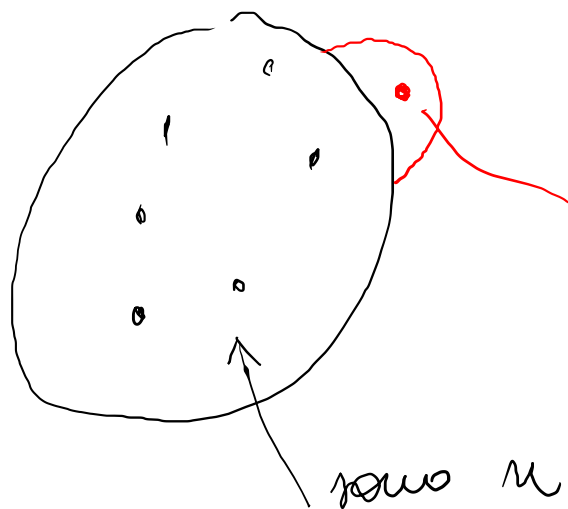


Lemma 3

(1)



ne aggiungo 1

Problema: conta i sott.
dell'insieme S + s

= sottoinsiemi di quello S
(s)
+ quelli che contengono
l'el. s

li ottengo prendendo quelli di S (s)
e aggiungo l'elemento s : sono s

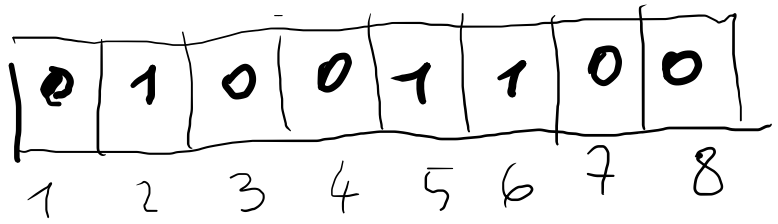
si mette sempre e ottergo 2^k

partiro da 1 (per 0 elementi)

redoloffia a ogni passo.

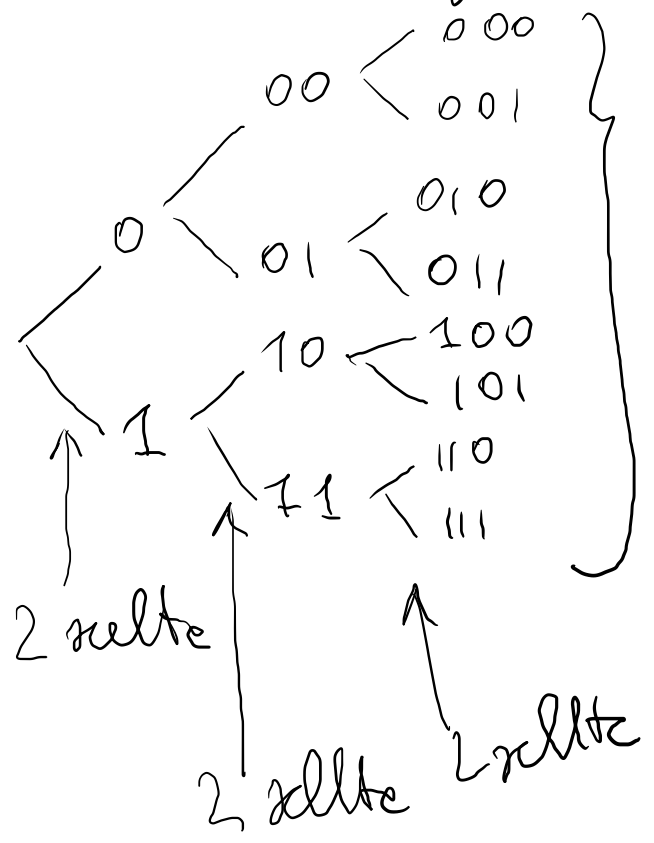
al passo n ho quindi 2^n .

