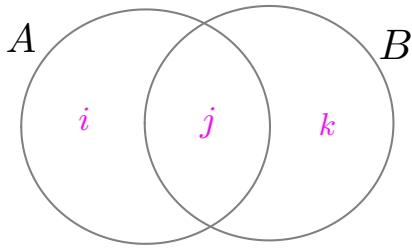


A e B sono insiemi finiti

1. Quanto vale $|A \times B|$? risposta: $|A \times B| = |A| \cdot |B|$

(per ogni $x \in A$ esistono in $A \times B$
esattamente $|B|$ elementi che abbiano
 x come prima coordinata.)

2. Quanto vale $|A \cup B|$?



$$i = |A \setminus B|; \quad j = |A \cap B|; \quad k = |B \setminus A|$$

$$|A| = i + j$$

$$|B| = j + k$$

$$|A \cup B| = i + j + k = |A| + |B| - |A \cap B|$$

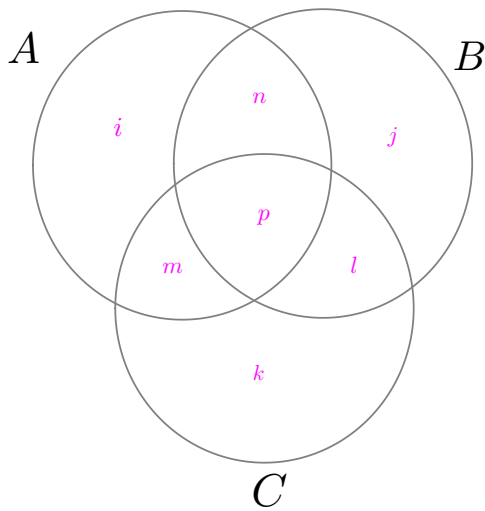
$$|A \cup B| + |A \cap B| = |A| + |B|$$

$$|A| = 17$$

$$|B| = 12$$

$$|A \cap B| = 3 \Rightarrow |A \cup B| = 26$$

Per tre insiemi:



$$i = |A \setminus (B \cup C)|; \quad j = |B \setminus (A \cup C)|; \quad k = |C \setminus (A \cup B)|;$$
$$l = |(B \cap C) \setminus A|; \quad m = |(A \cap C) \setminus B|; \quad n = |(A \cap B) \setminus C|$$
$$p = |A \cap B \cap C|;$$

$$|A| = i + m + n + p;$$

$$|B| = j + l + n + p;$$

$$|C| = k + l + m + p$$

$$|A \cup B \cup C| = \underline{i + j + k + l + m + n + p} = |A| + |B| + |C| \dots ?$$

$$\underline{|A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|}$$

principio di inclusione-esclusione

Sia \mathcal{S} un insieme finito di insiemi finiti. Posto $n = |\mathcal{S}|$, si ha:

$$|\bigcup \mathcal{S}| = \sum_{i=1}^n ((-1)^{i+1} \sum_{\mathcal{T} \in \mathcal{P}_i(\mathcal{S})} |\bigcap \mathcal{T}|)$$

$$\mathcal{P}_i(\mathcal{S}) = \{X \subseteq \mathcal{S} \mid |X| = i\}$$

3. Quanto vale $|\text{Map}(A, B)|$?

Poniamo: $n = |A|$ e $A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$

$a_1 \mapsto ?$ ← abbiamo $|B|$ scelte per l'immagine di a_1
 $a_2 \mapsto ?$ ← " " " " " " " " " " a_2
 $a_3 \mapsto ?$ ← " " " " " " " " " " a_3
 \vdots
 $a_n \mapsto ?$ ← " " " " " " " " " "

$$|\text{Map}(A, B)| = \underbrace{|B| \cdot |B| \cdot |B| \cdot \dots \cdot |B|}_n = |B|^{|A|}$$

Notazione: $B^A = \text{Map}(A, B)$

$$|B^A| = |B|^{|A|}$$

N.B.
 $\text{Map}(\emptyset, \emptyset) = \{\text{id}_\emptyset\}$
 $0^0 = 1$

Sia dato un alfabeto C di k caratteri
 Sia $m \in \mathbb{N}$. Quante parole (stringhe) di lunghezza m sull'alfabeto C esistono?

k^m corrispondono alle applicazioni

se f è una tale applicazione, ad essa corrisponde la stringa $\{1, 2, \dots, m\} \rightarrow C$ cioè le m -uple in C

Osservazione: $\forall A, B$
 $\text{Map}(A, B) = \emptyset \iff A \neq \emptyset = B$
 Quante costanti? Il numero delle applicazioni costanti $A \rightarrow B$ è $|B|$, se $A \neq \emptyset$, 1 se $A = \emptyset$.

