

# Metodi Matematici per l'Informatica

Simone Lidonnici

2 aprile 2024

# Indice

<b>1</b>	<b>Combinatoria</b>	<b>2</b>
1.1	Disposizioni . . . . .	2
1.2	Principio additivo . . . . .	3
1.3	Rapporti tra insiemi . . . . .	3
1.4	Combinazioni . . . . .	4
1.4.1	Combinazioni con ripetizioni . . . . .	4
1.4.2	Insieme potenza . . . . .	5
1.5	Principio di inclusione-esclusione . . . . .	5
<b>2</b>	<b>Funzioni</b>	<b>6</b>
<b>3</b>	<b>Relazioni</b>	<b>7</b>
3.1	Matrici . . . . .	7
3.1.1	Invertire una relazione . . . . .	8
3.2	Composizione di relazioni . . . . .	8
3.3	Moltiplicazione tra matrici . . . . .	8
3.4	Relazioni transitive . . . . .	9
3.4.1	Unione e intersezione tra relazioni . . . . .	9
3.5	Relazioni di equivalenza . . . . .	9
3.5.1	Totalità e parzialità di relazioni . . . . .	9
<b>4</b>	<b>Induzione</b>	<b>10</b>
<b>5</b>	<b>Logica proposizionale</b>	<b>11</b>
5.1	Assegnamento . . . . .	12
5.2	Soddisfacibilità . . . . .	13

# 1

## Combinatoria

La combinatoria permette di capire quanti accoppiamenti si possono fare con delle caratteristiche ben precise.

**Esempi:**

Ci sono 5 volpi e 4 gatti, quanti accoppiamenti si possono fare? Quante targhe di auto esistono con il formato italiano?

### Principio moltiplicativo

Se abbiamo  $k$  gruppi, ognuno con  $n_1, n_2, \dots, n_k$  elementi e dobbiamo scegliere un elemento da ogni gruppo, il numero di combinazioni possibili è:

$$N_1 \cdot N_2 \cdot \dots \cdot N_k$$

**Esempio:** Quanti menù completi posso fare con 5 antipasti, 6 primi, 7 secondi e 5 dolci?

Risultato =  $5 \cdot 6 \cdot 7 \cdot 5$

## 1.1 Disposizioni

### Disposizioni

Le **disposizioni** indicano in quanti modi posso ordinare  $n$  elementi in  $k$  posti. Nel caso ci siano ripetizioni la formula è (' indica ripetizioni):

$$D'_{n,k} = n^k$$

Nel caso non ci siano ripetizioni:

$$D_{n,k} = \frac{n!}{(n-k)!} = n \cdot n-1 \cdot \dots \cdot (n-(k-1))$$

Nel caso in cui  $k = n$  si chiamano **permutazioni**.

**Esempi:**

Quanti numeri binari si possono scrivere con 7 bit:

$$D'_{2,7} = 2^7$$

Quanti possibili podi ci possono essere se ad una gara partecipano 8 atleti?

$$D_{8,3} = \frac{8!}{(8-3)!} = \frac{8!}{5!} = 8 \cdot 7 \cdot 6$$

Se negli elementi ci sono alcuni che si ripetono più di una volta bisogna dividere per il numero di disposizioni possibili di quegli elementi, cioè scrivendo  $r$  la cardinalità del gruppo di duplicati la formula diventa:

$$D_{n,k} = \frac{n!}{(n-k)! \cdot r!}$$

**Esempi:** Quanti anagrammi della parola "NONNA" sono possibili?

$$D_{5,5} = \frac{5!}{3!}$$

Quanti anagrammi della parola "NONNA" sono possibili?

$$D_{5,5} = \frac{5!}{3! \cdot 2!}$$

## 1.2 Principio additivo

Un insieme  $A$  può essere creato dalla somma dei suoi sottoinsiemi  $B_1, B_2, \dots, B_k$  a patto che questi sottoinsiemi siano:

- **Disgiunti:** cioè non devono avere nessun elemento in comune
- **Esaustivi:** cioè che qualsiasi elemento di  $A$  deve appartenere ad uno dei sottoinsiemi

Viene chiamata **Partizione di A** la somma dei sottoinsiemi che hanno queste caratteristiche.