modo alternativo per contare i sottoinsiemi di un insieme con n elementi



→ {2, 5, 6}

contando le stringhe (vettori) di 0 e 1 lunghezza n



2 x 2 x 2 scelte

o le n scelte
ovvero 2^n

Funzioni

(4)

$$A = \{ \underbrace{a, b, c, d}_{\text{elementi}} \}$$

↑
insieme

$$a \in A$$

↑
appartiene

representazione estensiva

si possono usare i predicati

representazione estensiva

$$A = \{ x \in U : p(x) \}$$

è l'insieme degli elementi di universo insieme U di riferimento (l'insieme "universo")
che godono della proprietà $p(x)$ ^{che} $p(x)$ è vera

operazioni sugli insiemi

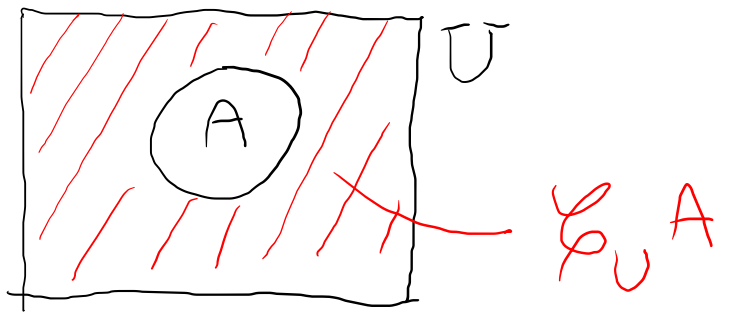
def. sia A insieme ($A \subseteq U$)

$$\bar{A}^U = \{x \in U : \underbrace{x \notin A}_{\neg(x \in A)}\}$$

$$= \complement_U A$$

complementare di A

in particolare $\complement_U U = \emptyset$, $\complement_U \emptyset = U$



def A, B insiemmi ($A, B \subseteq U$ cioè $A, B \in \mathcal{P}(U)$) 6

$$A \cap B = \{x \in U : x \in A \wedge x \in B\}$$

intersezione

$$A \cup B = \{x \in U : x \in A \vee x \in B\}$$

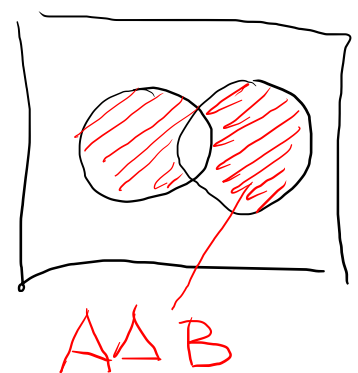
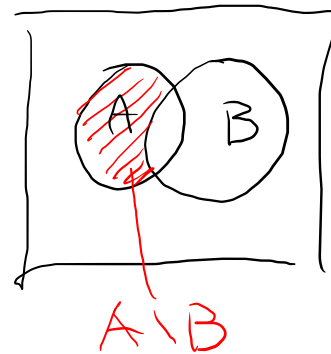
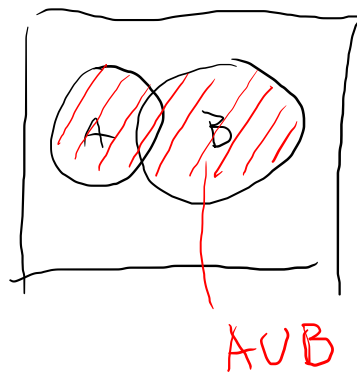
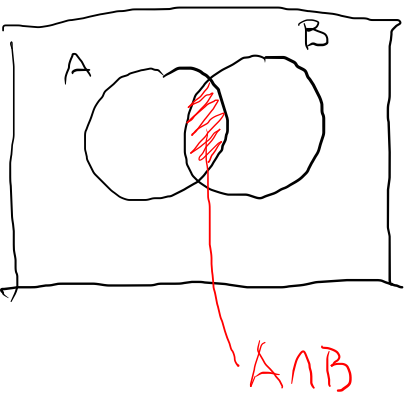
unione

$$A \setminus B = \{x \in U : x \in A \wedge x \notin B\}$$

differenza

$$A \Delta B = \{x \in U : ((x \in A) \wedge (x \notin B)) \vee ((x \in B) \wedge (x \notin A))\}$$

