

Matematica Discreta 1

▼ Insiemi e simboli

Simboli

Connettivi logici $\neg \quad \wedge \quad \vee \quad \rightarrow \quad \leftrightarrow$

Quantificatori

\exists quant. esistenziale $\exists!$ "esiste ed è unico" \forall quant. universale

Insiemi

INSIEME: collezione di **elementi distinti** (diversa) e deve essere ben definito (dobbiamo essere in grado di stabilire se un oggetto appartiene o meno nell'insieme)

TIPI RAPPRESENTAZIONE:

1. Elencazione ($A = \{1, 2, 3\}$)
2. Per caratteristica ($A = \{a \in X \mid P(a)\}$)
3. diagrammi di Venn

INSIEMI NUMERICI

Naturali $\mathbb{N} \subset$ Interi $\mathbb{Z} \subset$ Razionali $\mathbb{Q} \subset$ Reali \mathbb{R} + Irrazionali $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$

- \mathbb{Q} (insieme quoziente (ovvero insieme classi equivalenza) frazioni)
- \mathbb{R} (esp. decimale infinita, finita o aperiodica **!!** possono avere 2 esp. decimali)
- $\mathbb{C} = \{a + bi \mid a \in \mathbb{R}, b \in \mathbb{R}, i^2 = -1\}$

Cardinalità, insieme vuoto

$|A|$ = numero di elementi di A (se sono in numero finito).

$\emptyset = \{\}$ è l'insieme (**!!** unico in quanto = a tutti quelli senza el.) che non contiene elementi

Inclusione

$A \subseteq B$ **incluso in senso lato** (possono coincidere)

$A \subset B$ **incluso strettamente** ($A \neq B$)

PRINCIPIO DOPPIA INCLUSIONE:

$$A = B \Leftrightarrow (A \subseteq B \wedge B \subseteq A)$$

Insieme delle parti

INSIEMI PARTI $P(A)$: è l'insieme dei sottoinsiemi di A (**!!** $|P(A)| = 2^{|A|}$)

$$P(A) = \{S \mid S \subseteq A\}$$

▼ Operazione su insiemi

Operazioni tra insiemi

INTERSEZIONE: (sono gli elementi sia di A che di B)

$$A \cap B = \{c \mid c \in A \wedge c \in B\}$$

Due insiemi A, B si dicono **DISGIUNTI** se:

$$A \cap B = \emptyset$$

UNIONE: (elementi di entrambi gli insiemi)

$$A \cup B = \{c \mid c \in A \vee c \in B\}$$

DIFFERENZA (o COMPLEMENTARE di B in A): elementi che stanno in A ma non in B $A \setminus B = C_A''(B) = \{a \in A \mid a \notin B\}$

Proprietà delle operazioni tra insiemi (+morgan)

Commutativa: [1]

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

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

Associativa: [2]

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

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

Distributiva [3]

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

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C) \quad (D1)$$

💡 Es

▼ An insieme multipli di n

$$n \in \mathbb{N} \quad A_n = \{a \in \mathbb{Z} \mid a = kn, k \in \mathbb{Z}\}$$

$$\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n = \mathbb{Z} \quad (n \text{ appartiene a } \mathbb{N} \text{ va sotto}) \quad (\text{è unione di tutti})$$

$$\bigcap_{n \in \mathbb{N}} A_n = \{0\} \quad (\text{non insieme vuoto})$$

Dimostro 1) usando definizione di uguale

$$\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n \subseteq \mathbb{Z} \quad A_n \subseteq \mathbb{Z} \quad \text{per ogni } n \text{ (è prodotto di } \mathbb{N} \text{ e } \mathbb{Z})$$

$$\mathbb{Z} \subseteq \sum_{n \in \mathbb{N}} A_n \quad \text{in quanto } A_1 = \mathbb{Z}$$

Dati due insiemi A, B [+] (se **intersezione** è uno \Rightarrow **sottoinsieme**)

$$A \cap B = A \Leftrightarrow A \subseteq B$$

$$A \cup B = A \Leftrightarrow B \subseteq A \quad (D2, D3)$$

LEGGE DI DE MORGAN [4]

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

$$A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C) \quad (\text{si scambiano quando distribuisco per la differenza})$$

A Dim:

▼ Distributività (usando distributività dei connettivi)

$$x \in A \cap (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge (x \in B \vee x \in C)$$

$$\Leftrightarrow (x \in A \wedge x \in B) \vee (x \in A \wedge x \in C) \Leftrightarrow (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

▼ Morgan (usando de morgan operatori logici)

$$x \in A \setminus (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge \neg (x \in B \vee x \in C)$$

$$\Leftrightarrow x \in A \wedge (x \notin B \wedge x \notin C)$$

$$\Leftrightarrow (x \in A \wedge x \notin B) \wedge (x \in A \wedge x \notin C)$$

$$\Leftrightarrow (A \setminus B) \cap (A \setminus C)$$

Ricoprimenti, partizioni e insieme quoziente

RICOPRIMENTO: di X è una famiglia di sottoinsiemi di X

$$A_i \subseteq X (i \in I) \text{ tali che } \bigcup_{i \in I} A_i = X$$

PARTIZIONE: di X è una famiglia di sottoinsiemi di X $A_i \subseteq X (i \in I)$ t.c.

- $\bigcup_{i \in I} A_i = X$ (è un ricoprimento)
- $A_i \neq \emptyset \quad \forall i \in I$ (non sono vuoti)
- $A_i \cap A_j = \emptyset \quad \forall i, j \in I, i \neq j$ (sono separati)

INSIEME QUOZIENTE: è l'insieme dei sottoinsiemi di X facenti parte della partizione.

$$Q = \{A_i, i \in I\}$$

💡 Es.

- i numeri pari e dispari formano famiglia partizione di $\mathbb{Z} \rightarrow Q = \{\{\text{pari}\}, \{\text{dispari}\}\}$

$$\bullet X = \left\{ \frac{a}{b} \mid a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{Z} - \{0\} \right\} = \mathbb{Q}$$

a/b e c/d stanno nello stesso insieme se $a \cdot d = b \cdot c$ (le due frazioni sono equivalenti)

Ogni elemento della partizione è una classe di equivalenza della frazione ([1/2] indica di quale è rappresentante).

$$Q = \mathbb{Q}$$

Prodotto cartesiano

PRODOTTO CARTESIANO $A \times B$ è l'insieme: (**!!** $|A \times B| = |A| \times |B|$)

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

A Insieme di coppie ordinate \rightarrow non commutativo

💡 $A = \{x, y\} \quad B = \{x, \beta, \gamma\}$

$$A \times B = \{(x, \alpha), \dots, (y, \gamma)\}$$

$$\{y_{n+1}\} \subseteq Y \setminus \{y_{n+1}\}$$

Per ogni S ottengo due diversi sottoinsiemi di Y (con o senza ultimo).
Allora $|P(y)| = 2, |P(y - \{y_{n+1}\})| = 2 * 2^n = 2^{n+1}$

▼ Induzione

Assiomi peano sui numeri naturali

Assiomi Peano (1889):

1. $0 \in \mathbb{N}$
2. $\forall n \in \mathbb{N}, \exists s(n) \in \mathbb{N}$ "successore di n"
3. se $m, n \in \mathbb{N}, m \neq n \Rightarrow s(m) \neq s(n)$ (successori diversi)
4. $\forall n \in \mathbb{N} (0 \neq s(n))$ (0 è minimo)
5. se $U \subseteq \mathbb{N}$ è tale che $0 \in U, \forall n \in U (s(n) \in U) \Rightarrow U = \mathbb{N}$

Induzione e ricorsione (grazie a quinto assioma)

DIMOSTRAZIONE PER INDUZIONE: sia P(n) una proposizione è vera

$\forall n \in \mathbb{N}$ se:

- **Passo base:** P(0) è vero
- **Passo induttivo:** $\forall n \in \mathbb{N} \quad P(n) \Rightarrow P(n+1)$

Es.

▼ Dimostro che la somma dei primi numeri è $n(n+1)/2$

$$P(n) : \sum_{k=0}^n k = \frac{(n+1)n}{2}$$

$$\bullet P(0)=0 \quad P(n) : \sum_{k=0}^0 k = \frac{(0+1)0}{2} = 0 \quad (\text{vero})$$

$$\bullet P(n) \Rightarrow P(n+1) \quad P(n+1) = P(n) + (n+1) \quad (\text{vero} \Rightarrow \text{cvd})$$

$$P(n) : \sum_{k=0}^n k = \frac{(n+1)(n+1)}{2} = \frac{n^2 + 3n + 2}{2} = P(n) + (n+1)$$

▼ P(x) ha cardinalità $2^{|A|}$ (per ogni sottoinsieme di y-1 esistono 2 sottoinsiemi in y)

- $|x| = 0 \Rightarrow |P(x)| = 2^0 = 1 \quad P(\emptyset) = \{\emptyset\}$ (vera)
- $|x| = n, |P(x)| = 2^n$ vogliamo mostrare $|y| = n+1 \Rightarrow |P(y)| = 2^{n+1}$
 $y = \{y_1, y_2, \dots, y_{n+1}\}$ considero $|y \setminus \{y_{n+1}\}| = n \rightarrow |P(y \setminus \{y_{n+1}\})| = 2^n$

Sia ora $S \subseteq y - \{y_{n+1}\}$ allora $S \subseteq y \quad S \cup \{y_{n+1}\} \subseteq y$ ma $S \cup$

RICORSIONE: Anche le definizione ricorsive si basano sul principio d'induzione.

Es.

▼ n!

$$\text{oppure } n! = \prod_{k=1}^n k$$

$$\begin{cases} 0! = 1 \\ (n+1)! = (n+1) \cdot n! \quad \forall n \in \mathbb{N} \end{cases}$$

▼ Funzioni

Funzioni e grafici

Le funzioni sono morfismi (leggi che ci permettono di passare da ente a altro) tra insiemi.

FUNZIONI: Una funzione f da un insieme A, detto dominio, ad un insieme B, detto codominio, è una legge che associa ad ogni elemnto $a \in A$ uno e un solo elemento $f(a) \in B$.

$$f: A \rightarrow B \quad a \mapsto f(a) \quad \forall a \in A \quad \exists! f(a) \in B \quad (\text{unica immagine})$$

GRAFICO (univoco): di una $f: A \rightarrow B$ è il sottoinsieme (gamma) $\Gamma \subseteq A \times B$ dato da:

$$\Gamma = \{(a, b) \in A \times B | b = f(a)\}$$

FUNZIONI NOTEVOLI

1. Identità $id_A : A \rightarrow A \quad a \mapsto a$
2. Dati A e B e fissato elemento $b \in B$, possiamo definire la funzione costante
 $fb: A \rightarrow B \quad \forall a \in A \quad f(a) = b$
3. Dati A e B consideriamo il prodotto cartesiano $A \times B$, la proiezione su A
 $\pi_A : A \times B \rightarrow A \quad (a, b) \mapsto a$
4. Dati $S \subseteq A$, inclusione $i : S \rightarrow A \quad s \mapsto s$ (\neq da identità in quanto

cambia dominio)

5. Successioni: è una funzione di dominio e codominio \mathbb{N}

$$f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \quad n \rightarrow f(n) \quad f(0), f(1), f(2) \dots$$

6. Operazioni: Es. una operazione binaria su A è una funzione: (es.

$$+((m,n))=m+n$$

$$f: A \times A \rightarrow A$$

Es.

- $U=\{\text{esseri umani}\}$ $f: "x \text{ ama } y"$ (non è unica immagine oppure $0 \Rightarrow$ no funzione)
- $\mathbb{R} \rightarrow \sqrt{x}$ (restringo dominio \Rightarrow !! cambio la funzione (dominio è parte integrante))
- $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad x \rightarrow x^2 \quad g: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad x \rightarrow x^2$ SONO DIVERSE FUNZIONI
- $f: \{1,2\} \rightarrow \mathbb{R} \quad x \rightarrow x^2 - 2x + 1 \quad g: \{1,2\} \rightarrow \mathbb{R} \quad x \rightarrow \log_2(x)$ SONO STESSA FUNZ.

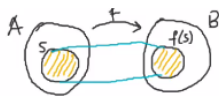
Immagini e controimmagini (come funzioni)

IMMAGINE: Data una funzione $f: A \rightarrow B$, $f(S)$ è immagine di S tramite f

$$f: P(A) \rightarrow P(B) \quad S \subseteq A \rightarrow f(S) = \{b \in B \mid \exists a \in S, f(a) = b\}$$

CONTROIMMAGINE: $f^{-1}(T)$ è controimmagine di T tramite f

$$f^{-1}: P(B) \rightarrow P(A) \quad T \subseteq B \rightarrow f^{-1}(T) = \{a \in A \mid f(a) \in T\}$$



Come casi speciali abbiamo (per un elemento)

$$a \in A \quad f(\{a\}) = f(a) \quad \text{immagine di } a$$

$$b \in B \quad f^{-1}(\{b\}) = f^{-1}(b) = \{a \in A \mid f(a) = b\} \quad \text{controimmagine di } b$$

Funzioni iniettiva, suriettiva e biettiva

Una funzione $f: A \rightarrow B$ si dice:

1. **iniettiva**: se $a_1 \neq a_2 \in A \Rightarrow f(a_1) \neq f(a_2)$

2. **suriettiva**: se $\forall b \in B, \exists a \in A \mid f(a) = b$

3. **biettiva**: se è iniettiva e suriettiva

Es. $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad n \rightarrow 2n$ iniettiva $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{N} \quad n \rightarrow |n|$ suriettiva
 $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad n \rightarrow n^2$ nessuna delle due **!! Dipende da dominio e codominio**

PROP 1: $f: A \rightarrow B$ è iniettiva

$$\Leftrightarrow \forall b \in B \mid f^{-1}(b) \mid \leq 1 \quad \Leftrightarrow f(a_1) = f(a_2) \rightarrow a_1 = a_2$$

PROP 2: $f: A \rightarrow B$ è suriettiva allora:

$$\forall b \in B \mid f^{-1}(b) \mid \geq 1$$

COROLLARIO: $f: A \rightarrow B$ è biettiva allora:

$$\forall b \in B \mid f^{-1}(b) \mid = 1$$

A Dim:

▼ Se f non è iniettiva (verifico che $\neg A \equiv \neg B$)

$$\exists a_1 \neq a_2 \in A \Rightarrow f(a_1) = f(a_2) \text{ se } |f^{-1}(f(a_1))| \geq 2$$

(se non iniettiva maggiore di 2 controimmagini e viceversa)

$$a_1, a_2 \in A \mid f(a_1) = f(a_2) \text{ se } f^{-1}(f(a_1)) \mid \leq 1 \Rightarrow a_2 = a_1$$

(in quanto se minore di 1 \Rightarrow sono uguali controimmagini)

Composizione

COMPOSIZIONE: date $f: A \rightarrow B$, $g: B \rightarrow C$ la funzione composta è (**!! non commutativa**):

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

Associatività: $h \circ g \circ f = (h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f) = h(g(f(x)))$

Compos. con Id: $f \circ Id_A = Id_B \circ f = f$

PROP 1: Dato $f:A \rightarrow B$ $g:B \rightarrow C$

1. Se f, g sono iniettive/suriettive/biettive \Rightarrow la **composta è altrimenti**

PROP 2: $f:A \rightarrow B$, $B \rightarrow C$

1. Se $g \circ f$ è iniettiva $\Rightarrow f$ è **iniettiva** (prima applicata)
2. Se $g \circ f$ è suriettiva $\Rightarrow g$ è **suriettiva** (seconda applicata) ??????