**Esempio:**

Quante targhe esistono che contengono una sola C?

$A = \{\text{targhe con una C}\}$  è composto dai 4 sottoinsiemi:

1.  $B_1 = \{\text{targhe con C al 1° posto}\}$
2.  $B_2 = \{\text{targhe con C al 2° posto}\}$
3.  $B_3 = \{\text{targhe con C al 6° posto}\}$
4.  $B_4 = \{\text{targhe con C al 7° posto}\}$

$$|B_1| = |B_2| = |B_3| = |B_4| = 25^3 \cdot 10^3 \implies |A| = 25^3 \cdot 10^3 \cdot 4$$

## 1.3 Rapporti tra insiemi

I rapporti tra insiemi sono diversi e si scrivono:

Scrittura	Nome	Descrizione
$A = B$	Uguaglianza	$A$ e $B$ hanno gli stessi elementi
$A \subseteq B$	Sottoinsieme	Ogni elemento di $A$ è contenuto anche in $B$
$A \cap B$	Intersezione	Insieme formato dagli elementi contenuti sia in $A$ che in $B$
$A \cup B$	Unione	Insieme formato dagli elementi contenuti in $A$ oppure in $B$
$\emptyset$	Insieme vuoto	Insieme senza elementi
$x \in A$	Appartenenza	L'elemento $x$ fa parte dell'insieme $A$
$\#A$ oppure $ A $	Cardinalità	Numero di elementi nell'insieme $A$

**Metodo inverso**

Il **metodo inverso** dice che se ci interessa conoscere la cardinalità di un insieme  $A$  e conosciamo un sovrainsieme  $C$ , possiamo sottrarre a  $C$  il complementare di  $A$  (ora lo chiameremo  $B$ ).

$$|A| = |C| - |B|$$

**Esempio:**

Quante targhe contengono almeno una B?

$$C = \{\text{totale targhe}\} \Rightarrow |C| = 26^4 \cdot 10^3$$

$$B = \{\text{targhe senza B}\} \Rightarrow |B| = 25^4 \cdot 10^3$$

$$|A| = |C| - |B| = (26^4 \cdot 10^3) - (25^4 \cdot 10^3) = 10^3(26^4 - 25^4)$$

## 1.4 Combinazioni

**Definizioni di combinazioni**

Le **combinazioni** sono disposizioni di  $n$  elementi in  $k$  posti, in cui non interessa l'ordine (per esempio un insieme  $[3, 4, 5]$  è uguale a  $[5, 4, 3]$ ). Le combinazioni contano i sottoinsiemi possibili di  $k$  elementi partendo da un insieme di  $n$  elementi:

$$C_{n,k} = \frac{D_{n,k}}{k!} = \frac{n!}{(n-k)! \cdot k!} = \binom{n}{k}$$

**Esempi:**

Ci sono 80 studenti, 40 maschi e 40 femmine, quanti gruppi di 4 rappresentanti possono esserci?

$$C_{80,4} = \frac{80!}{76! \cdot 4!}$$

Se i rappresentanti devono essere 2 maschi e 2 femmine?

$$C_{tot} = C_{40,2} \cdot C_{40,2} = \left(\frac{40!}{38! \cdot 2!}\right)^2$$

Se uno dei rappresentanti fosse più importante (bisogna sapere esattamente che è)?

$$C_{tot} = 80 \cdot C_{79,3} = 80 \cdot \frac{79!}{76! \cdot 3!} = \frac{80!}{76! \cdot 3!}$$