In conclusione:

Teorema. Siano A e B insiemi finiti; assumiamo $a = |A|$ e $b = |B|$. Allora:

- (1) esistono applicazioni iniettive $A \rightarrow B$ se e solo se $a \leq b$.
In questo caso, il loro numero è $b!/(b-a)! = b^a$.
- (2) esistono applicazioni suriettive $A \rightarrow B$ se e solo se $a \geq b > 0$ oppure $a = b = 0$.
- (3) esistono applicazioni biettive $A \rightarrow B$ se e solo se $a = b$.
In questo caso, il loro numero è $a!$.

$$0! = 1! = 1$$

esempi:

$$\begin{aligned} \text{Sym}(\emptyset) &= \{\text{id}_\emptyset\} \\ \forall x \in \text{Sym}(\{n\}) &= \text{id}_{\{n\}} \\ \text{se } |A|=2 & \\ |\text{Sym}(A)| &= 2 = 2! \end{aligned}$$

In particolare, per ogni insieme finito A , $|\text{Sym}(A)| = |A|!$.

DIM (1) già vista. (2): Sia f un'applicazione suriettiva da A a B . Allora f ha una sezione $g: B \rightarrow A$; ma le sezioni sono iniettive, quindi, per (1), $b = |B| \leq |A| = a$. Inoltre, se $b = 0$, necessariamente $a = 0$, altrimenti $\text{Map}(A, B) = \emptyset$. Abbiamo provato:

esistono applicazioni suriettive $A \rightarrow B \Rightarrow a \geq b > 0$

Viceversa, se vale la condizione a destra (1), allora: $a \geq b = 0$
 $(\text{insieme } B = \emptyset) \Rightarrow a = 0 \Rightarrow \text{esiste un'unica applicazione } A \rightarrow B$,
 $(A = \emptyset)$ cioè id_\emptyset , che è suriettiva.

$b \neq 0 \Rightarrow$ esiste un'applicazione iniettiva $f: B \rightarrow A$ (per (1)) e, essendo $B \neq \emptyset$, f ha una retroazione $g: B \rightarrow A$ che, come tutte le retroazioni, è suriettiva.
A questo punto (2) è provata.

(3): se esistono appl. biettive $A \rightarrow B$, allora $a \leq b$ per (1) e $a \geq b$ per (2), quindi $a = b$.
Viceversa, se $a = b$, allora esistono, sempre per (1), applicazioni iniettive $A \rightarrow B$ e queste sono tutte biettive, per quanto alle pagine precedenti.
Anniamente $a^a = \frac{a!}{(a-a)!} = \frac{a!}{1} = a!$ \square

Teorema. Siano A e B insiemi finiti equipotenti. Allora, per ogni applicazione $f: A \rightarrow B$ sono equivalenti:

- (1) f è iniettiva;
- (2) f è suriettiva;
- (3) f è biettiva.

DIM: Sappiamo, dai calcoli su $|\text{InjMap}(A, B)|$, che vale $(1) \Rightarrow (3)$.

$(3) \Rightarrow (2)$ è ovvio

$(2) \Rightarrow (1)$: Supponiamo f suriettiva. Allora f ha una sezione $g: B \rightarrow A$, come sappiamo g è iniettiva.

Avendo dimostrato che (1) implica (3), g è anche biettiva. Ma allora f è una retrazione dell'applicazione biettiva g . Ma l'unica retrazione di una applicazione biettiva è la sua inversa, quindi $f = g^{-1}$. Allora f è biettiva. \square

(in alternativa: abbiamo $f \circ g = \text{id}_B$;

componendo con g^{-1} ricaviamo $f = (f \circ g) \circ g^{-1} = \text{id}_B \circ g^{-1} = g^{-1}$)

Il risultato è falso se gli insiemi sono infiniti o non hanno lo stesso numero di elementi

$f: n \in \mathbb{N} \mapsto n+1 \in \mathbb{N}$ è iniettiva, non suriettiva

$g: n \in \mathbb{N} \mapsto \begin{cases} n-1, & \text{se } n > 0 \\ 0, & \text{se } n = 0 \end{cases} \in \mathbb{N}$ è suriettiva, non iniettiva (come qualsiasi retrazione di f)