differenza
simmetrica



alcune proprietà

7

$$A \cap \emptyset = \emptyset$$

$$A \cup \emptyset = A$$

$$A \cap U = A$$

$$A \cup U = U$$

$$A \cap \bar{A} = \emptyset$$

$$A \cup A = A$$

$$A \cap B = B \cap A$$

$$A \cup B = B \cup A$$

commutativa

$$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$$

$$A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$$

associativa

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

} distributiva

~ ~

coppie ordinate (n -uple ordinate) e prodotto
cartesiano

8

A, B insiemi

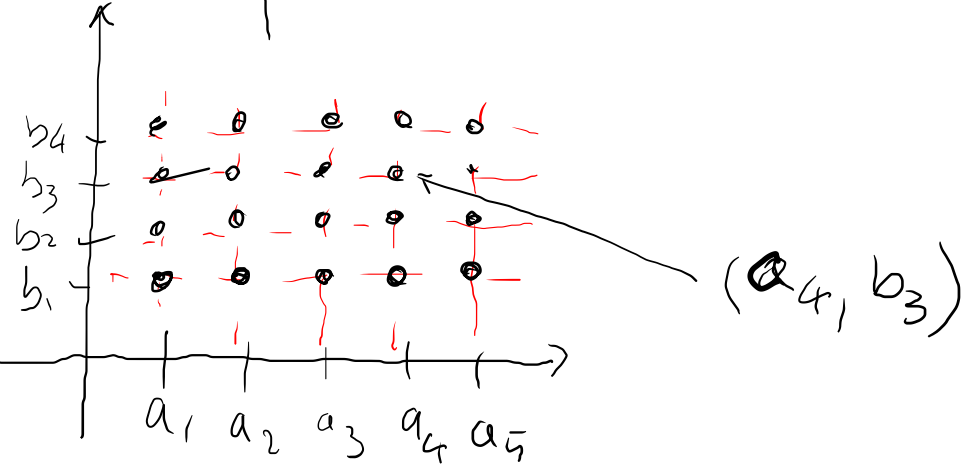
una coppia ordinata (con primo elemento in A e secondo
in B)

(a, b) \leftarrow conta l'ordine (attenzione
 $(a, b) \neq \{a, b\}$)

$(a, b) = \{ \{a, b\}, a \}$ ma è un po'
troppo pesante
pensarla così

$$A \times B = \{ (a, b) : a \in A, b \in B \}$$

↑ prodotto cartesiano di A e B



Relazioni tra 2 insiemi

A, B insiemi e considero un predicato
 con 2 variabili di cui la prima varia in A
 la seconda in B : lo dico elemento
 tra i 2 insiemi

es. $A =$ insieme degli astronomi
 $B =$ stelle

$f(x, y) =$ l'astronomo x osserva la stella y
 lo osservo' $x \rightarrow y$ la relazione è f

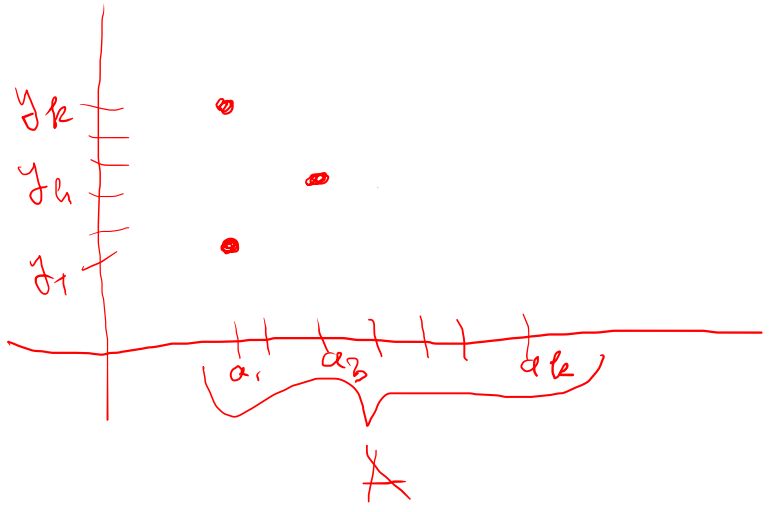
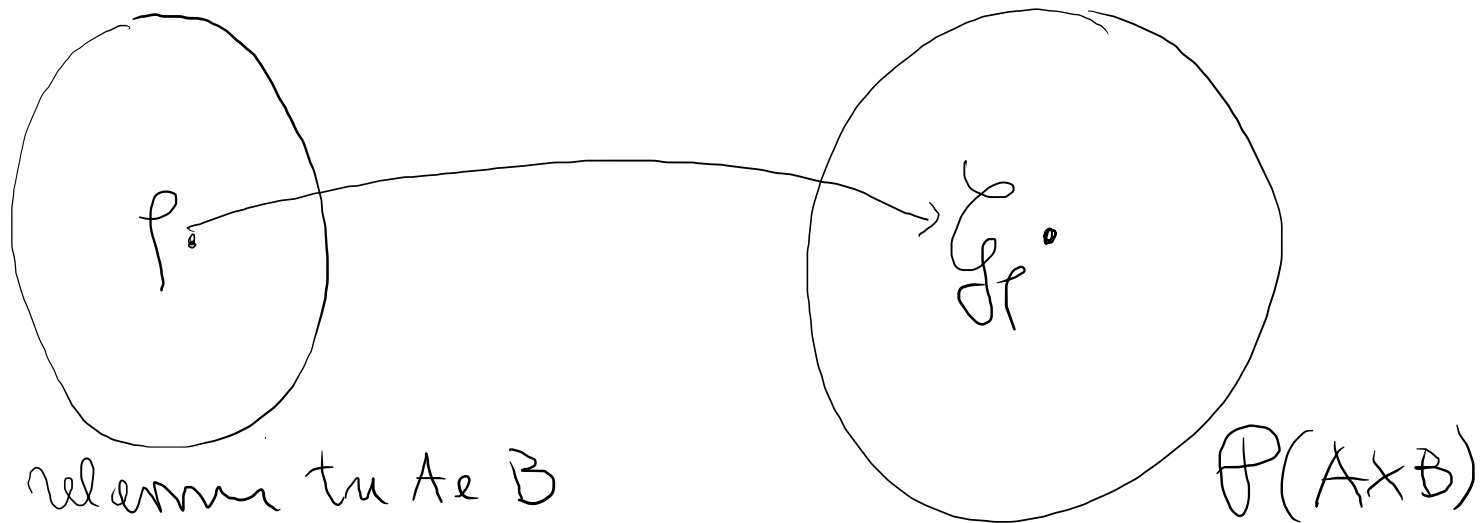