Dimostrazioni

▼ 1a (tolgo iniettive)

Consideriamo $g \circ f(a1) = g \circ f(a2)$

- $\Rightarrow f(a1) = f(a2)$ in quanto g iniettiva
- $\Rightarrow a1 = a2$ in quanto f iniettiva \Rightarrow **cvd. (iniettiva)**

▼ 2a (uso suriettività per sostituire $b=g(a)$)

Vogliamo mostrare $\forall c \exists a \in A [g(f(a)) = c]$

- Poichè g è suriettiva $\forall c \exists b \in B [g(b) = c]$
- Poichè f è suriettiva $\forall b \exists a \in A [g(a) = b]$
 - $\Rightarrow \forall c \exists a \in A [g(b) = g(f(a)) = c]$ **cvd (sostituendo $b=g(a)$)**

▼ 1b (ad f compongo a sinistra g)

Dato $f(a1) = f(a2)$

- compongo con g $g(f(a1)) = g(f(a2))$
- $a1 = a2$ x iniettività $g \circ f$ **cvd**

▼ 2b ($g \circ f(a) = c \rightarrow g(b) = c$)

In quanto $g \circ f$ suriettiva $\forall c \exists a \in A [g(f(a)) = c]$

$\Rightarrow \forall c \exists a \in A [g^{-1}(c) \neq \emptyset] \Rightarrow$ è **suriettiva** **cvd**

Esempio chiarificatore proprietà

▼ Composta $n \rightarrow (n, n)$ $(m, n) \rightarrow n$

- $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ $n \rightarrow (n, n)$ (uguali)
- $g: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ $(m, n) \rightarrow n$ (quella di destra)
- $g \circ f$ è biettiva (identità)
 - f è iniettiva **cvd**
 - g è suriettiva **cvd**

PROP: Date f, g $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$ (!! penso ai domini)

Inverse e prop.

INVERSA: $f:A \rightarrow B$ $g:B \rightarrow A$ si dicono inverse tra loro se:

$$g \circ f = id_A \quad f \circ g = id_B \quad (!! \text{devono valere entrambe})$$

PROP: Se f e $g = f^{-1} \rightarrow f$ e g entrambe biezioni.

TEOREMA: Se $f:A \rightarrow B$ è una funzione biettiva $\Rightarrow \exists! f^{-1}: B \rightarrow A$

Dim:

▼ Prop

Se $g \circ f = id_A \Rightarrow f$ è iniettiva e g è suriettiva

Se $f \circ g = id_B \Rightarrow g$ è iniettiva e f è suriettiva

▼ Teorema

Dato $b \in B$, poichè f è biettiva $|f^{-1}(b)| = 1$, possiamo scrivere $|f^{-1}(b)| = \{a\}$
Possiamo dunque **scrivere** una funzione $g:B \rightarrow A$ tale che $g(b)=a$.

Verifichiamo che g è inversa di f :

$$g \circ f: a \rightarrow f(a) \in B \rightarrow a \Rightarrow id_A$$

$$f \circ g: b \rightarrow a \rightarrow b \Rightarrow id_B \quad (\text{in quanto } a \text{ sta nella controimmagine di } b)$$

Unicità: (qualunque inverse sono uguali per catena identità)

Sia $h:B \rightarrow A$ un'altra funzione inversa a f .

$$\text{Allora } h = h \circ id_B = h \circ (f \circ g) = (h \circ f) \circ g = id_A \circ g = g$$

▼ Combinatoria

Combinatoria ed equipollenza


COMBINATORICA: è una branca della matematica che si occupa di problemi di conteggio su insiemi finiti.

! ? 1.significato insieme è finito ? 2. sign. contare ? 3.sign. stesso numero di elementi ?

3) **EQUIPOLLENZA:** 2 insiemi X, Y si dicono equipollenti se esiste una

funzione biettiva

$$f: X \rightarrow Y \quad \leftrightarrow \quad |X| = |Y|$$

 E' una "buona" nozione in quanto riflessiva, simmetrica e transitiva (\Rightarrow rel. equivalenza)

Def. insieme infinito e prop. su finitit

PROP: Se $X \subseteq Y$ allora $|X| \leq |Y|$

!! Però è possibile $X \subset Y$ che $|X| = |Y|$

INSIEME INFINITO: Se è equipollente ad un suo sottoinsieme proprio.

INSIEME FINITO: Se non è infinito.

 Es.

- $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \setminus \{0\} \quad n \mapsto n+1 \Rightarrow$ secondo la definizione $|\mathbb{N}| = |\mathbb{N} \setminus \{0\}|$
- $f: \mathbb{Z} \rightarrow 2\mathbb{Z} \quad n \mapsto 2n \Rightarrow$ secondo la definizioni $|\mathbb{Z}| = |2\mathbb{Z}|$

PROP: Sia A un insieme finito e $f: A \rightarrow A$, allora le seguenti affermazioni sono equivalenti:

1. f è iniettiva
2. f è suriettiva
3. f è biettiva

A Dim: (attraverso circolo $1 \rightarrow 2 \rightarrow 3 \rightarrow 1$)

▼ $A \rightarrow f(A)$ e inversa a caso è iniettiva

1 \rightarrow 2 suppongo f iniettiva. Allora $f(A)$ è un sottoinsieme di A equipollente ad A (in quanto biettiva, ovvero iniettiva e suriettiva per il cambio di codominio). Ma poichè A non è infinito $\Rightarrow f(A) = A \Rightarrow$ f è suriettiva

2 \rightarrow 3 $f: A \rightarrow A$ suppongo suriettiva e definiamo $g: A \rightarrow A \quad a \mapsto a' \in f^{-1}(a)$ (esiste per suriettività e scelta a caso tra quelle presenti) Dati $a_1 \neq a_2 \in A \quad f^{-1}(a_1) \cap f^{-1}(a_2) = \emptyset$ allora g è iniettiva e, per [1 \rightarrow 2] biettiva

3 \rightarrow 1 ovvia

Numerabili e contabilità con In

Teorema (senza dim): definiamo degli insiemi: $I_0 = \emptyset \quad I_n =$

$$\{1, 2, \dots, n\} \quad \forall n \geq 1$$

1) $\forall n \in \mathbb{N} \quad I_n$ è finito

2) Se $m \neq n$ allora I_m, I_n non sono equipollenti


3) Se $m \leq n$ allora $|I_m| \leq |I_n|$

4) Ogni insieme finito è equipollente a un certo I_n .


(si può definire cardinalità/contare con questo)

5) Per ogni insieme infinito X si ha $|X| \geq |\mathbb{N}| = \aleph_0$ (aleph zero)

(N è l'infinito più piccolo a parimerito)

 Es. imp(vedi logica) $|\mathbb{N}| = |\mathbb{Z}| = |\mathbb{N} \times \mathbb{N}| = |\mathbb{Q}| \leq |\mathbb{R}| = |P(\mathbb{N})|$

Principio casseti e inclusione esclusione

 Parleremo sempre di insiemi finiti in questi capitoli

PRINCIPIO DEI CASSETTI (/gabbie e piccioni): se vogliamo mettere n piccioni in $k < n$ gabbie ci sarà almeno in una gabbia che contiene più di un piccione.

$$|X| < |Y| \quad \leftrightarrow \quad \neg \exists f: X \rightarrow Y \text{ iniettiva}$$

PRINCIPIO INCLUSIONE ESCLUSIONE: A e B , $|A \cap B| = k \leq \min\{|A|, |B|\}$

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B| \quad (\text{tolgo intersezione})$$

3 inieimi(applicando 2 volte su): (Elementi - intersezioni 2 a due + intersezione di tutto)

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

 Es. 90 superano fisica, 120 Chimica e 48 entrambe. Chi supera una=162 =90+120-48

▼ Quanti numeri primi tra 6 e 40

$X = \{6, 7, \dots, 40\}$ quali tra questi sono primi = non div 2,3,5 (7 solo da 49 in avanti)

$$|X| = 40 - 6 + 1 = 35$$

$$\begin{aligned} A &= \{n \in X \mid n = 2k \quad n \in \mathbb{N}\} & 17.5 \Rightarrow 18 \text{ (parto con pari)} \\ B &= \{n \in X \mid n = 3k \quad n \in \mathbb{N}\} & 11.6 \Rightarrow 12 \text{ (parto con 6)} \\ C &= \{n \in X \mid n = 5k \quad n \in \mathbb{N}\} & 7 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} |\text{unione}| &= (18+12+7) - (6+4+2) + (1) = 25+1=26 \\ |C(\text{unione})| &= 35-26=9 \end{aligned}$$

Prodotto cartesiano e metodo scelte successive

PRODOTTO CARTESIANO:

$$A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i, 1 \leq i \leq n\}$$

$$(A \times B) \times C \quad A \times (B \times C) \quad \text{!! non sono uguali ma posso fare biezione}$$

PROP: dati n insiemi A_1, \dots, A_n finiti, $|A_1 \times \dots \times A_n| = \prod_{i=1}^n |A_i|$

A Dim per induzione

- PASSO BASE (n=2): $|A \times B| = |A| * |B|$
- PASSO INDUTTIVO (come se fosse 2 insiemi)

Es. numero pasti completi diversi=360 se: 6 antipasti, 4 primi, 5 secondi, 3 dolci

Disposizioni entrambe

DISPOSIZIONI CON RIPETIZIONE: $D'_{n,k}$ $n, k \in \mathbb{N}$ sono sequenze con k elementi (eventualmente ripetuti) presi in un insieme di n elementi.

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

Oss: Questo valore corrisponde al numero di funzioni $f: I_k \rightarrow I_n$ (per ogni k ho n poss.)

In generale dati due insiemi A, B $f_{A,B} = \{\text{funzioni } A \rightarrow B\}$ $|f_{A,B}| = |B|^{|A|}$.

• $0^0=1$ unica $f: \emptyset \rightarrow \emptyset$ in quanto unica funzione è identità

Es. **!! Rivalutazione P(A):** $X_s: A \rightarrow \{0, 1\}$ $|P(A)| = |\{0, 1\}|^{|A|} = 2^{|A|}$

DISPOSIZIONI SEMPLICI: $D_{n,k}$ sono sequenze di k el. distinti in insieme di n elementi :

Se $k > n$ allora $D_{n,k} = 0$ (impossibile per principio piccionaia), altrimenti $(n * \dots * (n - k + 1))$:

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

Oss: Questo valore corrisponde al numero di funzioni iniettive $f: I_k \rightarrow I_n$. (per distinti)

In generale dati A, B $f_{A,B} = \{\text{funzioni iniettive } A \rightarrow B\}$ $|f_{A,B}| = \frac{D_{|B|,|A|}}{|A|!}$.

Permutazioni e anagrammi

PERMUTAZIONI: sono tutti i possibili riordinamenti di un insieme di n elementi (o di I_n).

$$P_n = D_{n,n} = n!$$

Oss: Questo valore corrisponde al numero di funzioni biettive $f: I_k \rightarrow I_n$. (per 1 a 1).

+ quindi 0! = 1 in quanto unica funzione biettiva di vuoto in sè è identità

ANAGRAMMI CON RIPETIZIONI: In generale se n, ci sono k lettere ripetute rispettivamente r_1, \dots, r_n allora il numero di anagrammi:

$$\text{n di anagrammi} = \frac{n!}{r_1! \cdot r_2! \cdot \dots \cdot r_k!}$$

Es. anagrammi:

- Numero di anagrammi (anche senza senso) della parola AMORE $5! = 120$
- anag. MATEMATICA MMAAATTEIC $(10!)/(3! \cdot 2! \cdot 2!) = 10!/24 = 151200$

Combinazioni semplici e con ripetizione

COMBINAZIONI SEMPLICI: $C_{n,k}$ sono raccolte di k elementi distinti presi da un insieme di n elementi [Se $k > n$ allora $C_{n,k} = 0$] (**!!** non conta ordine)

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

Oss: Sono tutti i possibili sottoinsiemi di cardinalità k in un insieme di cardinalità n

💡 Es. scegliere 3 cifre tra 0 a 9 = $9! / (6! \cdot 3!) = 84$

A Dim: su I_n (stelle e barre)
 $ooo||o|o|o \rightarrow [(n-1)+k]! / [k! (n-1)!]$ (numero totale permutazione)

COMBINAZIONI CON RIPETIZIONI: sono raccolte di k elementi anche ripetuti provenienti da un insieme di n elementi. (**!!** quanti di ogni elemento prendere)

$$C'_{n,k} = \binom{n+k-1}{n-1} \quad n, k \geq 1$$

💡 Es. Numero di monomi non simili tra loro di grado 9 ci sono nelle variabili w, x, y, z
 $\binom{9+4-1}{4-1} = \binom{12}{3} = 220$

Coefficiente binomiale e sue proprietà

COEFFICIENTE BINOMIALE: si indica $\binom{n}{k} = \frac{n!}{(n-k)!k!} = C_{n,k}$

Ricordando che sono i sottoinsiemi di cardinalità k in un insieme di cardinalità n :

$\binom{n}{0} = 1 \quad S \subseteq I_n \quad |S| = 0 \Leftrightarrow S = \emptyset$ (solo insieme vuoto da 0)

$\binom{n}{1} = n \quad S \subseteq I_n \quad |S| = 1 \Leftrightarrow S = \{x\}$ (n insiemi da 1)

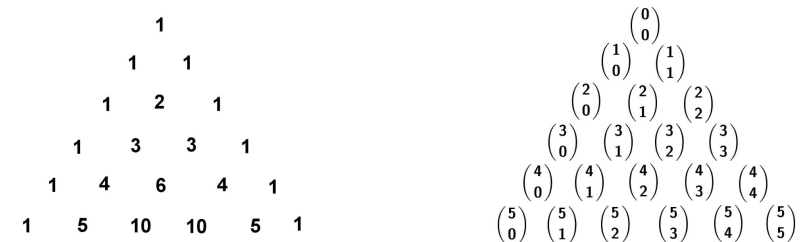
$\binom{n}{k} = \binom{n}{n-k} \quad f: P(I_n) \rightarrow P(I_n) \quad S \rightarrow I_n \setminus S$ biezione tra I_k, I_{n-k}

💡 Es. **!!2 rivisitazione di P(A):** $|P(I_n)| = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}$ k cardinalità S

FORMULA DI STIEFEL: $\binom{n}{k-1} + \binom{n}{k} = \binom{n+1}{k} \quad 1 \leq k \leq n$
Per costruire tartaglia

Triangolo di Pascal-Tartaglia

TRIANGOLO DI PASCAL-TARTAGLIA: (riga colonna) oppure somma dei 2 sopra



FORMULA DEL BINOMIO DI NEWTON: per $n \in \mathbb{N} \quad (x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$

💡 Es. **!!2 rivisitazione di P(A):** $2^n = (1+1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} 1^k 1^{n-k} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}$

▼ Permutazioni

Rivalutazione permutazioni e prop. S_n

DEF: $S_X = \{f | f: X \rightarrow X \text{ biettiva}\}$ (cons. le permutaz. come le f . biettive)

🔊 Se $X = I_n = \{1, 2, \dots, n\}$ usiamo $S_n = S_{I_n}$ (es. $S_3 = \{f. \text{ biettive } I_3 \rightarrow I_3\}$)

PROP: Sia X insieme finito, con $|X|=n$. Allora c'è una biezione $f : S_X \rightarrow S_n$ tale che per $\sigma, \pi \in S_X$, vale $f(\sigma \circ \pi) = f(\sigma) \circ f(\pi)$ (mantiene composizione dopo biezione)

PROPRIETA' S_n :

- $id_{I_n} : I_n \rightarrow I_n$ $id_{I_n}(x) = x$ $id \in S_n \Rightarrow S_n \neq \emptyset$ (mai vuota)
- Se $\sigma, \pi \in S_n \Rightarrow \sigma, \pi$ sono biezioni $\Rightarrow \sigma \circ \pi$ è biezione $\Rightarrow \sigma \circ \pi \in S_n$ (composte)
- Se $\sigma \in S_n \Rightarrow \sigma$ è biettiva \Rightarrow inverti. $\Rightarrow \sigma^{-1}$ è biettiva $\Rightarrow \sigma^{-1} \in S_n$ (inverse)
- $|S_n| = n!$ (da combinatoria)

NOTAZ.: nella pratica per descrivere un elemento di S_n , useremo:

$$\sigma : \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \sigma(3) & \sigma(4) \end{pmatrix} \quad (!! \text{ non da perm se ripetuti o assenti})$$

Composizione e inversa

COMPOSTA: $\sigma, \pi \in S_n$, la composta $\sigma \circ \pi$ si ottiene: (!! non comm., esegue da destra)

$$\sigma \circ \pi : \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \sigma(\pi(1)) & \sigma(\pi(2)) & \sigma(\pi(3)) & \sigma(\pi(4)) \end{pmatrix}$$

Es.