### 1.4.1 Combinazioni con ripetizioni

Le combinazioni con ripetizioni di  $n$  elementi in  $k$  posti descrivono concettualmente il numero di possibili combinazioni lunghe  $n + k - 1$  con  $n$  palline uguali e  $k - 1$  righe uguali:

$$C'_{n,k} = \binom{n+k-1}{k-1} = \binom{n+k-1}{n} = \frac{(n+k-1)!}{n! \cdot (k-1)!}$$

**Esempio:**

In quanti modi posso distribuire 25 caramelle a 7 bambini?

$$C'_{25,7} = \frac{31!}{25! \cdot 6!}$$

### 1.4.2 Insieme potenza

L'**insieme potenza** è l'insieme che preso un insieme di cardinalità  $n$  contiene tutti i suoi possibili sottoinsiemi.

Si scrive dato un insieme  $A$ :  $P(A)$ .

$$|P(A)| = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} = 2^n$$

## 1.5 Principio di inclusione-esclusione

### Principio di inclusione-esclusione

Il **principio di inclusione-esclusione** è una formula per calcolare la cardinalità dell'unione di insiemi non disgiunti.

- **2 insiemi:**  $|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$

- **3 insiemi:**

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

Nel caso generico di  $n$  insiemi bisogna:

1. Sommare la cardinalità degli insiemi singoli
2. Sottrarre tutte le possibili intersezioni con numero di insiemi pari
3. Sommare tutte le possibili intersezioni con numero di insiemi dispari

# 2

## Funzioni

### Definizione di funzione

Una **funzione** è un'associazione di elementi tra un insieme di partenza (**dominio**) e un insieme di arrivo (**codominio** o **immagine**), tale che ad ogni elemento del dominio sia associato un unico elemento del codominio.

$$f : A \rightarrow B$$

Una funzione può essere identificata tramite il suo grafico insiemistico, cioè l'insieme delle coppie (argomento, valore). La definizione insiemistica di una funzione è il prodotto cartesiano ( $\times$ ) tra il dominio e il codominio:

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$$
$$f \subseteq A \times B | \forall a \in A \exists! b \in B | (a, b) \in f$$

### Tipi di funzioni

Una funzione  $f : A \rightarrow B$  è:

- **Iniettiva**: se  $\exists g : B \rightarrow A | (f \circ g) : B \rightarrow B$  è identità su  $B$ , cioè  $\forall n \in B f \circ g(n) = n$
- **Suriettiva**: se  $\exists g : B \rightarrow A | (g \circ f) : A \rightarrow A$  è identità su  $A$ , cioè  $\forall n \in A g \circ f(n) = n$
- **Biettiva**: se è sia iniettiva che suriettiva

# 3

## Relazioni

### Definizione di relazione

Una **relazione** è un'associazione, come le funzioni, da un insieme di partenza ad uno di arrivo, ma a differenza delle funzioni ogni elemento del dominio non deve per forza essere associato ad un solo elemento del codominio. Da un determinato elemento del dominio possono partire da  $A$  fino  $|B|$ .

Un'associazione tra gli insiemi  $A$  e  $B$  si scrive  $aRb$  oppure  $R(a, b)$ .

### 3.1 Matrici

#### Matrice per rappresentare relazioni

Una **matrice** è un modo di rappresentare una relazione sottoforma di tabella. Presa una relazione  $R$  tra due insiemi generici  $A = \{a_1, a_2, \dots\}$  e  $B = \{b_1, b_2, \dots\}$ , la matrice corrispondente si scrive:

	$b_1$	$b_2$	$\dots$	$b_i$
$a_1$	$m_{1,1}$	$m_{1,2}$	$\dots$	$m_{1,i}$
$a_2$	$m_{2,1}$	$m_{2,2}$	$\dots$	$m_{2,i}$
$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$
$a_j$	$m_{j,1}$	$m_{j,2}$	$\dots$	$m_{j,i}$

In cui ogni cella della tabella:

$$m_{i,j} = \begin{cases} 1 & (i,j) \in R \\ 0 & (i,j) \notin R \end{cases}$$

#### Esempio:

$$R = \{(1, 2), (2, 4), (3, 2), (4, 2), (4, 4)\}$$

$$M_R = \begin{vmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{vmatrix}$$



### 3.1.1 Invertire una relazione

Per invertire una relazione basta invertire gli elementi all'interno delle coppie. La matrice della relazione inversa sarà specchiata rispetto alla diagonale principale.