diagramma grafico di f

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

00. ogni relazione tra A e B ha un grafico G_f
con $G_f \in \mathcal{P}(A \times B)$

71

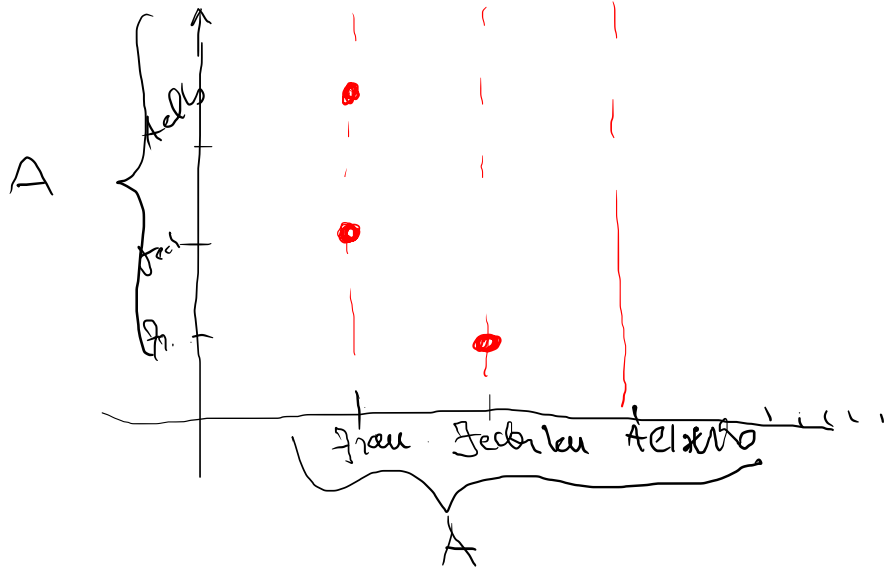


viceversa dato un qualunque $G \in \mathcal{P}(A \times B)$ esiste
una relazione di cui G è grafico.

Relazione tra A e A (relazione su A)

es. $A = \{ \text{persone in quest'aula} \}$

$x \rho y$ significa " x conosce y "



es. $A = \mathbb{N} \setminus \{0\}$

($\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$)

$x | y$ significa " x divide y "

ovvero $\exists k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$
 $y = kx$

