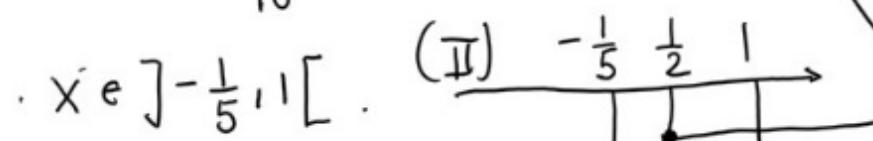
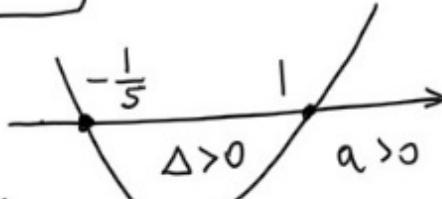
Cioè (I) $\begin{cases} 2x-1 < 0 \\ 2-x^2 \geq 0 \end{cases}$ II) $\begin{cases} 2x-1 \geq 0 \\ 2-x^2 > (2x-1)^2 \end{cases} \iff$



(II) $x > \frac{1}{2}$ e $2-x^2 > 4x^2-4x+1 \iff$

$$[5x^2-4x-1 < 0] \iff$$

$$x_{\pm} = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 + 4ac}}{2a} = 1, -\frac{1}{5}$$



(II) è vero se $x \in [\frac{1}{2}, 1]$.

Esercizio: dimostrare che se $a_n \rightarrow l$, $b_n \rightarrow m$, si ha:

1) $a_n + b_n \rightarrow l + m$; 2) $a_n \cdot b_n \rightarrow l \cdot m$

(NB: $l, m \in \mathbb{R}$)

Sol. Ad esempio la (1) si prova così:

$$\forall \varepsilon > 0 \left\{ \begin{array}{l} \exists n_1 \in \mathbb{N}: |a_n - l| < \frac{\varepsilon}{2} \text{ se } n > n_1 \\ \exists n_2 \in \mathbb{N}: |b_n - m| < \frac{\varepsilon}{2} \text{ se } n > n_2 \end{array} \right.$$

Perciò se $n > \max\{n_1, n_2\}$ si ha

$$|(a_n + b_n) - (l + m)| \stackrel{\text{dis. triang.}}{\leq} |a_n - l| + |b_n - m| < \frac{\varepsilon}{2} + \frac{\varepsilon}{2} = \varepsilon.$$

Cioè $\forall \varepsilon > 0 \ \exists \bar{n} = \max\{n_1, n_2\} : \forall n \in \mathbb{N}$

$$|(a_n + b_n) - (l + m)| \leq \varepsilon \iff \lim_n (a_n + b_n) = l + m.$$

Per dimostrare la (e) si noti che

$$\begin{aligned}
 (*) &= |a_n b_n - \ell m| = |(a_n - \ell + \ell) b_n - \ell m| = |(a_n - \ell) \cdot b_n + \ell(b_n - m)| \\
 &\leq |a_n - \ell| \cdot \underbrace{|b_n|} + |\ell| \cdot |b_n - m| \leq |a_n - \ell|(|b_n - m| + |m|) + |\ell| |b_n - m| \\
 &\leq |b_n - m| + |m|
 \end{aligned}$$

Sia $\delta > 0$ e siamo $n_1, n_2 : \begin{cases} |a_n - \ell| < \delta, \forall n > n_1, \\ |b_n - m| < \delta, \forall n > n_2 \end{cases}$.

Allora se $n > \max\{n_1, n_2\}$ si ha

$$(*) \leq \delta \left(|m| + |\ell| + \delta \right). \quad \text{Sia } \delta < 1.$$

$\forall \delta \in]0, 1[\exists \bar{n} : (n > \bar{n} \Rightarrow (|a_n b_n - \ell m| < \delta (|\ell| + |m| + 1)))$

Basta imporre $\delta (|\ell| + |m| + 1) < \varepsilon$.

Inoltre sia $\varepsilon > 0$ arbitrario e scegliamo $\delta \in]0, 1[$ t.c.

$$\delta(|m| + |\ell| + 1) \leq \varepsilon , \text{ ossia } \delta \leq \frac{\varepsilon}{|m| + |\ell| + 1} .$$

Quindi $\forall \varepsilon > 0 \exists \bar{n} : n > \bar{n} \Rightarrow |a_n b_n - \ell m| \leq \varepsilon$