▼ Con tutti i passaggi

$$S_5 \quad \sigma : \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 3 & 2 & 4 & 1 & 5 \end{pmatrix} \quad \pi : \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 2 & 5 \\ 4 & 5 & 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$$

$$\pi \circ \sigma : \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 3 & 2 & 4 & 1 & 5 \\ 1 & 5 & 2 & 4 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 5 & 2 & 4 & 3 \end{pmatrix}$$

INVERSA: Data $\sigma \in S_n$, l'inversa σ^{-1} si ottiene (scambio righe e riordinando):

$$\sigma : \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \sigma(3) & \sigma(4) \end{pmatrix} \quad \sigma^{-1} : \begin{pmatrix} \sigma(1) & \sigma(2) & \sigma(3) & \sigma(4) \\ 1 & 2 & 3 & 4 \end{pmatrix}$$

Per verificare che è inversa faccio $\sigma \circ \sigma^{-1} = \sigma^{-1} \circ \sigma = Id$

Cicli e periodo e inversa

CICLO: $\sigma \in S_n$ si dice ciclo se $\exists \{x_1, x_2, \dots, x_l\} \subset I_n$ $l \leq n$ (lunghezza ciclo) t.c.:

$$\begin{cases} \sigma(x_1) = x_2, \sigma(x_2) = x_3, \dots, \sigma(x_l) = x_1 \\ \sigma(k) = k \quad \forall k \neq x_i \end{cases} \quad (!! \text{ n girano tra loro})$$

e resto $x=x$)

NOTAZ. compatta: $\pi = (x_1 \ x_3 \ x_5 \ \dots \ x_7 \ x_4)$ ($x_1 \rightarrow x_3 \rightarrow x_5 \rightarrow \dots \rightarrow x_7 \rightarrow x_4 \rightarrow x_1$)

OSS: Il punto di partenza di un ciclo non è rilevante (Es. $(1 \ 3 \ 7 \ 4) = (3 \ 7 \ 4 \ 1) = \dots$)

PERIODO: Data una permutazione π , si dice periodo di π il numero:

$$per(\pi) = \min\{k > 0 \text{ t.c. } \pi^k = id\}$$

PROP: se π è un ciclo di lunghezza l (quelli scambiati), allora $per(\pi) = l$

INVERSA: L'inversa di un ciclo è il **ciclo** che si ottiene **invertendo** l'ordine degli elementi.

$$\pi = (x_1, x_2, \dots, x_l) \quad \pi^{-1} = (x_l, \dots, x_2, x_1)$$

A Dim imp:

▼ Periodo E' min e vale per tutti ($\pi = (x_1, x_2, \dots, x_l)$)

SOLO DOPO ALMENO L

$$x_1 \xrightarrow{\pi} \pi(x_1) = x_2 \neq x_1 \dots$$

$$x_l \xrightarrow{\pi} \pi(x_l) = \pi^l(x_1) = x_1$$

VALE PER TUTTI

$$\pi^l(x_i) = \pi^l(\pi^{i-1}(x_1)) = \pi^{l+i-1}(x_1) = \pi^{i-1}(\pi^l(x_1)) = \pi^{i-1}(x_1) = x_i$$

- Inversa faccio composizione destra e sinistra e ottengo Id

Cicli disgiunti e essenzialmente univoca struttura permutazione

CICLI DISGIUNTI: Due cicli $\sigma = (x_1, x_2, \dots, x_l)$ e $\pi = (y_1, y_2, \dots, y_m)$ si dicono disgiunti se $\{x_1, x_2, \dots, x_l\} \cap \{y_1, y_2, \dots, y_m\} = \emptyset$ (non hanno el. in comune)

PROP: cicli disgiunti (π, σ) commutano quindi $\sigma \circ \pi = \pi \circ \sigma$

A Dim imp:

- ▼ Una non agisce su elementi altro

UNO NON TOCCA L'ALTRO (e viceversa)

$$xi(1 \leq i < l) : (\sigma \circ \pi)(xi) = \sigma(xi) (\pi \circ \sigma)(xi) = \pi(xi_{i+1}) = xi_{i+1}$$

NON TOCCATI DA ENTRAMBI RESTANO UGUALI

Es.

- ▼ Es. di non disgiunti (seguendo percorso da destra a sinistra)

$$(1 \ 3 \ 4 \ 7) (2 \ 6 \ 4) (5 \ 1 \ 2)$$

$$\text{il 5 va in 1 che va in 3} \quad \text{il 3 va in 4, } 4 \rightarrow 2 \quad 2 \rightarrow 5 \Rightarrow (5342), \dots$$

PROP: Ogni permutazione π si scrive in modo essenzialmente unico (in quanto posso commutare ordine) come composizione di cicli a due a due disgiunti

$$\pi = c_1 \circ c_2 \circ \dots \circ c_r$$

Dim imp:

- ▼ Tolgo un ciclo alla volta

1-FACCIO PARTIRE CICLO SE NON TUTTI FERMI

$$\text{Se } \forall x \in I_n \quad \pi(x) = x \Rightarrow \pi = id$$

$$\text{se } \exists x \in I_n | \pi(x) \neq x,$$

2-CONTINUO E SI RIPETE

$$\text{Pongo } x_1 = x, \pi(x_1) = x_2, \dots, \pi^i(x_1) = x_{i+1}$$

Perchè In è finito, ad un certo punto gli elementi si ripetono cioè esite il più piccolo l.t.c
 $x_{l+1} = x_j$ per qualche $1 \leq j \leq l$.

3-DICO CHE NON PUO' ESSERE ALTRO CHE x1 (altrimenti non iniettiva)

4-TOLGO ELEMENTI DI CICLO E RIPETO

5-TERMINAZIONE DEL PROCESSO → Avviene in quanto In è finito

Tipo permutazione e periodo

TIPO PERMUTAZIONE: data una permutazione $\sigma = c_1 \circ \dots \circ c_r$ dove $c_1 \circ \dots \circ c_r$ sono cicli disgiunti di lunghezza rispettivamente (le ho ordinate in quanto disgiunte):

$$l_1 \geq l_2 \geq \dots \geq l_r, \quad \sigma \text{ si dice di tipo } (l_1, l_2, \dots, l_r)$$

Il1+l2+...+lr≤n in quanto disgiunti e viceversa posso scrivere permutazione di quel tipo

Es. imp (su come calcolare)

- ▼ Partizioni (**dato numero → numero di tipi**) → no formula

$$n=4 \quad \text{Quanti tipi ci sono in } S_4? \\ (4) \quad (3)=(3,1) \quad (2,2) \quad (2)=(2,1,1) \quad (1,1,1,1)=id$$

$$n=5 \quad \text{Quanti tipi ci sono in } S_5? \\ (5) \quad (4)=(4,1) \quad (3,2) \quad (3)=(3,1,1) \quad (2,2)=(2,2,1) \quad (2)=(2,1,1,1) \quad (1,1,1,1,1)=id$$

- ▼ **Permutazioni di un certo tipo** (dato tipo e $S_n \rightarrow$ permutazione)

- Scelgo un ciclo $D_{12,5} = 12!/7!$
- Ma non conta inizio quindi $/5 \rightarrow 12!/(7! \cdot 5)$
- Ripeto per tutti

$$\frac{12!}{5 \cdot 7!} \cdot \frac{7!}{3 \cdot 4!} \cdot \frac{4!}{2 \cdot 2!} = \frac{12!}{5 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 2!}$$

▼ Problemi ↑ se $ln=lm \Rightarrow$ faccio i calcoli a mano

(2,2) in S_5

- Devo ancora dividere 2!

Es. Quante permutazioni di tipo $(6,6,6,5,5,2,2,2,2)$ ci sono in S_{40} ?

Sono $\frac{40!}{6^3 \cdot 5^2 \cdot 2^4 \cdot 4! \cdot 3! \cdot 2! \cdot 4!}$

note: 6^3 5^2 2^4 4! 3! 2! 4! (ordine non è)

PERIODO PERMUTAZIONE: di $\sigma = c_1 \circ \dots \circ c_r$ cicli disgiunti di (l_1, \dots, l_r) , allora:

$$\text{per}(\sigma) = \text{mcm}(l_1, \dots, l_r) \quad (\text{dipende solo}$$

dal tipo)

A Dim imp:

▼ Con solo 2 elementi (vale solo perchè disgiunti)

$$\sigma = c_1 \circ c_2 \text{ disgiunti } (l_1, l_2)$$

DIVIDO PER OGNUNA (e poi ordino in quanto disgiunti)

$$\sigma^k = (c_1 \cdot c_2)^k = \underbrace{(c_1 \cdot c_2) \cdot (c_1 \cdot c_2) \cdot \dots \cdot (c_1 \cdot c_2)}_{k \text{ volte}} = c_1^k \cdot c_2^k$$

IN QUANTO DISTINDI \Rightarrow COMPONENTI DEVONO ESSERE ID

$$\sigma^k = \text{id} \Leftrightarrow c_1^k = \text{id} \text{ e } c_2^k = \text{id}$$

$$\Rightarrow k \text{ è multiplo di } l_1 \text{ e di } l_2 \Rightarrow \text{mcm}(l_1, l_2)$$

Scambi e parità e scrittura non univoca

Usati in quanto pochi: $|S_n| = n!$ vs $\binom{n}{2}$ scambi ma posso ottenere ogni permutazioni

SCAMBIO: è un ciclo di lunghezza 2

OSS: se s è uno scambio $s \circ s = s^2 = \text{id} \Rightarrow s = s^{-1}$ (scambio è suo opposto)

PROP: Un ciclo di lunghezza l è una composizione di $l-1$ scambi (non disgiunti)

A Dim: $(x_1 x_2 \dots x_l) = (x_1 x_l)(x_1 x_{l-1}) \dots (x_1 x_2)$ e calcolo

COROL: Ogni permutazione si può scrivere come composizione di scambi.

(Dim: permutazione \rightarrow cicli \rightarrow scambi) (**!!** ma scomposiz. in scambi non unica (es. id))

Parità

PARITA': Una composizione di scambi $s_1 \circ \dots \circ s_j$ si dice pari se j è pari.

TEOREMA: Data π , ogni sua scomposizione in scambi ha la stessa parità.

Se c è un ciclo di lunghezza l , la sua parità è pari se l è dispari. (!! non viceversa)

Se σ è permutazione qualsiasi la scompongo in cicli $\sigma = c_1 \circ \dots \circ c_r$ calcolo:
 $(l_1 - 1) + \dots + (l_r - 1) = l_1 + \dots + l_r - p = p$ (basta calc numero di cicli pari)

▼ Aritmetica

Aritmetica

ARITMETICA: è lo studio delle proprietà dell'insieme dei numeri interi relativi \mathbb{Z} , rispetto alle operazioni di addizione e moltiplicazione.

Addizione e gen. additiva

Proprietà facili (!! $(\mathbb{Z}, +, 0)$ è gruppo abeliano):

- Associativa $\forall x, y, z \in \mathbb{Z} \quad (x + y) + z = x + (y + z)$
- Elemento neutro $\exists 0 \in \mathbb{Z} \mid \forall x \in \mathbb{Z} \quad x + 0 = 0 + x = x$
- Opposto $\forall x \in \mathbb{Z} \exists -x \in \mathbb{Z} \quad x + (-x) = (-x) + x = 0$
- Commutativa $\forall x, y \in \mathbb{Z} \quad x + y = y + x$

\mathbb{Z} è "generato additivamente" da 1 (ogni numero ottenuto da somma di 1 e opposto)

Moltiplicazione + generazione moltiplicamente+ distributiva

Proprietà facili (!! $(\mathbb{Z}, *, 1)$ monoide commutativo):

- Associativa $\forall x, y, z \in \mathbb{Z} \quad (x * y) * z = x * (y * z)$
- Elemento neutro $\exists 1 \in \mathbb{Z} \mid \forall x \in \mathbb{Z} \quad x * 1 = 1 * x = x$
- Commutativa $\forall x, y \in \mathbb{Z} \quad x * y = y * x$
- Gli inversi non garantiti (solo ± 1)

Per "generare \mathbb{Z} moltiplicamente" abbiamo bisogno di tutti i numeri primi, oltre che 0, ± 1 .

Distributiva (tra addizione e moltiplicazione): $\forall x, y, z \in \mathbb{Z} \quad x * (y + z) = x * y + x * z$

!!Una struttura come $(\mathbb{Z}, +, *, 0, 1)$ con le proprietà date \rightarrow anello commutativo unitario

Divisibilità e prop.

DIVISIBILITA': Dati $a, b \in \mathbb{Z}$ diciamo che "a divide b", scritto $a \mid b$ se:
 $\exists k \in \mathbb{Z} \mid b = a * k$

💡 Es. 2|6 vero 6|9 falso -4|12 vero (!!al contrario divisione)

PROP 1 facili:

- ± 1 divide tutto $\forall n \in \mathbb{Z} \quad \pm 1 \mid n$
- 0 è diviso da tutto $\forall n \in \mathbb{Z} \quad n \mid 0$

PROP 2: Siano $a, b, k \in \mathbb{Z}$

1. Se $k \mid a \wedge k \mid b \Rightarrow k \mid (a + b)$
2. se $k \mid a \wedge k \mid (a + b) \Rightarrow k \mid b$

A Dim facili:

▼ 1-2 (sostituzione)

- 1) Sia $k \neq 0$. $k \mid a$ e $k \mid b$, allora $a = k \cdot \alpha$, $b = k \cdot \beta$ per qualche valore $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}$.
Ma allora $a + b = k \cdot \alpha + k \cdot \beta = k(\alpha + \beta) \Rightarrow k \mid (a + b)$.
- 2) Sia $k \neq 0$. $k \mid a$ e $k \mid (a + b)$, allora $a = k \cdot \alpha$, $a + b = k \cdot \sigma$ per qualche $\alpha, \sigma \in \mathbb{Z}$.
Ma allora $b = (a + b) - a = k \cdot \sigma - k \cdot \alpha = k(\sigma - \alpha) \Rightarrow k \mid b$.

Divisori, MCD

INSIEME DIVISORI: Dato un certo $n \in \mathbb{Z}$, denotiamo $Dn = \{d \in \mathbb{Z} \text{ t.c. } d \mid n\}$ l'insieme dei divisori di n (notazione non standard).