**Esempio:**

$$R = \{(1, 2), (2, 4), (3, 2), (4, 2), (4, 4)\} \implies M_R = \begin{vmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{vmatrix}$$

$$R^{-1} = \{(2, 1), (4, 2), (2, 3), (2, 4), (4, 4)\} \implies M_{R^{-1}} = \begin{vmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{vmatrix}$$

## 3.2 Composizione di relazioni

Date due relazioni  $R \subseteq A \times B$  e  $S \subseteq B \times C$ , la loro composta è una relazione  $S \circ R \subseteq A \times C$ .

$$S \circ R = \{(a, c) | \exists b (aRb \wedge bSc)\}$$

**Esempio:**

$$R = \{(1, x), (1, z), (3, y), (4, h)\}$$

$$S = \{(x, a), (x, c), (z, b)\}$$

$$S \circ R = \{(1, a), (1, c), (1, b)\}$$

Possiamo rappresentare anche le relazioni composte come matrici, trattandole come relazioni singole.

## 3.3 Moltiplicazione tra matrici

Una moltiplicazione tra matrici due matrici  $R$  e  $S$  dà come risultato un'altra matrice  $M$  in cui ogni cella:  $M_{i,j} = R_{i,1} \cdot S_{1,j} + R_{i,2} \cdot S_{2,j} + \dots$

**Esempio:**

$$R = \begin{vmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{vmatrix}$$

$$S = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{vmatrix}$$

$$R \cdot S = \begin{vmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \end{vmatrix}$$

## 3.4 Relazioni transitive

### Definizione di transitività

Data una relazione  $R \subseteq A \times A$ , la relazione è **transitiva** se:

$$aRb \wedge bRc \implies aRc \quad \forall a, b, c \in A$$

### Chiusura transitiva

Data una relazione  $R$ , la **chiusura transitiva** di  $R$  è la più piccola relazione che estende  $R$  ed è transitiva. La chiusura transitiva di una relazione può essere ottenuta componendo  $R$  con se stessa varie volte.

Scrivendo  $R^2 = R \circ R$  e  $R^{n+1} = R^n \circ R$ , la chiusura transitiva corrisponde a  $\lim_{n \rightarrow +\infty} R^n$ .

### 3.4.1 Unione e intersezione tra relazioni

Date due relazioni transitive  $R$  e  $S$ :

- $R \cup S = \{(a, b) | (a, b) \in R \vee (a, b) \in S\}$
- $R \cap S = \{(a, b) | (a, b) \in R \wedge (a, b) \in S\}$

Entrambe queste relazioni ottenute sono a loro volta transitive.

## 3.5 Relazioni di equivalenza

### Definizione di relazione di equivalenza

Una relazione  $R \subseteq A \times A$  è una **relazione di equivalenza** se è:

1. **Riflessiva:**  $aRa \quad \forall a \in A$
2. **Simmetrica:**  $aRb \implies bRa \quad \forall a, b \in A$
3. **Transitiva:**  $aRb \wedge bRc \implies aRc \quad \forall a, b, c \in A$

### 3.5.1 Totalità e parzialità di relazioni

#### Relazione totale

Una relazione  $R$  è una **relazione totale** se:

$$\forall a, b \in A \quad \exists aRb \vee bRa$$

# 4

## Induzione

### Come funziona una dimostrazione per induzione

Una **dimostrazione per induzione** di una proposizione  $P(n)$  si esegue per passaggi:

1. **Caso base:** Dimostrare che funziona per un caso base  $n = 1$
2. **Passo induttivo:** Si assume  $P(n)$  vera per ogni  $n$  generico e si dimostra che è vera anche per  $n + 1$

### Esempio:

La somma dei primo  $n$  numeri naturali vale  $\frac{n(n+1)}{2}$

1. Caso base:  $n = 1 \implies \frac{1(1+1)}{2} = 1 \implies$  vera
2. Passo induttivo:  $n \implies \frac{n(n+1)}{2}$   
 $1 + \dots + n + 1 = \frac{n(n+1)}{2} + n + 1 = (n+1)\left(\frac{n}{2} + 1\right) = \frac{(n+1)(n+2)}{2}$

# 5

## Logica proposizionale

### Argomento logico

Un **argomento logico** è formato da 3 proposizioni:

1. Argomento iniziale: premessa  $\rightarrow$  conclusione
2. Negazione della conclusione
3. Negazione della premessa

In cui la 3 è una derivazione delle prime 2.

I simboli che vengono usati nella logica proposizionale sono:

- $\neg$  = not
- $\vee$  = or
- $\wedge$  = and
- $\implies$  = implica
- $\iff$  = se e solo se

**Esempio:**

1. Se  $a=0$  o  $b=0$  allora  $ab=0$
2.  $ab \neq 0$
3.  $a \neq 0$  e  $b \neq 0$

Fomalizzando in logica proposizionale in cui:

$A=\{a=0\}, B=\{b=0\}, C=\{ab=0\}$

1.  $A \vee B \implies C$
2.  $\neg C$
3.  $\neg A \wedge \neg B$

## 5.1 Assegnamento

### Funzione assegnamento

L'**assegnamento** è una funzione del tipo:

$$v : \text{VAR} \rightarrow \{0, 1\}$$

Questa funzione associa ad ogni proposizione 0 se è falsa e 1 se è vera.

Questa funzione ha diverse regole:

- $v(\neg A) = \begin{cases} 0 & v(A) = 1 \\ 1 & v(A) = 0 \end{cases}$
- $v(A \vee B) = \begin{cases} 0 & v(A) = v(B) = 0 \\ 1 & \text{altrimenti} \end{cases}$
- $v(A \wedge B) = \begin{cases} 0 & \text{altrimenti} \\ 1 & v(A) = v(B) = 1 \end{cases}$
- $v(A \implies B) = \begin{cases} 0 & v(A) = 1 \wedge v(B) = 0 \\ 1 & \text{altrimenti} \end{cases}$
- $v(A \iff B) = \begin{cases} 0 & v(A) \neq v(B) \\ 1 & v(A) = v(B) \end{cases}$

Possiamo scrivere qualsiasi funzione composta secondo queste regole in una tabella di verità.

**Esempio:**

$$A = ((P \vee Q) \implies (R \vee (R \implies Q)))$$

P	Q	R	$R \implies Q$	$R \vee (R \implies Q)$	$P \vee Q$	A
0	0	0	1	1	0	1
0	0	1	0	1	0	1
0	1	0	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1
1	1	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1

## 5.2 Soddisfacibilità

Una proposizione  $A$  è **soddisfacibile** se esiste almeno un assegnamento che la soddisfa.

Viene definito SAT l'insieme delle proposizioni soddisfacibili, cioè  $A \in \text{SAT}$  se ha almeno una soluzione.

Viene definito UNSAT l'insieme delle proposizioni insoddisfacibili, cioè  $A \in \text{UNSAT}$  se non ha nessuna soluzione.

Scriviamo  $B \models A$  se ogni assegnamento che soddisfa  $B$  soddisfa anche  $A$ .

Se una proposizione è sempre vera allora è una **tautologia**, cioè  $A \in \text{SAT}$ ,  $\neg A \in \text{UNSAT}$  e  $\models A$ .