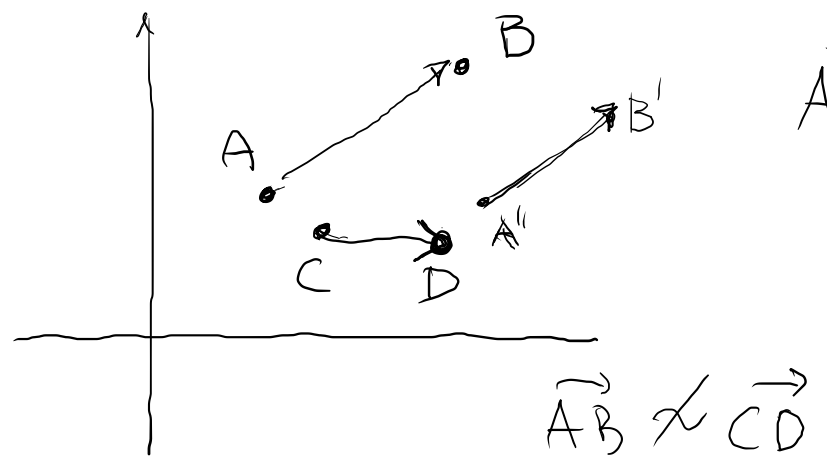
3/6 n feche' 3 · 2 = 6

3/12 " " 3 · 4 = 12

~~3/7~~

Es. A = { coppie ordinate di punti del piano }

le xivo \vec{AB} (invece di (A, B))



$\vec{AB} \sim \vec{A'B'}$

se \vec{AB} e $\vec{A'B'}$ hanno
stessa lunghezza, stessa
direzioe e stesso verso.

def. sia A insieme, f rel. su A
 si dice f è riflessiva se $\forall x \in A, x f x$
 es. "conosce" è riflessiva (a se stesso sa tutto)
 "divide" " " ($m = 1 \cdot m$)
 " \sim " " "

def. A insieme, f rel. su A
 f è simmetrica se $\forall x, y \in A, x f y \Rightarrow y f x$
 es. "conosce" è simmetrica?
 "divide" non è simmetrica
 " \sim " è simmetrica

def. A insieme, f relazione su A

f è transitiva se $\forall x, y, z \in A, xfy \wedge yfz \Rightarrow xfz$

es. "conosce" non è transitiva
"divide" è transitiva

$$\underbrace{m | n} \wedge \underbrace{n | k}$$

$$n = h_1 \cdot m \quad k = h_2 \cdot n$$

" \sim " è transitiva

$$k = h_2 \cdot n = h_2 \cdot h_1 \cdot m$$

$$k = (h_2 \cdot h_1) m \Rightarrow m | k$$

def

sia A insieme, f relazione su A
 se f è riflessiva, simmetrica e transitiva
 f si dice relazione di equivalenza

es. \sim è rel. di equiv.

es:

$$A = \mathbb{Z} = \{ \text{interi relativi} \} = \{ \dots -2, -1, 0, 1, 2, \dots \}$$

fisso $m \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$

$x \equiv_m y$ si legge "x è congruo a y modulo m"

o
 cioè $x - y$ è un multiplo intero di m
 cioè $x - y = m \cdot k$ per qualche $k \in \mathbb{Z}$

\equiv_m congruenza modulo m

es. $m = 3$

$$0 \equiv_3 0$$

$$1 \equiv_3 4$$

$$1 \equiv_3 7$$

$$1 \equiv_3 10$$

$$1 \equiv_3 -5$$

eccetera

Es

\equiv_m è una relazione di equivalenza

proprietà: vedo x è riflessiva

prendo $x \in \mathbb{Z}$ e mi dico $\{ x \equiv_m x \}$?

OK

risposta: si perché $x - x = 0 = 0 \cdot m$

• \equiv_m è simmetrica?

prendo $x, y \in \mathbb{Z}$ suppongo $x \equiv_m y$ mi chiedo

• $y \equiv_m x$?

$$x \equiv_m y \Rightarrow \exists k \in \mathbb{Z}: x - y = k \cdot m$$

$$\Downarrow \\ y - x = (-k) \cdot m$$

• \equiv_m è transitiva?

$$\Downarrow \\ y \equiv_m x$$

prendo $x \equiv_m y$ e $y \equiv_m z$ e mi chiedo $x \equiv_m z$?

$$x \equiv_m y$$

$$x - y = k_1 \cdot m$$

$$y \equiv_m z$$

$$y - z = k_2 \cdot m$$



$$x - \cancel{y} + \cancel{y} - z = (k_1 + k_2) m$$

$$x - z = (k_1 + k_2) m$$

OK

$$x \equiv_m z$$

def. sia f una relazione di equivalenza su A

$$[a]_f = \{ x \in A : a f x \}$$

sia $a \in A$
classe di equivalenza di a

insieme delle classi di equivalenza

lo diciamo insieme quoziente della relazione

$$A/\rho = \{ [a]_\rho : a \in A \}$$