OSS su grandezza:

- se $n=0$, allora $D_0 = \mathbb{Z}$
- se $n \neq 0$, allora D_n è finito (se $d \mid n \Rightarrow |d| \leq |n|$) e non vuoto ($\pm 1 \mid n$)

MCD(a,b): è il massimo tra l'intersezione dei divisori di a e b con $a, b \neq 0$

$$MCD(a, b) = \max(D_a \cap D_b)$$

OSS: questo valore esiste sempre ed è ≥ 1 (in quanto ogni numero ha almeno 1)

Divisione euclidea e proprietà base algoritmo

TEOREMA: Dati $a, b \in \mathbb{Z}$ ($b \neq 0$), esistono!! unici 2 numeri $q, r \in \mathbb{Z}$ (quoziente e resto) t.c.:

$$a = bq + r \quad e \quad 0 \leq r < |b|$$

A Dim

▼ Esistenza (su $a, b \geq 0$) (induzione forte e differenza con b per avere stesso resto)

PASSO BASE $0 = 0 \cdot b + 0$

PASSO INDUTTIVO

Ipotesi induttiva: $\forall \alpha < a \exists q', r' \text{ t.c. } \alpha = b \cdot q' + r' \text{ e } 0 \leq r' < b$

• Se $a < b \Rightarrow a = b \cdot 0 + a$

• se $a \geq b \Rightarrow \alpha = a - b < a$ e per hp su $\alpha \Rightarrow$ ricavo $a = b(q' + 1) + r'$

• Esistenza in vari segni (cambio segno e sistema semplicemente)

▼ Unicità (sottraggo 2 esistenti e ottengo che b divide $r - r' \Rightarrow r - r' = 0 \Rightarrow q - q' = 0$)

PER ASSURDO $a = qb + r = q'b + r'$ che soddisfano ipotesi

SOTTRAGGO E OTTENGONO CHE R UGUALI E POI Q UGUALI

Suppongo $r > r'$ (se necessario scambio) $\Rightarrow 0 = (q - q')b + (r - r')$

$\Rightarrow -(q - q')b = r - r' \Rightarrow b | (r - r')$ ma $r \text{ e } r' < b \Rightarrow r = r' \Rightarrow q - q' = 0$

Algoritmo euclideo

PROP: Dati $a, b, q, r \in \mathbb{Z}$ t.c. $a = bq + r$ allora i divisori comuni ad a e b = quelli di b e r

$$\text{MCD}(a, b) = \text{MCD}(b, r)$$

A Dim imp ma facile

▼ Pongo a e b come d per qualcosa e ottengo $r = d \cdot \dots$ (+ viceversa)

SE d DIVIDE a E b ALLORA DIVIDE r

Sia d in \mathbb{Z} t.c. $d | a$ e $d | b$. Allora $\exists \alpha, \beta$ t.c. $a = d\alpha$ e $b = d\beta$

$$d\alpha = dq\beta + r \Rightarrow r = d(\alpha - q\beta) \Rightarrow d | r$$

SE d DIVIDE b E r ALLORA DIVIDE a

$$a = d(\beta q + \gamma) \quad (\text{dove } \gamma = r/d \wedge \beta = b/r)$$

ALGORITMO EUCLIDEO (più efficiente): Partiamo da $a, b \in \mathbb{Z}$ con $b \neq 0$ e procediamo $(a = bq + r, 0 \leq r < |b|)$ con la divisione euclidea e per la proposizione precedente sappiamo che il MCD tra a e b è uguale MCD tra b e r . Ripeto il tutto su b, r e continuo così. Costruiamo così una successione di quozienti q_1, q_2, \dots e resti r_1, r_2, \dots con le proprietà

1. $\text{MCD}(a, b) = \text{MCD}(b, r) = \text{MCD}(r, r_1) = \dots = \text{MCD}(r_n, r_{n+1}) = \dots$ (stesso mcd)

2. $|b| > r > r_1 > r_2 > \dots > r_n > \dots \geq 0$ (termina per minimo)

Ma allora $r_{n-1} = r_n \cdot q_{n+1} + 0 \Rightarrow \text{MCD}(a, b) = \text{MCD}(r_n, 0) = r_n$

Esempio

▼ $\text{MCD}(2702, 324)$

Esempio : $\text{MCD}(2702, 324) = ?$ $a = 2702$ $b = 324$

$$\begin{array}{r} 2702 = 324 \cdot 8 + 110 \\ 324 = 110 \cdot 2 + 104 \\ 110 = 104 \cdot 1 + 6 \\ 104 = 6 \cdot 17 + 2 \\ 6 = 2 \cdot 3 + 0 \end{array} \Rightarrow \text{MCD}(2702, 324) = 2$$

Identità di Bézout e quando esiste

TEOREMA (no dim): Siano $a, b \in \mathbb{Z}$ e $d = \text{MCD}(a, b)$. Allora esiste (!non unici) $x, y \in \mathbb{Z}$

$$\text{t.c. } ax + by = d$$

COROLLARIO: Dati $a, b, c \in \mathbb{Z}$, l'equazione

$$ax + by = c \text{ ha soluzioni } (x, y) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \text{ sse.}$$

$\text{MCD}(a, b) | c$

Esempio chiarificatori

▼ Uso esempio prima (ricavo i resti e sostituisco a raffica)

SCARTO ULTIMA E ESEGUO AL CONTRARIO

Vediamo l'applicazione all'esempio precedente. "Invertiamo" i risultati delle divisioni:

$$\begin{aligned}
 2 &= 104 - 6 \cdot 17 & \longrightarrow & 2 = 104 - (110 - 104) \cdot 17 \\
 6 &= 110 - 104 & & = 104(1+17) - 110 \cdot 17 = 104 \cdot 18 - 110 \cdot 17 \\
 104 &= 324 - 2 \cdot 110 & \longrightarrow & = (324 - 2 \cdot 110) \cdot 18 - 110 \cdot 17 = 324 \cdot 18 - 110 \cdot (2 \cdot 18 + 17) \\
 110 &= 2702 - 8 \cdot 324 & \longrightarrow & = 324 \cdot 18 - 110 \cdot 53 \\
 & & & = 324 \cdot 18 - (2702 - 8 \cdot 324) \cdot 53 = \\
 & & & = 324 \cdot (18 + 8 \cdot 53) - 2702 \cdot 53 = \\
 & & & \boxed{2 = 324 \cdot 442 - 2702 \cdot 53}
 \end{aligned}$$

▼ Esempio (!!non unici → infiniti)

POSSO TROVARNE INFINITI

ES. 9 6 MCD(9,6)=3

→ tutte sol. equazione diofantea $6x+9y=3$

▼ Corollario

Es: $2702x + 324y = 4$ ha soluzioni? Sì perché $\text{MCD}(2702, 324) = 2 \mid 4$
Per trovare x e y basta moltiplicare per 2 l'identità di Bézout

Es: $2702x + 324y = 3$ no

Notazione posizionale

DEF: La scrittura di $n \in \mathbb{N}$ in base $b > 1$ è la stringa di cifre $n = c_s c_{s-1} \dots c_1 c_0 [b]$ dove

$$n = c_s \cdot b^0 + c_{s-1} \cdot b^1 + \dots + c_1 b^{s-1} + c_0 b^s$$

Es.

- Che cosa significa $1238 = 8 \cdot 10^0 + 3 \cdot 10^1 + 2 \cdot 10^2 + 1 \cdot 10^3$

▼ Con divisione euclidea (~binario)

$$\begin{array}{rcl}
 1238 & = & 123 \cdot 10 + 8 \\
 123 & = & 12 \cdot 10 + 3 \\
 12 & = & 1 \cdot 10 + 2 \\
 1 & = & 0 \cdot 10 + 1
 \end{array}$$

Primi/irriducibili e teorema fondamentale aritmetica

DEF: Un numero **!!** $n \in \mathbb{Z} \setminus \{0, +1, -1\}$, si dice

- **irriducibile** se $n = a \cdot b$ ($a, b \in \mathbb{Z}$) $\Rightarrow a = \pm 1 \vee b = \pm 1$ (diviso solo da 1 e sè)
- **primo** se $n \mid ab$ ($a, b \in \mathbb{Z}$) $\Rightarrow n \mid a \vee n \mid b$ (div un fattore)

TEOREMA: $n \in \mathbb{Z} \setminus \{0, +1, -1\}$ è primo sse. è irriducibile. (equiv. in \mathbb{Z} !! non altri)

A Dim

▼ Irriducibile → primo (o $n \mid a$ o per Bézout $n \mid b$)

N IRRIDUCIBILE (mcd=1, Bézout)

Suppongo $n \nmid ab$:

- Se $n \mid a \Rightarrow$ finito
- altrimenti poiché è irriducibile $\Rightarrow \text{MCD}(a, n) = 1$
 - $ax + ny = 1$ → per l'identità di Bézout
 - Moltiplico per b e sost. $ab = nk$ (x hp) →
 $b = (ba)x + (bn)y = (nk)x + (bn)y = n(kx + by)$
 - $\Rightarrow n \mid b \Rightarrow n$ è primo

▼ Primo → irriducibile (deve dividere uno $\Rightarrow n = kab \Rightarrow k$ e $b = \pm 1$)

"solo se". Sia n primo e valga $n = a \cdot b \Rightarrow n \mid a \cdot b \Rightarrow$ poiché n primo $n \mid a \vee n \mid b$.
Supponiamo $n \nmid a \Rightarrow a = n \cdot k$ ($k \in \mathbb{Z}$) $\Rightarrow n \mid a \cdot b = nk \cdot b \Rightarrow 1 = k \cdot b \Rightarrow k = b = \pm 1$

TEOREMA: Ci sono infiniti numeri primi.

A Dim per assurdo imp:

▼ Preso un qualsiasi insieme finito posso trovare altro primo (+ primo o contrad. est.)

IDEA

Sia $S = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}$ un insieme finito di numeri primi. Vogliamo mostrare che esiste sempre un numero primo diverso dai precedenti o dai loro opposti.

PRODOTTO +1 (primo o riducibile (nuovo primo o contraddizione 2 forme))

Considero $\alpha = p_1 * p_2 * \dots * p_n + 1$

- Se α è primo o riducibile e Se $q \notin S \Rightarrow$ finito
- riducibile e se $q \in S \Rightarrow \alpha = p_i * k \quad 1 = p_i * k - (\alpha - 1)$
 $= p_i * (k - (\alpha - 1)/p_i) \Rightarrow$ **pi invertibile ASSURDO pi è primo**

TEOREMA FONDAMENTALE ARITMETICA: $n \in \mathbb{Z} \setminus \{0, +1, -1\}$ si fattorizza in modo (essenzialmente (per ordine)) unico come prodotto di primi positivi:

$$n = \pm p_1 * p_2 * \dots * p_n (p_i > 0)$$

A Dim imp: per positivi (per negativi basta cambiare segno) $\Rightarrow n \geq 2$

▼ Esistenza (induzione forte \rightarrow o primo o divisione in 2 sotto se) usa irr.

PASSO BASE

$$n=2 \rightarrow p_1=2$$

PASSO INDUTTIVO (primo o non primo)

supponiamo l'enunciato valido $\forall x \in \mathbb{Z}, 2 \leq x < n$

- Se n è primo $\Rightarrow n$ è irriducibile $\Rightarrow p_1=n$ fine
- Se n non è primo \Rightarrow è riducibile $n=a*b \quad a, b \neq \pm 1$
 - Applico ipotesi induttiva su a o $b \Rightarrow$ poi moltiplico \rightarrow fine

▼ Unicità (elimino elementi uguali fino ad ottenere $1=1 \Rightarrow$ coincide) usa primo

CANCELLO ELEMENTO A VOLTA (\Leftarrow deve dividere qualcosa ma primo \Rightarrow)

Sia $n=p_1*p_2*\dots*p_s=q_1*q_2*\dots*q_t$ (suppongo $s \leq t$ (al massimo invertito))

- $p_1|q_1*q_2*\dots*q_t=n \Rightarrow$ poiché p_1 è primo $\exists q_i \text{ t.c. } p_1|q_i$
- Ma q_i è irriducibile $\Rightarrow p_1=q_i$ e riordinando ottengo $p_1=q_1$ quindi tolgo p_1 e q_1 dalla serie

IMPOSSIBILITA' $1 = q_s \dots q_{t+1} \quad 1 = \text{prodotto primi}$

▼ Aritmetica modulare

Modulo, partizione e insieme quoziente

CLASSI DI RESTO MODULO N: Dato $N \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ detto modulo e definiamo gli insiemi:

$$A_0 = \{n \in \mathbb{Z} \mid \exists k \text{ t.c. } n = q * N\}, \quad \text{(divisibili, resto 1,...)} \\ \text{resto N-1)}$$

$$A_1 = \{n \in \mathbb{Z} \mid \exists k \text{ t.c. } n = q * N + 1\}, \dots,$$

$$A_{N-1} = \{n \in \mathbb{Z} \mid \exists k \text{ t.c. } n = q * N + (N - 1)\}$$

A Useremo anche la scrittura in termini di rappresentanti delle classi (fa parte e rappres.)

$$\mathbb{Z}_N = \{[0]_N, [1]_N, \dots, [N-1]_N\} \text{ dove } [i]_N = A_i \neq i \text{ (se è chiaro chi è N)}$$

PROP: Gli insiemi A_0, A_1, \dots, A_n formano una partizione di \mathbb{Z}

L'INSIEME DELLE CLASSI DI RESTO MODULO N: è l'insieme quoziente della partizione appena vista dato un certo N. $\mathbb{Z}_N =$

$$\{A_0, \dots, A_{N-1}\}$$

A Dim imp:

▼ Non vuoti (i)- disgiunti - ricoprimento (divisione euclidea)

- Non vuoto $\forall i, 0 \leq i < N-1 \quad i \in A_i$
- Disgiunti \Leftarrow resto divisione euclidea è unico
- ricoprimento $\Leftarrow \forall n \in \mathbb{Z} \quad \exists! q, r \mid n = q * N + r \quad 0 \leq r < N$

Es.

▼ N=3 (classi 0 mod 3, 1 mod 3, 2, mod 3 + !!attenzione ai negativi)

Esempio: $N=3 \quad \mathbb{Z}_3 = \{[0]_3, [1]_3, [2]_3\}$ è un rappresentante.

$$[0]_3 = A_0 = \{n \in \mathbb{Z} \mid \exists q \in \mathbb{Z} \text{ t.c. } n = q \cdot 3\} = \{\dots, -6, -3, 0, 3, 6, 9, \dots\} \text{ classe 0 modulo 3}$$
$$[1]_3 = A_1 = \{n \in \mathbb{Z} \mid \exists q \in \mathbb{Z} \text{ t.c. } n = q \cdot 3 + 1\} = \{\dots, -5, -2, 1, 4, 7, \dots, 19, \dots\} \text{ classe 1 mod 3}$$

$\rightarrow -5 = (-2) \cdot 3 + 1$

▼ Stessa classe

$$\text{Es: } [3]_7 \stackrel{?}{=} [10]_7 \text{ sì, perché } 10 = 1 \cdot 7 + 3 \\ [11]_{34} = [5702]_{34} ?$$

Stessa classe

Lemma (o prop.): Diciamo che " x è congruo a y modulo N " e scriviamo $x \equiv y \pmod{N}$

$$[x]_N = [y]_N \Leftrightarrow N \mid (x - y)$$

A Dim:

▼ Due sensi

DA STESSA CLASSE (ricavo differenza resti =0)

Supponiamo $[x]_N = [y]_N$. Allora $\exists q, r \in \mathbb{Z}, 0 \leq r < N \mid x = qN + r$ e $y = q'N + r$ allora $x - y = (q - q')N \Rightarrow N \mid x - y$

DA DIV A CLASSE (da differenza e euclideo ricavo resto uguale)

Supponiamo che $N \mid x - y$. Allora $\exists q \in \mathbb{Z} \mid x - y = N * q$ quindi $x = N * q + y$.

Ora grazie alla divisione euclidea ottengo $y = q'N + r$. Ma allora sostituisco e $x = (q + q')N + r \Rightarrow y, x \in [r]_N$

Addizione e prop. e generazione additiva

ADDIZIONE: $\mathbb{Z}_N \times \mathbb{Z}_N \rightarrow \mathbb{Z}_N \quad (\bar{a}, \bar{b}) \rightarrow \overline{a + b}$

A Dim di essere "ben posta" (ovvero che immagine sia univocamente determinata):

▼ a' e b' li scrivo in base ad a e b (\Rightarrow scrivo $a' + b'$ in base $a + b \Rightarrow [a' + b'] = [a + b]$)

USO DIFFERENZA

Sia $[a]_N = [a']_N$ e $[b]_N = [b']_N$. Ciò vuol dire che

- * $\exists h \in \mathbb{Z} \mid a' - a = hN \Rightarrow a' = hN + a$,
- * $\exists k \in \mathbb{Z} \mid b' - b = kN \Rightarrow b' = hN + b$

OTTENGO DIFFERENZA TRA SOMME (è = Nq)

Ora $a' + b' = (hN + a) + (kN + b) = (h + k)N + (a + b)$

$\Rightarrow (a' + b') - (a + b) = (h + k)N \Rightarrow [a' + b']_N = [a + b]_N$

PROPRIETA': dell'addizione in \mathbb{Z}_N ($N \in \mathbb{N}, N \geq 2$)

1. **associativa:** $\forall \bar{a}, \bar{b}, \bar{c} \in \mathbb{Z}_N \quad (\bar{a} + \bar{b}) + \bar{c} = \bar{a} + (\bar{b} + \bar{c})$
2. **commutativa:** $\forall \bar{a}, \bar{b} \in \mathbb{Z}_N : \bar{a} + \bar{b} = \bar{b} + \bar{a}$ infatti
3. **el. neutro:** $\forall \bar{a} \in \mathbb{Z}_N : 0 + \bar{a} = \bar{a}$ infatti $0 + \bar{a} = \overline{0 + a} = \bar{a}$
4. **opposto:** $\forall \bar{a} \in \mathbb{Z}_N \exists \bar{b} \in \mathbb{Z}_N \text{ t.c. } \bar{a} + \bar{b} = \bar{0}$ basta prendere $\bar{a} = -\bar{b}$

2 cose da notare

▼ "dim" (passando da \mathbb{Z})

ASSOCIATIVA

Infatti passando da \mathbb{Z} , si ha:

$$(\bar{a} + \bar{b}) + \bar{c} = \overline{(a + b) + c} = \overline{a + (b + c)} = \bar{a} + (\bar{b} + \bar{c})$$

ALTRO

Si fa lo stesso per il resto (ovvero converto in tutto sotto overline e poi uso proprietà addizione in \mathbb{Z})

▼ !! tabella additiva (con ogni possibile combinazione in incrocio) \rightarrow diagonali

Costruiamo la tabella additiva di $\mathbb{Z}_4 = \{\bar{0}, \bar{1}, \bar{2}, \bar{3}\}$:

+	0	1	2	3
0	0	1	2	3
1	1	2	3	0
2	2	3	0	1
3	3	0	1	2

in \mathbb{Z}_4 \rightarrow ci dice che $\bar{1} + \bar{3} = \bar{0}$ in \mathbb{Z}_4
cioè $\bar{3} = -\bar{1}$ in \mathbb{Z}_4

▼ !! Opposto sembra particolare ($-n$ diventa un numero positivo per modulo)

Esempio: \mathbb{Z}_{12} . Consideriamo $\bar{7}$. Il suo opposto è $-\bar{7} = \bar{5}$.
Infatti $7 + 5 = 12 \Rightarrow 7 + 5 \equiv 0 \pmod{12} \Rightarrow \bar{7} + \bar{5} = \bar{0}$

PROP: \bar{a} genera additivamente $\mathbb{Z}_N \Leftrightarrow \text{MCD}(a, N) = 1$

Esempio esplicativo

▼ Genera additivamente e non

ES GENERAZIONE

$\bar{1}$ "genera additivamente" tutto \mathbb{Z}_N , infatti $\forall \bar{r} \in \mathbb{Z}_N (0 \leq r < N) \quad r = \bar{1} + \dots + \bar{1}$

ES NON GENERAZIONE

$\bar{2} \in \mathbb{Z}_4$ in quanto $2+2=0$ e $2+0=2...$

$$\Rightarrow ab - a'b' = N(a'k + b'h + hkN)$$

A Dim imp:

▼ Se a genera additivamente (deve essere 1 per certo $k \Rightarrow$ uso bezout)

A DEVE ESSERE 1 PER UN CERTO K (1 genera tutto vedi esempio)

Se \bar{a} genera $\mathbb{Z}_N \Rightarrow \exists k | \bar{a} + \dots + \bar{a} = 1$ (devo ottenere 1 per fare tutto)

cioè $\overbrace{a + \dots + a}^k = \bar{1} \Rightarrow \underline{a + \dots + a - 1 = h * N}$ (per prop. moduli)

USO BEZOUT

Da ciò ottengo $ka - hN = 1$

\rightarrow Per l'identità di Bézout, ciò succede solo se $\text{MCD}(a, N) = 1$

▼ Se $\text{MCD}(a, N) = 1$ (inverso proc.)

BEZOUT

Se $\text{MCD}(a, N) = 1$, per Bezout $\exists x, y \in \mathbb{Z} | ax + Ny = 1$

$$\Rightarrow ax = 1 - Ny$$

OTTENGO CHE AK E' 1 \Rightarrow GENERA ADDITIVAMENTE

$$\Rightarrow ax \equiv 1 \pmod{N} \Rightarrow \bar{a} + \dots + \bar{a} = \bar{1}$$

Prodotto e divisori di 0 e invertibili

MOLTIPLICAZIONE: $\mathbb{Z}_N \times \mathbb{Z}_N \rightarrow \mathbb{Z}_N(\bar{a}, \bar{b}) \rightarrow \overline{ab}$

A Dim ben postezza (non ha due immagini)

▼ (Come somma)

COME SOMMA (USO DIFFERENZA)

Siano $a, a', b, b' \in \mathbb{Z} | \bar{a} = \bar{a'} \wedge \bar{b} = \bar{b'}$ (li prendo uguali in modulo N)

$$\exists h \in \mathbb{Z} | a - a' = hN$$

$$\exists k \in \mathbb{Z} | b - b' = kN$$

$$\Rightarrow ab = (a' + hN)(b' + kN)$$

ARRIVO A MODULO

PROPRIETA': (dim come prima passando da \mathbb{Z}) \rightarrow è monoide commutativo

1. **associativa:** $\forall \bar{a}, \bar{b}, \bar{c} \in \mathbb{Z}_N \quad (\bar{a} * \bar{b}) * \bar{c} = \bar{a} * (\bar{b} * \bar{c})$

2. **commutativa:** $\forall \bar{a}, \bar{b} \in \mathbb{Z}_N \quad \bar{a} * \bar{b} = \bar{b} * \bar{a}$

3. **elemento neutro:** $\forall \bar{a} \in \mathbb{Z}_N \quad \bar{a} * \bar{1} = \bar{a}$

Inoltre vale la proprietà:

• **distributiva:** $\forall \bar{a}, \bar{b}, \bar{c} \in \mathbb{Z}_N \quad (\bar{a} + \bar{b}) * \bar{c} = \bar{a} * \bar{c} + \bar{b} * \bar{c}$
($\Rightarrow \mathbb{Z}_N$ è quindi anello commutativo unitario come \mathbb{Z})
facoltativo

Es.

▼ !!Tabelle moltiplicative (-1 invertibile + zeri e uni)

\mathbb{Z}_3 :	$\begin{array}{c cccc} & 0 & 1 & 2 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 2 \\ 2 & 0 & 2 & \textcircled{1} \end{array}$	\mathbb{Z}_5 :	$\begin{array}{c ccccc} & 0 & 1 & 2 & 3 & 4 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 0 & 2 & 4 & 1 & 3 \\ 3 & 0 & 3 & 1 & 4 & 2 \\ 4 & 0 & 4 & 3 & 2 & \underline{1} \end{array}$	\mathbb{Z}_6 :	$\begin{array}{c cccccc} & 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 0 & 2 & 4 & 0 & 2 & 4 \\ 3 & 0 & 3 & 0 & 3 & 0 & 3 \\ 4 & 0 & 4 & 2 & 0 & 4 & 2 \\ 5 & 0 & 5 & 4 & 3 & 2 & \underline{1} \end{array}$
------------------	---	------------------	--	------------------	--

• \mathbb{Z}_3 : In questo caso 2 è invertibile e il suo inverso è 2

• \mathbb{Z}_5 : 1234 invertibili con 1 3 2 4

• \mathbb{Z}_7 : 1 e 5 invertibili + 0 strano (hanno divisori non banali con 6)

Divisore di 0 e invertibile

DIVISORI DI 0: $\bar{a} \in \mathbb{Z}_N, \bar{a} \neq \bar{0}$ si dice divisore di 0 se $\exists \bar{b} \in \mathbb{Z}_N, \bar{b} \neq \bar{0}$ tale che:

$$\bar{a} * \bar{b} = \bar{0}$$

TEOREMA: Sia $\bar{a} \in \mathbb{Z}_N, \bar{a} \neq \bar{0}$

1. \bar{a} è invertibile ($\bar{a} * \bar{x} = \bar{1}$) $\Leftrightarrow \text{MCD}(a, N) = 1$

2. \bar{a} è divisore di zero ($\bar{a} * \bar{x} = \bar{0}$) $\Leftrightarrow \text{MCD}(a, N) > 1$

COROL: p è primo allora $\forall a \in \mathbb{Z}_p, \bar{a} \neq \bar{0} \quad \exists \bar{b} \in \mathbb{Z}_p | \bar{a} * \bar{b} = \bar{1}$

A Dim imp:

▼ Dim p.1 (bezout)

PARTO DA MCD (uso Bezout e arrivo a prodotto (dimostrando entrambe))

Sia $\text{MCD}(a, N) = 1$ per Bezout $ax + Ny = 1$ $\Leftrightarrow ax - 1 = -Ny$

$$\Leftrightarrow \bar{a} * \bar{x} = \bar{1} \quad \Leftrightarrow \text{è invertibile}$$

▼ Dim p.2 ($a = dh$ e $N = dk$ e inverso per assurdo)

PARTE 1

Sia $d = \text{MCD}(a, N) > 1$, allora $\exists h, k \in \mathbb{Z} | a = dh, N = dk$ (con $0 < k < N$)
(esiste fattore per arrivare ad a e N)

Considero il prodotto $ak = dhk = h(dk) = hN$ (per MCD su)

allora $\bar{a} * \bar{k} = \bar{0}$ (con $k \neq 0$ (per su) \Rightarrow divisore 0)

PARTE 2 (per assurdo)

$\Rightarrow a$ è divisore di a e 0 .
Viceversa, se \bar{a} è divisore, allora non è invertibile, infatti, se lo fosse, esisterebbe \bar{x} f.c.
 $\bar{a} \cdot \bar{x} = \bar{1} \Rightarrow \bar{a} \cdot \bar{x} \cdot \bar{k} = \bar{k} \Rightarrow (\bar{a} \cdot \bar{k}) \cdot \bar{x} = \bar{k} \Rightarrow \bar{0} = \bar{k}$ **ASSURDO**
 $\Rightarrow \bar{a}$ non è invertibile $\Rightarrow \text{MCD}(a, N) \neq 1 \Rightarrow > 1$. ☒

$\Leftrightarrow ak = 0$ xchè divisore di zero (ma $k = 0$ e $k \neq 0$ per definizione)

Es.

▼ \mathbb{Z}_{79} (!!per trovare inverso uso Bezout+ come si fa)

Inverso di 22 esiste ma chi è.

DEVO TROVARE MCD

$$79 = 22 \cdot 3 + 13$$

$$22 = 13 \cdot 1 + 9$$

$$13 = 9 \cdot 1 + 4$$

$$9 = 4 \cdot 2 + 1$$

$$4 = 1 \cdot 4 + 0$$

ESEGUO AL CONTRARIO (in base a resto)

$$1 = 9 - 2 \cdot 4$$

$$4 = 13 - 9 \cdot 4$$

$$9 = 22 - 13 \cdot 1$$

$$13 = 79 - 22 \cdot 3$$

SOSTITUISCO (tutto deve essere uguale a 1)

$$\begin{aligned} 1 &= 9 - 2 \cdot (13 - 9) = 3 \cdot 9 - 2 \cdot 13 \\ &= 3 \cdot (22 - 13) - 2 \cdot 13 = 3 \cdot 22 - 5 \cdot 13 \\ &= 3 \cdot 22 - 5 \cdot (79 - 3 \cdot 22) = 18 \cdot 22 - 5 \cdot 79 \end{aligned}$$

$$1 = 18 \cdot 22 - 5 \cdot 79$$

$$22 \cdot 18 = Nq + 1 \quad \Rightarrow 22 \cdot 18 \equiv 1 \pmod{79} \Rightarrow \overline{22} * \overline{18} = \overline{1}$$

▼ \mathbb{Z}_{27}

$$a = 10 \text{ MCD}(10, 27) = 1$$

$$27 = 10 \cdot 2 + 7$$

$$10 = 7 \cdot 1 + 3$$

$$7 = 3 \cdot 2 + 1$$

$$1 = 7 - 3 \cdot 2$$

$$3 = 10 - 7 \cdot 1$$

$$2 = 27 - 10 \cdot 2$$

$$\begin{aligned} 1 &= 7 - (10 - 7 \cdot 1) \cdot 2 = -2 \cdot 10 + 3 \cdot 7 \\ &= -2 \cdot 10 + (27 - 10 \cdot 2) \cdot 3 = 3 \cdot 27 - 8 \cdot 10 \end{aligned}$$

RISULTATO

$$\overline{-8} = \overline{27 - 8} = \overline{19}$$

Congruenze lineari

OSS: L'equazione $ax \equiv b \pmod{N}$ (x incognita) ha soluzioni sse. ha soluzioni $((x, k) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \text{ che soddisfi}) \quad ax - kN = b$

PROP: L'equazione $ax \equiv b \pmod{N}$ ha soluzioni sse. $\text{MCD}(a, N) | b$

Es.

▼ "Dim" osservazione

LATO 1

Se $\exists (x, k) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} | ax - kN = b \Rightarrow ax - b = kN \Rightarrow ax \equiv b \pmod{N}$

LATO 2

Viceversa se $ax \equiv b \pmod{N} \Rightarrow \exists k \in \mathbb{Z} | ax - b = kN \Rightarrow ax - kN = b$

▼ Esempio 1 (come scrivere insieme soluzioni)

$12x \equiv 10 \pmod{25}$ o $12x + 25y = 10$ $\text{mcd}(12, 25) = 1$

BEZOUT

$25 - 12 \cdot 2 = 1$ $25 \cdot 1 - 2 \cdot 12 = 1$ (x10) $\rightarrow 12(-20) + 25 \cdot 10 = 10$
 $\Rightarrow a = -20 = 5$

SOLUZIONI

Insieme soluzioni $S = \{n \in \mathbb{N} | n \equiv 5 \pmod{25}\} = [5]_{25}$

• $9x \equiv 14 \pmod{24}$ $\text{MCD}(9, 24) = 3$ $\Rightarrow 3$ non divide $14 \Rightarrow$ NO SOLUZIONI

SCHEMA RIASSUNTIVO: $ax \equiv b \pmod{N}$

1. Si calcola $d = \text{MCD}(a, N)$

• Se non è vero che $d | b$ allora ci fermiamo \Rightarrow non ci sono soluzioni

2. In base a d procedo

• Se $d = 1$ basta trovare $c \in \mathbb{Z} | \bar{a} \cdot \bar{c} = \bar{1}$ (con Bezout) e moltiplico per b
(trovo inversa e moltiplico

per b)

• !! Se $d > 1$ bisogna dividere (*) per $d \Rightarrow a/d \cdot x \equiv b/d \pmod{N/d}$
poi riesego punto precedente

Invertibili e chiusura a moltiplicazione

INSIEME INVERTIBILI \mathbb{Z}_N^\times : il sottoinsieme di \mathbb{Z}_N dato dagli elementi invertibili.

OSS: E' sott. proprio, non nullo di \mathbb{Z}_N ($0 \notin \mathbb{Z}_N^\times$, $1 \in \mathbb{Z}_N^\times \forall N > 2$)

PROP: se \bar{a}, \bar{b} sono invertibili in $\mathbb{Z}_N \Rightarrow$

$\bar{a}\bar{b}$ è invertibile [\mathbb{Z}_N^\times è chiuso rispetto alla moltiplicazione (oper. interna)]

▼ Infatti (associativa)

$$(\bar{b}^{-1} * \bar{a}^{-1}) * (\bar{a} * \bar{b}) = \bar{b}^{-1} * (\bar{a}^{-1} * \bar{a}) * \bar{b} = \bar{b}^{-1} * \bar{b} = 1$$

Funzione di eulero

FUNZIONE EULERO: Si dice ϕ di Eulero la funzione $\phi: \mathbb{N} \setminus \{0\} \rightarrow \mathbb{N}$ tale che:

$$\phi(n) = |\{r \in \mathbb{N} | 1 \leq r \leq n \wedge \text{MCD}(r, n) = 1\}| = |\mathbb{Z}_N^\times|$$

(cardinalità invertibili o coprimi minori di n)

OSS 1: Se n è primo $\phi(n) = n - 1$ (!! conta 1)

PROP 2: Se $p \in \mathbb{N}$ è primo, $k \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \Rightarrow \phi(p^k) = p^{k-1}(p - 1) = p^k - p^{k-1}$

A Dim:

▼ Trovo i non coprimi (che sono multipli di $p \Rightarrow p^{k-1}$)

DIVISORI SONO POTENZA P

Sia $1 \leq r \leq p^k$ e $\text{MCD}(r, p^k) \neq 1$, allora $\exists j 1 \leq j \leq k | \text{MCD}(r, p^k) = p^j$

PRENDO TUTTI I MULTIPLI DI P MINORI DI K

Quindi $p \cdot 1, p \cdot 2, \dots, p \cdot p, (p+1) \cdot p, \dots, p^k = p^{k-1} \cdot p$

• Prendo quindi p^{k-1} valori = non coprimi

TROVO CARDINALITA' COPRIMI (per differenza)

Gli elementi di $|\mathbb{Z}_N^\times| = p^k - p^{k-1} = p^{k-1}(p - 1)$

LEMMA 3: Siano $m, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ t.c. $\text{MCD}(m, n) = 1$. Allora

$$f: \mathbb{Z}_{mn} \rightarrow \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n \quad [a]_{mn} \rightarrow ([a]_m, [a]_n)$$

è una biezione che preserva i prodotti (cioè $f([a]_{mn} * [b]_{mn}) = f([a]_{mn}) * f([b]_{mn})$).

LEMMA 4: f (come sopra) si restringe ad una $\bar{f} : \mathbb{Z}_{mn}^\times \rightarrow \mathbb{Z}_m^\times \times \mathbb{Z}_n^\times$

COROL: $|\mathbb{Z}_{mn}^\times| = |\mathbb{Z}_m^\times \times \mathbb{Z}_n^\times| = |\mathbb{Z}_m^\times| * |\mathbb{Z}_n^\times|$

PROP 5: Siano $m, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ con $\text{MCD}(m, n) = 1$. allora $\phi(m, n) = \phi(m) * \phi(n)$

A Dim:

▼ L3-ben definita ($a \cdot b = kmn$)

▼ L3-preserva i prodotti (omomorfismo)

▼ L3-Biettiva ($a \cdot b \text{ mod } m \Rightarrow a \cdot b \text{ mod } mn$ | stessa cardinalità)

INIETTIVA (ricavo differenza $a \cdot b$ in m e $n \Rightarrow a \cdot b \text{ mod } mn$)

Siano $[a]_{mn}, [b]_{mn}$ tali che $f([a]) = f([b])$ ovvero $([a]_m, [a]_n) = ([b]_m, [b]_n)$

$$\text{Allora } \begin{cases} \exists h \in \mathbb{Z} | a - b = hm \\ \exists h' \in \mathbb{Z} | a - b = h'n \end{cases}$$

M DIVIDE H' $\Rightarrow m'k = h'$ e sostituisco

quindi $hm = h'n$, ma $\text{MCD}(m, n) = 1 \Rightarrow m | h'$ cioè $\exists k \in \mathbb{Z} | h' = km$

allora $a - b = h'n = kmn \Rightarrow [a]_{mn} = [b]_{mn}$

SURIETTIVA (stessa cardinalità e iniettiva \Rightarrow suriettiva)

$$|\mathbb{Z}_{mn}| = mn = |\mathbb{Z}_m| * |\mathbb{Z}_n| = |\mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n|$$

E' iniettiva su due A, B di stessa cardinalità \Rightarrow è suriettiva \Rightarrow è biettiva

▼ L4-mn \rightarrow m-n (invertibili) e viceversa (passando da cartesiano) manda inv in inv

PASSO 1 (invert. cartesiano sse. invert. elementi)

1) gli invertibili in $\mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$ sono del tipo (\bar{a}, \bar{a}') dove $\bar{a} \in \mathbb{Z}_m^\times, \bar{a}' \in \mathbb{Z}_n^\times$ infatti se (\bar{a}, \bar{a}') è invertibile $\exists (\bar{b}, \bar{b}') \in \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$ t.c. $(\bar{a}, \bar{a}') \cdot (\bar{b}, \bar{b}') = (\bar{1}, \bar{1})$ cioè $\{\bar{a}, \bar{b}\} = \bar{1}$ in \mathbb{Z}_m e $\{\bar{a}', \bar{b}'\} = \bar{1}$ in \mathbb{Z}_n .
Però $(\mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n)^\times = \mathbb{Z}_m^\times \times \mathbb{Z}_n^\times$.

PASSO 2 ($[a]_{mn}$ invert. $\Rightarrow [a]_m$ e $[a]_n$ invert.)

2) Se $\bar{a} \in \mathbb{Z}_{mn}^\times$ allora $\exists \bar{b} \in \mathbb{Z}_{mn}^\times$ t.c. $\bar{a} \cdot \bar{b} = \bar{1}$ in \mathbb{Z}_{mn} , ma allora $f(\bar{a} \cdot \bar{b}) = f(\bar{1}) = (\bar{1}, \bar{1})$.
Perché f preserva i prodotti $f(\bar{a} \cdot \bar{b}) = f(\bar{a}) \cdot f(\bar{b}) = (\bar{a}, \bar{a}') \cdot (\bar{b}, \bar{b}') = (\bar{1}, \bar{1})$
ma allora $\{\bar{a}, \bar{b}\} = \bar{1}$ in \mathbb{Z}_m e $\{\bar{a}', \bar{b}'\} = \bar{1}$ in \mathbb{Z}_n . $\Rightarrow \bar{a} \in \mathbb{Z}_m^\times$ e $\bar{a}' \in \mathbb{Z}_n^\times$. (invertibili vanno in invertibili)

passando da $f(a \cdot b) = f(1) = (1, 1)$ mantiene prodotti

PASSO 3 inverso passo 2

Viceversa, sia $(\bar{a}, \bar{a}') \in \mathbb{Z}_m^\times \times \mathbb{Z}_n^\times$, vogliamo mostrare che $f^{-1}(\bar{a}, \bar{a}')$ è invertibile. Sia (\bar{b}, \bar{b}') l'inverso di (\bar{a}, \bar{a}') , cioè $(\bar{a}, \bar{a}') \cdot (\bar{b}, \bar{b}') = (\bar{1}, \bar{1})$.

$$\text{Ora } f^{-1}(\bar{a}, \bar{a}') \cdot f^{-1}(\bar{b}, \bar{b}') = f^{-1}(f(\bar{a}, \bar{a}') \cdot f(\bar{b}, \bar{b}')) = f^{-1}((\bar{a}, \bar{a}') \cdot (\bar{b}, \bar{b}')) = f^{-1}(\bar{1}, \bar{1}) = \bar{1}.$$

Quindi $f^{-1}(\bar{a}, \bar{a}')$ è invertibile \square

PROP 6: usare la fattorizzazione in prodotti primi per calcolare $\phi(n) \forall n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

$$\text{Sia } n = p_1^{e_1} * p_2^{e_2} * \dots * p_r^{e_r} \quad \text{Allora } \phi(n) = \prod_{i=1}^r [p_i^{e_i-1} * (p_i - 1)]$$

Teorema di eulero

TEOREMA DI EULERO (dell'aritmetica modulare): Sia $a \in \mathbb{Z} \mid MCD(a, N) = 1$

$$\mathbb{Z} \mid MCD(a, N) = 1$$

$$\text{Allora } a^{\phi(N)} \equiv 1 \pmod{N} \quad (!! \text{ vedo dim in gruppi})$$

PICCOLO TEOREMA DI FERMAT: Sia $a \in \mathbb{Z}$, p primo.

$$\text{Allora } a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

Es.

$$\nabla 5^{864735} \pmod{42}$$

Esempi di applicazione.

1) Calcolare il resto della divisione di 5^{864735} per 42.

$$\phi(42) = (2-1)(3-1)(7-1) = 12$$

$$864735 = 72061 \cdot 12 + 3$$

$$5^3 \pmod{42} \quad 125 \pmod{42} = -1 = 41$$

$$864735 = 12 \cdot \frac{72061}{9} + \frac{3}{9} \quad \text{ma allora } 5^{864735} = 5^{12 \cdot 72061 + 3} = (5^{12})^{72061} \cdot 5^3$$

$$\text{in mod } 42 \rightarrow 5^{12} \equiv 1$$

▼ Resto divisione 30 di $7^{4106} + 11^{2171}$

Entrambi sono coprimi

$$\begin{aligned} 4106 &= 8 \cdot 513 + 2 & 2171 &= 8 \cdot 271 + 3 \\ [7^{4106}]_{30} &= [7^8]_{30}^{513} \cdot [7^2]_{30} = [1]_{30}^{513} \cdot [49]_{30} = [19]_{30} & [19]_{30} + [11]_{30} &= [0]_{30} \\ [11^{2171}]_{30} &= [11^8]_{30}^{271} \cdot [11^3]_{30} = [1]_{30}^{271} \cdot [1331]_{30} = [11]_{30} \\ 7^{4106} + 11^{2171} &\equiv 19 + 11 \equiv 30 \equiv 0 \pmod{30} \end{aligned}$$

▼ Resto $6^{755} \pmod{62}$ (!! controllo se coprimi → non vale altrimenti)

3) Calcolare il resto della divisione di 6^{755} per 62.

Problema: $MCD(6, 62) = 2 \neq 1$ Però: $6 = 2 \cdot 3$

$$3^{755} \cdot 2^{755}$$

$$\phi(62) = (31-1)(2-1) = 30$$

$$755 \pmod{30} = 5$$

$$3^5 \pmod{62} = 243 \pmod{62} = -5 = 57$$

$$2^6 = 2$$

$$\begin{aligned} 2^{755} &= 2^{750} \cdot 2^5 \pmod{62} \\ [2^6]_{62}^{125} \cdot 2^5 \pmod{62} \\ [2^{130}]_{62} [2^6]_{62}^{21} \cdot 2^4 &= [2^5]_{62}^{21} \cdot 2^4 \\ 2^{25} [2^6]_{62}^4 \cdot 2 &= [2^5]_{62}^{21} \cdot 2^4 \end{aligned}$$

Criteri di divisibilità

Sia $n \in \mathbb{N}$ la cui notazione in base 10 è $n = c_r c_{r-1} \dots c_0$ sulla base di ciò ricaviamo i criteri seguenti:

- $2 \mid n$ sse. $2 \mid c_0$ (in quanto $[10]_2 = [0]_2$)
- $5 \mid n$ sse. $5 \mid c_0$
- $3 \mid n$ sse. $3 \mid (c_0 + c_1 + \dots + c_r)$ (in quanto $[10]_3 = [1]_3$)
- $9 \mid n$ sse. $9 \mid (c_0 + c_1 + \dots + c_r)$
- $11 \mid n$ sse. $11 \mid (c_0 - c_1 + \dots + (-1)^r c_r)$ (segni alterni 1 -1 resto)

▼ Infatti

1. $\forall k \geq 1 \quad 2 \mid 10^k \Rightarrow [10]_2 = [0]_2$
Quindi $[n]_2 = [c_0]_2 + [c_1]_2[0]_2 + \dots + [c_r]_2[0]_2 = [c_0]_2$
2. "
3. $\forall k \geq 1 \quad 10^k \bmod 3 = 1 \Rightarrow [10]_3 = [1]_3$
Quindi $[n]_3 = [c_0]_3 + [c_1]_3[1]_3 + \dots + [c_r]_3[1]_3 = [c_0]_3 + \dots + [c_r]_3$
4. "
5. infatti $[10]_{11} = [-1]_{11} \quad [100]_{11} = [1]_{11} \rightarrow$ così per tutti
(IMMAGINE EXTRA)

$$[n]_{11} = [c_0 + c_1 \cdot 10 + \dots + c_r \cdot 10^r]_{11} = [c_0]_{11} + [c_1]_{11} \cdot [10]_{11} + \dots + [c_r]_{11} \cdot [10^r]_{11} = [c_0]_{11} + [c_1]_{11} \cdot [-1]_{11} + \dots + [c_r]_{11} \cdot [1]_{11} = [c_0]_{11} - [c_1]_{11} + \dots + [c_r]_{11}$$

▼ Gruppi

Gruppi

DEF: Sia $(A, *)$ una coppia formata da un insieme A e una operazione binaria su A:

$* : A \times A \rightarrow A \quad (a_1, a_2) \rightarrow a_1 * a_2 \quad (\text{!!devo contr. ben definita e interna})$

DEF:

1. Se $*$ è associativa, $(A, *)$ si dice **semigrupp**;
2. Se l'operazioni $*$ è associativa ed esiste un elemento neutro $e \in A$ allora si dice $(A, *, e)$ si dice **monoide**;
3. Se $(A, *, e)$ è un monoide e $\forall a \in A \exists b \in A \mid a * b = e$ (inverso), $(A, *, e)$ si dice **gruppo**;
4. Se $(A, *, e)$ è un gruppo e l'operazione $*$ è commutativa, $(A, *, e)$ si dice **gruppo abeliano**.

Notazioni importanti

- Un gruppo con $(G, *, e)$ può essere indicato solo con $(G, *)$.
- in questa notazione **!!** le potenze sono n volte operazione
 - es. in $(\mathbb{Z}, +, 0) \quad x^3 = x + x + x = 3x$

Dati 2 gruppi $(G, *, e)$ e (H, \square, i) allora $G \times H$ è ancora un gruppo.
(faccio componente per componente (inverso,...))

Esempi compatti ma importanti

▼ Quali insiemi che conosciamo già

1. $(\mathbb{N}, +, 0) \Rightarrow$ **monoide (commutativo)**
2. $(\mathbb{Z}/Q/R, +, 0)$ sono **gruppi abeliani**
3. $(\mathbb{N} \setminus \{0\}, +)$ è **semigrupp** (manca neutro)
4. $(P(X), \cap, X)$, è assoc., c'è el. neutro X, no inverso **monoide comm.**
5. (F_x, \circ) (**!!monoide** (è ass., neutro (Id) ma non inverso))// se biettive \rightarrow gruppo
6. $X^{<\mathbb{N}}$ e concatenazione (**monoide** (ass., neutro, ma non inverso))
7. $(\mathbb{Z}_N, +)$ **gruppo abeliano** (è ass., commutativa, netuto (0), inverso (-n))

▼ $(\mathbb{N} \setminus \mathbb{Z} \setminus \mathbb{Z}_N \setminus \mathbb{Q}, \cdot, 1)$ monoide (0 non inver) $(\mathbb{Q}^\times \setminus \mathbb{R}^\times \setminus \mathbb{Z}_N^\times, \cdot, 1)$ **!!gruppo ab.**

DEFINIZIONI INVERTIBILI

- $(\mathbb{Q}^\times = \mathbb{Q} \setminus \{0\}, \cdot, 1)$ è gruppo \rightarrow Stessa cosa per \mathbb{R}
- $\mathbb{Z}^\times = \{\pm 1\}$
- $\mathbb{N}^\times = \{1\} \rightarrow$ insiemi banale
- \mathbb{Z}_N^\times insiemi invertibili

Proprietà e asimmetria

OSS: neutro e inverso sono di per sè asimmetrici (se $*$ non è commutativa \rightarrow si può parlare di elemento neutro e inverso a sinistra o a destra)
+ ma con "elemento neutro"/"inverso" si intende da entrambi i lati

Es.

- $(\mathbb{Z}, -)$ ha elemento neutro solo a destra \Rightarrow non ha "elemento neutro" (=da entrambi)

▼ In $(F_{\mathbb{Z}}, \circ)$

Ovvero insieme di funzioni da $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$

Se prendo per esempio $f: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad n \mapsto 2n$

- ha inverso sinistro $g: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z} \quad n \mapsto \begin{cases} n/2 & \text{se } n \text{ pari} \\ 0 & \text{se } n \text{ dispari} \end{cases}$
- ma non è anche inverso destro

PROP: Sia $(G, *)$ (! non necessariamente gruppo):

1. Se esiste un elemento neutro per $*$ allora è unico
2. Se $(G, *, e)$ è monoide \Rightarrow se $g \in G$ ha inverso, allora l'inverso è unico
3. Se $g, h \in G$ hanno inversi, allora $(g * h)^{-1} = h^{-1} * g^{-1}$ (inversi scamb. di ordine)
4. Se $g \in G$ ha inverso, allora $\forall h_1, h_2 \in G: i) g * h_1 = g * h_2 \Leftrightarrow h_1 = h_2$
 $ii) h_1 * g = h_2 * g \Leftrightarrow h_1 = h_2$

COROL: se $(G, *, e)$ è un gruppo, le proprietà 2)3)4) valgono per ogni scelta di g, h

A Dim:

- 1) Siano e, e' due elementi neutri: $e = e * e' \quad e' = e * e'$ (in quanto neutri) $\Rightarrow e = e'$
- ▼ 2) Siano h, h' due inversi di g ($g * h = h * g = e, \quad g * h' = h' * g = e$, uso associatività)
 Allora $h = h * e = h * (g * h') = (h * g) * h' = e * h' = h'$
- 3) $(h^{-1} * g^{-1}) * (g * h) = e \Rightarrow$ associat. elimino in mezzo +viceversa
- 4) $g * h_1 = g * h_2 \Leftrightarrow h_1 = h_2$ (moltiplico a sinistra per g^{-1}) +viceversa

💡 Es. "moltiplicando o dividendo ambo i membri di eq. $n \neq 0$ si ottiene una eq. equivalente"
 $\leftarrow (R^{\times} = R - \{0\}, *, 1)$ è un gruppo quindi valgono le leggi di cancellazione

Sottogruppi e in \mathbb{Z}

SOTTOGRUPPO ($H \leq G$): Sia $(G, *, e)$ un gruppo e $H \subseteq G$ t.c. $(H, *, e)$ è un gruppo.

(!! deve essere stesso $*$ ed e)

PROP 1:

1. $e \in H$ (elemento neutro) \Rightarrow un sottogruppo non è mai vuoto
2. $\forall h, h' \in H \quad h * h' \in H$ (operazione interna \ chiusa rispetto a $*$)
3. $\forall h \in H \quad h^{-1} \in H$ (inverso di ognuno è interno)

PROP 2: Sia $(G, *, e)$ un gruppo e $\emptyset \neq H \subseteq G$, allora: (criterio sottogruppo)

H è sottogruppo di G sse. $\forall h_1, h_2 \in H \quad h_1 * h_2^{-1} \in H$

A Dim:

- \Rightarrow è ovvia
- ▼ \Leftarrow (divido in 3 parti inverso prima)
 Poichè $H \neq \emptyset \quad \exists h \in H$
 1. Applicando $h_1 = h_2 = h \quad h * h^{-1} = e \Rightarrow e \in H$ (elemento neutro)
 - Se un solo elemento finito qui
 2. $h_1 = e \quad h_2 = h \quad$ ottengo $e * h^{-1} = h^{-1} \in H$ (inverso)
 3. $h_1 = h \quad h_2 = (h')^{-1}$ con $h, h' \in H \quad h * ((h')^{-1})^{-1} = h * h' \in H$ (interna)

💡 Es.

▼ Non esempi (imp il 3)

Non esempi: 1) $(\mathbb{Z}, +, 0) \quad S = \{1, 2, 3\}$ non è un sottogruppo, perché $0 \notin S$.
 $\mathbb{Z} - \{0\}$ " " " " per lo stesso motivo.
 2) $(\mathbb{N}, +, 0)$ non è un sottogruppo di $(\mathbb{Z}, +, 0)$... mancano gli inversi.
 3) $(S_3, \circ, id_{I_3}) \quad H = \{id, (12), (13)\}$ non è un sottogruppo perché non è chiusa rispetto all'operazione: $(12) \circ (13) = (132) \notin H$

▼ Esempi

1. per ogni gruppo $(G, *, e)$ ci sono 2 sottogruppi banali: $\{e\}, G$
2. Gruppi

$$(\mathbb{Z}, +, 0) \leq (\mathbb{Q}, +, 0) \leq (\mathbb{R}, +, 0)$$

$$3) (\{+1, -1\}, \cdot, 1) \leq (\mathbb{Q}^\times, \cdot, 1) \leq (\mathbb{R}^\times, \cdot, 1)$$

PIU' DIFFICILE (operazione su permutazione → pari)

4) (S_n, \cdot, id_n) possiamo considerare il sottoinsieme $A_n = \{\sigma \in S_n \mid \sigma \text{ è pari}\}$
È un sottogruppo?

PERCHE' (id=0 scambi)

Se, perché : 1) esiste l'elemento neutro : $id \in A_n$
2) $\forall \sigma \in A_n \Rightarrow \sigma^{-1} \in A_n$
3) $\forall \sigma, \tau \in A_n \Rightarrow \sigma \circ \tau \in A_n$ (pari + pari = pari)

SOTTOGRUPPI DI \mathbb{Z} (teorema): i sottogruppi di $(\mathbb{Z}, +0)$ sono tutti e soli:

$$n\mathbb{Z} = \{m \in \mathbb{Z} \mid m = n \cdot k, \text{ con } k \in \mathbb{Z}\}$$

A Dim

▼ $2 \subseteq (n$ minimo e non esiste più piccolo)

CASO BANALE ($0\mathbb{Z} = \{0\}$)

Sia ora H sottogruppo di $(\mathbb{Z}, +, 0)$. Se $H = \{0\}$ allora $H = 0 \cdot \mathbb{Z}$

$n\mathbb{Z} \subseteq H$ (pos e neg → min pos e gruppo ⇒ cvd)

Se invece $H \neq \{0\}$, allora $\exists h \in \mathbb{Z}$ tale che $h \neq 0$ e $h \in H$. Inoltre, poiché H è un gruppo, $-h \in H$, quindi H ha almeno un elemento positivo (h o $-h$).
Siano $H^+ = H \cap (\mathbb{N} \setminus \{0\}) = \{h \in H \mid h > 0\} \neq \emptyset$ e $n = \min H^+$.
Poiché H gruppo ed $n \in H \Rightarrow n\mathbb{Z} \subseteq H$ sono i multipli di n , che sta in H .

$H \subseteq n\mathbb{Z}$ (divisione euclidea → resto tra min h e $0 \Rightarrow 0 \Rightarrow qn$)

Sia ora $h \in H$. Per la divisione euclidea, $\exists q, r \in \mathbb{Z}$, $0 \leq r < n$ tali che:
 $h = q \cdot n + r$ ovvero $r = h - qn$
 $\in H$ $\in H$

Però $r \in H$. Ma poiché $0 \leq r < n$ ed n è il minimo tra gli elementi positivi di H , non può che essere $r = 0 \Rightarrow h = qn \in n\mathbb{Z}$.
Il ragionamento vale $\forall h \in H \Rightarrow H \subseteq n\mathbb{Z} \Rightarrow H = n\mathbb{Z}$. \square

Omomorfismi + nomenclatura

+ OMOMORFISMO ⇒ funzione tra strutture con la stessa forma (!! non solo ai gruppi)

OMOMORFISMO: Siano (G, \cdot) , $(H, *)$ due gruppi. Un omomorfismo da G a H è funzione

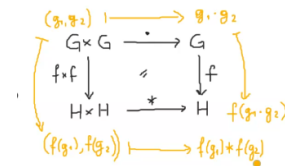
$$f: G \rightarrow H \quad \text{t.c.} \quad \forall g_1, g_2 \in G \quad f(g_1 \cdot g_2) = f(g_1) * f(g_2)$$

NOMENCLATURA:

1. **monomorfismo:** se è iniettivo
2. **epimorfismo:** se è suriettivo
3. **isomorfismo:** se è biiettivo
4. **endomorfismo:** se la strut. di partenza è uguale a quella di arrivo (!! anche operaz.)
5. **automorfismo:** se è endomorfismo, biiettivo

Esempi chiarificativi ma compattati imp

▼ Immagine esplicativa



▼ 1-2 (funzione costante a el. neutro) (identità → banale)

ESERCIZIO 1

$$1) (G, \cdot), (H, *) \quad \text{Sia } e_H \text{ l'elemento neutro di } H. \\ f: G \longrightarrow H \quad \text{costante } \text{è un omomorfismo: } \bullet \\ g \longmapsto e_H \quad \forall g \in G \quad f(g) = e_H$$

2 PERCORSI:

- $f(g_1 \cdot g_2) = e_H$ (in quanto $f(g) = e_H$)
- $f(g_1) * f(g_2) = e_H * e_H = e_H$

ESERCIZIO 2

$$(G, \cdot) \text{ gruppo. } id_G: G \longrightarrow G \text{ è un omomorfismo}$$

E' sempre $g_1 * g_2$.

▼ 3-4 ($x \mapsto nx$, n fisso <= distributiva) ($x \mapsto x^2$ in $(\mathbb{R}^\times, \cdot)$)

ESERCIZIO 3

$$3) (\mathbb{Z}, +) \quad f: \mathbb{Z} \longrightarrow \mathbb{Z} \quad \text{è un omomorfismo } \bullet \\ n \in \mathbb{N} \text{ fisso} \quad x \longmapsto n \cdot x \\ f(x_1 + x_2) = n \cdot (x_1 + x_2) = n x_1 + n x_2 = f(x_1) + f(x_2) \\ \text{prop. distributiva}$$

ESERCIZIO 4

$$4) (\mathbb{R}^\times, \cdot) \quad f: \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R} \quad \text{è un omomorfismo da } (\mathbb{R}^\times, \cdot) \text{ in sé stesso} \\ x \longmapsto x^2 \quad \text{perché } f(x \cdot y) = (xy)^2 = x^2 y^2 = f(x) f(y)$$

▼ 5 ($x \mapsto x^2$ in $(\mathbb{R}^\times, +)$) <= non vale

ESERCIZIO 5

$$(\mathbb{R}, +) \quad f: \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R} \quad \text{non è un omomorfismo da } (\mathbb{R}, +) \text{ in sé stesso} \\ x \longmapsto x^2$$

Per esempio: $f(1) + f(2) = 1 + 4 = 5 \neq 9 = f(1+2)$ c.v.d

▼ 6-7 ($f(x) = 2^x \rightarrow (\mathbb{R}, +)$ a $(\mathbb{R}^\times, \cdot)$) (viceversa con dom. ridotto)

ESERCIZIO 6

$$5) (\mathbb{R}, +) \xrightarrow{f} (\mathbb{R}^\times, \cdot) \quad \text{è un omomorfismo perché } \forall x, y \in \mathbb{R} \\ x \longmapsto 2^x \quad f(x+y) = 2^{x+y} = 2^x \cdot 2^y = f(x) \cdot f(y)$$

ESERCIZIO 7 (proprietà logaritmo)

$$((0, +\infty), \cdot) \xrightarrow{f^{-1}} (\mathbb{R}, +) \quad x \xrightarrow{f^{-1}} \log_2(x)$$

$$6) ((0, +\infty), \cdot) \xrightarrow{f^{-1}} (\mathbb{R}, +) \quad \text{è un omomorfismo perché } \forall x, y \in (0, +\infty) \\ x \longmapsto \log_2 x \quad f^{-1}(x \cdot y) = \log_2(xy) = \log_2 x + \log_2 y = f^{-1}(x) + f^{-1}(y) \\ \text{proprietà dei logaritmi}$$

▼ 8 ($(S_n, \circ) \rightarrow sg > (\{\pm 1\}, \cdot)$ da il segno di parità)

ESEMPIO 8 (\cdot è una moltiplicazione)

$$7) n \in \mathbb{N} \text{ fisso} \quad (S_n, \circ) \xrightarrow{sg} (\{\pm 1\}, \cdot) \quad sg(\sigma) = \begin{cases} 1 & \text{se } \sigma \text{ è pari} \\ -1 & \text{se } \sigma \text{ è dispari} \end{cases} \\ \sigma \longmapsto sg(\sigma) \\ \text{Siano } \sigma, \tau \in S_n \quad sg(\sigma \circ \tau) = ? \quad \begin{aligned} 1) & \text{ Se } \sigma, \tau \text{ pari } \sigma \circ \tau \text{ è pari } \quad sg(\sigma \circ \tau) = 1 \\ 2) & \text{ Se } \sigma, \tau \text{ dispari } \sigma \circ \tau \text{ è pari } \quad sg(\sigma \circ \tau) = 1 \\ 3) & \text{ Se } \sigma, \tau \text{ sono una pari e una dispari } \quad \text{allora } \sigma \circ \tau \text{ è dispari } \Rightarrow sg(\sigma \circ \tau) = -1 \end{aligned} \\ \begin{aligned} 1) & sg(\sigma) \cdot sg(\tau) = 1 \cdot 1 = 1 \\ 2) & sg(\sigma) \cdot sg(\tau) = (-1) \cdot (-1) = 1 \\ 3) & sg(\sigma) \cdot sg(\tau) = -1 \cdot 1 = -1 \end{aligned} \quad \text{coincidono con i precedenti } \Rightarrow sg \text{ è un omomorfismo}$$

▼ 9 non esempi

ESEMPIO 9

- Seno

$$(\mathbb{R}, +) \longrightarrow (\mathbb{R}, +) \quad \text{non è un omomorfismo} \\ x \longmapsto \sin x$$

$$\text{Per esempio: } x = \frac{\pi}{2}, y = \frac{\pi}{4} \quad \sin x + \sin y = 1 + \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \sin(x+y) = \frac{1}{\sqrt{2}}$$

- Costante non a elemento neutro

$$g: (\mathbb{Z}, +) \xrightarrow{f} (\mathbb{Z}, +) \quad \text{non è un omomorfismo}$$

$$x \mapsto 1 \quad x=0, y=1 \quad f(0+1) = f(1) = 1$$

$$\forall x \in \mathbb{Z} \quad f(x)=1 \quad \bullet \quad f(a) + f(1) = 1 + 1 = 2$$

▼ $f: (0, +\infty), \cdot \rightarrow (\mathbb{R}, +)$ è un isomorfismo (ovvero sono isomorfi → stessa cosa)

$$f: ((0, +\infty), \cdot) \longrightarrow (\mathbb{R}, +) \quad \text{è un isomorfismo.}$$

$$x \mapsto \log_2 x$$

Proprietà

PROP: f è un omorfismo, allora valgono (**!!** altrimenti non omomorfismo):

1. $f(e_G) = e_H$ (preservano el. neutro)
2. $\forall g \in G \quad f(g)^{-1} = f(g^{-1})$ (preservano inverso)
3. $\forall g \in G, \forall n \in \mathbb{Z}, f(g)^n = f(g^n)$ (preservano potenze)
4. Se $G_1 \leq G$, allora $f(G_1) \leq H$ (preservano sottogruppi)
5. Se $H_1 \leq H$, allora $f^{-1}(H_1) \leq G$ (inverso)

A Dim imp: (specialmente 4-5)

- 1) neutro (cancellazione) $f(e_G) = f(e_G * e_G) = f(e_G) * f(e_G) \Rightarrow f(e_G)$ è el. neutro $= e_H$
- 2) Inverso $e_H = f(e_G) = f(g * g^{-1}) = f(g) * f(g^{-1}) \Rightarrow f(g^{-1}) = f(g)^{-1}$

▼ 3) Potenze (induttivo)

SE $N=0$

$$g^0 = e_G \quad f(g^0) = f(e_G) = e_H = f(g)^0$$

SE $N=1$

$$n=1 \quad f(g^1) = f(g) = f(g)^1$$

PASSO INDUTTIVO (con n in zeta c'è lo risparmia ma se voglio es)

$$\text{hp: } f(g^n) = f(g)^n$$

$$f(g^{n+1}) = f(g^n \cdot g) = f(g^n) * f(g) = f(g)^n * f(g) = f(g)^{n+1}$$

\uparrow omom. \uparrow hp induttiva

▼ 4) - (prop. omomorfismi e porto dentro)

Siano $h_1, h_2 \in f(G_1)$. Dobbiamo mostrare che $h_1 * h_2^{-1} \in f(G_1)$

$$h_1 * h_2^{-1} = f(g_1) * f(g_2)^{-1} = f(g_1) * f(g_2^{-1}) = f(g_1 \cdot g_2^{-1}) \Rightarrow h_1 * h_2^{-1} \in f(G_1)$$

(sta in $f(G_1) \Rightarrow \exists g_1 \in G_1 \text{ t.c. } h_1 = f(g_1)$
(lo stesso per h_2)

▼ 5) Stessa cosa ma al contrario (poi applico f-1)

Siano $g_1, g_2 \in f^{-1}(H_1)$. Allora $\exists h_1, h_2 \in H_1$ t.c. $f(g_1) = h_1, f(g_2) = h_2$

$$f(g_1 \cdot g_2^{-1}) = f(g_1) * f(g_2)^{-1} = h_1 * h_2^{-1} \in H_1 \Rightarrow g_1 \cdot g_2^{-1} \in f^{-1}(H_1)$$

Kernel

KERNEL/(NUCLEO): dato $f: (G, \cdot) \rightarrow (H, *)$ omorfismo, il kernel è:

$$\text{Ker}(f) = \{g \in G \text{ t.c. } f(g) = e_H\} = f^{-1}(e_H)$$

TEOREMA: f omorfismo è iniettivo sse. $\text{Ker}(f) = \{e_G\}$

A Dim:

▼ (iniettiva (immagini ≤1) e assurdo (due immagini puntano a stesso $\Rightarrow a+b^{-1}=e_H$))

\Rightarrow (se iniettivo per definizione ≤ 1 e deve essere $f(e_G) = e_H$)

\Leftarrow (2 immagini uguali $f(g_1)=f(g_2) \Rightarrow f(g_1 \cdot g_2^{-1})=e$)

Dim: "solo se": Sia f iniettivo, allora $|f^{-1}(e_H)| \leq 1$ e poiché $f(e_G) = e_H \Rightarrow \text{Ker}(f) = f^{-1}(e_H) = \{e_G\}$.
"se": Sia $\text{Ker}(f) = \{e_G\}$ e siano $g_1, g_2 \in G$ tali che $f(g_1) = f(g_2)$. Allora $f(g_1 \cdot g_2^{-1}) = f(g_1) * f(g_2)^{-1} = e_H$, quindi $g_1 \cdot g_2^{-1} \in \text{Ker}(f) \Rightarrow g_1 \cdot g_2^{-1} = e_G \Rightarrow g_1 \cdot g_2^{-1} = e_G \Rightarrow g_1 = g_2$ □

Laterali e Lagrange

DEF: (G, \cdot) è un gruppo, $H \leq G$, fissato $g \in G$, si dice:

1. **Laterale sinistro** di H definito da g il sottoinsieme:

$$g \cdot H = \{g \cdot h \mid h \in H\} \subseteq G$$

2. **Laterale destro**: di H definito da g il sottoinsieme:

$$H \cdot g = \{h \cdot g | h \in H\} \subseteq G$$

Es.

$$\nabla (\mathbb{Z}, +) \quad H = n\mathbb{Z} \text{ fissiamo } k \in \mathbb{Z} \quad = [k]_n$$

COMMUTATIVO

(Laterali destri e sinistri coincidono per commutativa)

LATERALE DESTRO PER ESEMPIO

$$H + k = n\mathbb{Z} + k = \{\dots, -n + k, k, n + k, 2n + k, \dots\} \\ = \{x \equiv k \pmod{n} | x \in \mathbb{Z}\} =$$

ESEMPIO NUMERICO

$$\underline{n=5} \quad H = 5\mathbb{Z} \quad k=1 \quad 5\mathbb{Z}+1 = \{\dots, -9, -4, 1, 6, 11, \dots\}$$

E' la classe $[1]_5$ (1 modulo 5)

$$k=-3 \quad 5\mathbb{Z}-3 = \{\dots, -8, -3, 2, 7, \dots\} = [-3]_5 = [2]_5$$

$$\nabla G = (S_3, \circ) \quad H = \{id, (12)\} \quad g=(1,2,3) \quad (!! \text{ non sottogruppo o simmetrico})$$

LATERALE SINISTRO $g \circ H \rightarrow$ non sottogruppo

$$g \circ H = \{(1, 2, 3) \circ id, (1, 2, 3)(1, 2)\} = \{(1, 2, 3), (1, 3)\}$$

LATERALE DESTRO $H \circ g \rightarrow$ non sottogruppo

$$g \circ H = \{id \circ (1, 2, 3), (1, 2)(1, 2, 3)\} = \{(1, 2, 3), (2, 3)\}$$

PROP: Sia (G, \cdot) è gruppo e $H \leq G$. Allora vale: (!! vale anche per lat. destri)

- $\forall g \in G, f: H \rightarrow g \cdot H \quad f(h) = g \cdot h$ è una biezione
- $\forall g_1, g_2 \in G \quad g_1 H = g_2 H \quad sse. \quad g_2^{-1} g_1 \in H$
- i laterali sinistri di H formano una partizione di G.

A Dim anche su infiniti:

- 1) Leggi canc. e definizione gH (ovvio)

INIETTIVA (leggi cancellazione)

$$\text{se } f(h)=f(h') \quad g \cdot h = g \cdot h' \rightarrow \text{moltiplico per } g^{-1} \rightarrow h=h'$$

SURIETTIVA (per definizione gH)

$$\text{se } x \in gH \text{ allora } \exists h \in H | x = g \cdot h = f(h)$$

$$\nabla 2) \text{ Cancellazione } (g_2^{-1} g_1 H = H) \text{ e poi } xH=H \Leftrightarrow x \in H$$

PUNTO 0 (cancellazione)

$$g_1 H = g_2 H \quad \Rightarrow \quad g_2^{-1} g_1 H = H \quad \text{chiamo } g_2^{-1} g_1 = x$$

PUNTO 1 ($xH = H \Leftrightarrow x \in H$)

- se $xH=H$ prendo h sinistra come $x * e_G = x \in H$
- se $x \in H$ ovvio

$$\nabla 3) \text{ Non vuoto (H biez), Ricoprim. (eH*g) partizione (assurdo } h_2 h_1^{-1} \rightarrow \text{prop.2)}$$

I LATERALI SONO IN BIEZIONE CON H \Rightarrow NON VUOTI

- H è un sottogruppo quindi $e_g \in H$

RICOPRIMENTO (per $e_G \in H * g$)

$$\forall g \in G, g \in gH \text{ in quanto } e_G \in H \quad e \cdot g = g * e_g$$

DISGIUNTI (assurdo \rightarrow due modi \rightarrow esterni per inversi)

$$\text{se non disgiunti } \exists g \in g_1 H \cap g_2 H \Rightarrow \exists h_1, h_2 \in H | g = g_1 h_1 = g_2 h_2$$

(appartiene a entrambi per assurdo \Rightarrow due modi per scriverlo)

$$\Rightarrow g_2^{-1} g_1 h_1 = g_2^{-1} g_2 h_2 \Rightarrow g_2^{-1} g_1 h_1 = h_2 h_1$$

\Rightarrow per teorema 2 sono uguali

TEOREMA LAGRANGE: Sia (G, \cdot) un gruppo **!! finito** e $H \leq G$ e \Rightarrow
 $\Rightarrow d | n$ dove $|H|=d, |G|=n$

A Dim:

$$\nabla \text{ Faccio partizioni } (s < n) \text{ e } |g_i H| = d \Rightarrow n = sd$$

PARTIZIONE

Abbiamo visto (proposizione precedente) che i laterali sinistri di H formano una partizione di G.
 $G = g_1 H \cup \dots \cup g_s H$ (e inter. nulla)

PER INCLUSIONE ESCLUSIONE (SENZA INTERSEZIONI)

$$n = |G| = |g_1 H| + \dots + |g_s H| \quad (\text{per biezione con } H \text{ e finiti})$$

$$|g_i H| = d \Rightarrow n = d + d + \dots + d \text{ (n volte)} = sd$$

Es.

- $1 (\mathbb{Z}_5, +)$, ha ordine 5 primo \Rightarrow solo sottogruppi banali
- ▼ $2 (S_4, \circ) \quad |S_4| = 4! = 24$ (! non nec. esiste sottogruppo H per ogni divisore)

ESEMPIO

$$H_1 = \{id, (1\ 2)\} \leq S_4 \quad H_2 = \{id, (123), (132)\} \leq S_4 \quad \dots$$

Per esempio, non ci sono sottogruppi di ordine 8.

Sottogruppi ciclici

SOTTOGRUPPO CICLICO generato da $g \in G$: $H = \langle g \rangle = \{g^n | n \in \mathbb{Z}\}$

(H è generato da g (g è

generatore di H))

A Dim:

▼ E' sottogruppo g^{r-s}

$$\text{Siano } g^r, g^s \in \langle g \rangle \Rightarrow g^r \cdot (g^s)^{-1} = g^r \cdot g^{-s} = \underbrace{g \cdot g \cdot \dots \cdot g}_r \cdot \underbrace{g^{-1} \cdot g^{-1} \cdot \dots \cdot g^{-1}}_s = g^{r-s} \in \langle g \rangle$$

OSS:

1. (G, \cdot) gruppo, $g \in G \langle g \rangle$ è sempre **abeliano**: $g^r \cdot g^s = g^{r+s} = g^s \cdot g^r$
 - a. Anche se non è G (!)
 - b. **quindi** (H, \cdot) non abeliano \Rightarrow non può essere ciclico
2. Un gruppo ciclico può avere **più generatori**

Es.

- $(\mathbb{Z}_5, +) \rightarrow \mathbb{Z}_5 = \langle 2 \rangle = \langle 1 \rangle$ (! generatore gruppo ciclico non è unico)
- (S_n, \circ) non è ciclico per $n > 2$ in quanto non abeliano

Funzione epsilon (ϵ)

FUNZIONE EPSILON: fisso $g \in G$ (gruppo). Epsilon è **!!** l'epimorfismo

$$\epsilon : (\mathbb{Z}, +) \rightarrow \langle g \rangle \quad k \rightarrow g^k$$

PROP: qualunque omomorfismo $f : (\langle g \rangle, \cdot) \rightarrow (H, *)$ è determinato solo da $f(g)$.

A "Dim":

▼ Epsilon è infatti epimorfismo

OMOMORFISMO (immagine somma è prodotto immagini)

$$\epsilon(r+s) = g^{r+s} = g^r \cdot g^s = \epsilon(r) \cdot \epsilon(s)$$

SURIETTIVO

$\forall x \in \langle g \rangle \quad x = g^k$ per qualche $k \in \mathbb{Z}$, ma allora $x = \epsilon(k) \Rightarrow$ suriettiva

▼ "dim" prop chiarificatrice

L'immagine di qualunque elemento di G è determinata dall'immagine del generatore (g).

Infatti se $x \in G \Rightarrow x = g^k$ per qualche $k \in \mathbb{Z}$, quindi:

$$f(x) = f(g^k) = f(g)^k$$

!! $f(g)$ non può essere scelta a piacere

▼ Es. $f : (G, \cdot) \rightarrow (\mathbb{Z}, +)$ con $|G| > 0$

SVOLGIMENTO ($n=|G|$ volte somma)

$$\text{Allora } n \cdot f(g) = f(g^n) = f(e_G) = 0$$

$$\Rightarrow f(g) = 0 \quad (\text{esiste un solo omorfismo})$$

$$\Rightarrow f(g^k) = 0^k = 0$$

L'UNICO OMOMORFISMO E' IL BANALE CHE MANDA TUTTO IN 0

▼ Metodo quando trovato uno per trovare altri **!!**

2. Il calcolo diretto delle potenze $[2]_{11}^k$ mostra che $[2]_{11}$ genera \mathbb{Z}_{11}^\times . Dunque i generatori sono le potenze $[2]_{11}^k$ con $\text{MCD}(k, 10) = 1$, ovvero

$$[2]_{11}, \quad [2]_{11}^3 = [8]_{11}, \quad [2]_{11}^7 = [7]_{11}, \quad [2]_{11}^9 = [6]_{11}.$$

Es.

- 3) $(\mathbb{Q}^\times, \cdot)$ -1 ha periodo 2

▼ $f: (\mathbb{Z}_6, +) \rightarrow (\mathbb{Z}_4, +)$ ($\mathbb{Z}_6 = \langle 1 \rangle$) ricavare possibili basi

IN 2 BASI DIVERSE

Allora $6 \cdot f(\bar{1}) = f(6 \cdot \bar{1}) = f(\bar{0}) = \bar{0} \rightarrow$ base 6

$6 \cdot f(\bar{1}) = 4f(\bar{1}) + 2f(\bar{1}) = 2f(\bar{1}) \rightarrow$ base 4

$$\Rightarrow 2 \cdot f(\bar{1}) = \bar{0} \text{ in } \mathbb{Z}_4 \Rightarrow f(\bar{1}) \text{ può essere } = \bar{0} \text{ oppure } = \bar{2}$$

OSS A: 2 casi possibili

1. ϵ è anche **iniettiva** \Rightarrow è un isomorfismo, in simboli $(\mathbb{Z}, +) \cong (\langle g \rangle, \cdot)$ e le potenze di g sono tutte distinte tra loro ($g^r \neq g^s$) $\Rightarrow \langle g \rangle$ è infinito
2. ϵ **non è iniettiva** \Rightarrow esistono k potenze dist.: $\langle g \rangle = \{e_G, g, g^2, \dots, g^{k-1}\}$ e poi ripete

PERIODO: si dice periodo di g in G l'ordine $|\langle g \rangle| = n$

OSS B: (+5 lagrange)

1. g ha **periodo 1** $\Leftrightarrow g = e_G$
2. g ha **periodo infinito** $\Rightarrow \epsilon$ è iniettiva $\Rightarrow \langle g \rangle \cong \mathbb{Z}$
3. Possono esistere elementi di **periodo finito** dentro **gruppi infiniti**.
4. Se $\langle g \rangle$ è **infinito** $\Rightarrow g^k$ ha periodo infinito **!!** $\forall k \neq 0$ (tutte potenze $\neq e_G$)

A Dim oss A2:

- ▼ $\neg (\Rightarrow \text{esiste } g^k = e_G \text{ min} \rightarrow \text{divisione} \rightarrow k \text{ potenze e poi ripete})$

ESISTE $g^k = e_G$ **min**

$\Rightarrow \exists s, t (s \neq t) \in \mathbb{Z} | \epsilon(s) = \epsilon(t)$, cioè $g^s = g^t$ con $s > t$. Allora moltiplico per g^{-t} ottengo $g^{s-t} = e_G$. $\exists k \in \mathbb{N} \setminus \{0\} | g^k = e_G$. Sia $n = \min\{k \neq 0 | g^k = e_G\}$

DIVISIONE EUCLIDEA (minimo $0 \leq r < n$)

Ora $\forall k \in \mathbb{Z}$, svolgiamo la div. euclidea per n e otteniamo $k = qn + r$ con $0 \leq r < n$. Allora:

$$g^k = g^{qn+r} = g^{qn} \cdot g^r = (g^n)^q \cdot g^r = (e_G)^q \cdot g^r = e_G \cdot g^r = g^r$$

OSS: $g^r = e_G$ sse. $r=0$ (perchè $r < n$ ed n è il min(+) con quella proprietà)

CONCLUSIONE

Esistono r potenze distinte di g e poi si ripetono $\rightarrow \langle g \rangle = \{e_G, g, g^2, \dots, g^{n-1}\}$

Teorema di eulero (di nuovo)

PROP: Sia (G, \cdot) un gruppo con $|G|=n$ finito $\Rightarrow \forall g \in G$ $g^n = e_G$ (in sottogruppo)

TEOREMA EULERO (ripasso): Dati $a \in \mathbb{Z}, N \in \mathbb{N}, N \geq 2, \text{MCD}(a, N) = 1$
Allora $a^{\phi(N)} \equiv 1 \pmod{N}$

Dim:

▼ PROP ($d|n \times \text{lagrange} \rightarrow n = dk$ e $g^n = g^{dk} = e_G^k$)

DIVIDE D|N

g non è detto che sia generatore ma sappiamo che $\langle g \rangle \leq G \Rightarrow |\langle g \rangle| \cdot k = n$

$$\Rightarrow g^n = g^{dk} = (g^d)^k = e_G^k = e_G \text{ (perchè } d \text{ è periodo } \langle g \rangle)$$

▼ TEOREMA - Considero $a \in (\mathbb{Z}_N^\times, \cdot) \rightarrow$ prop prima

PARTENZA sia $(\mathbb{Z}_N^\times, \cdot, 1)$ un gruppo abeliano.

- \Rightarrow uso preposizione di prima $\forall a (a^{|\mathbb{Z}_N^\times|} = a^{\phi(N)} \equiv 1 \pmod{N})$