



Appunti di Aritmetica

Dalle lezioni dei proff.

Roberto Dvornicich e Massimo Caboara

SIMONE CAPPELLINI

A.a. 2014/2015

27 agosto 2015

<http://poisson.phc.unipi.it/~cappellini>

Indice

1	Preliminari	4
1.1	Operazioni	4
2	Induzione	6
2.1	Principio di Buon Ordinamento e Principio di Induzione . . .	6
2.2	Applicazione di Induzione	7
2.3	Teorema Fondamentale dell'Aritmetica	8
3	Calcolo Combinatorio	10
3.1	Cardinalità di Insiemi	10
3.2	Principio di Inclusione-Esclusione	12
3.3	Permutazioni senza punti fissi	13
4	\mathbb{Z}: Gli Interi	15
4.1	Divisione Euclidea	15
4.2	Equazioni Diofantee	18
4.3	Piccolo Teorema di Fermat	20
4.4	$d(n)$: Numero di Divisori di n	20
4.5	$\varphi(n)$: Funzione di Eulero	21
4.6	$\sigma(n)$: Somma dei Divisori di n	21
5	Aritmetica Modulare	23
5.1	Prime Notazioni	23
5.2	Risolvere una Congruenza	24
5.3	Teorema Cinese del Resto	24
5.4	Risolvere un Sistema di Congruenze	25
5.5	Congruenze Quadratiche	26
5.6	Piccolo Teorema di Fermat	26
5.7	Teorema di Eulero	26
6	Teoria dei Gruppi	28
6.1	Sottogruppi di \mathbb{Z}	29
6.2	Sottogruppi Generati	30
6.3	Classi Laterali	30

6.4	Teorema di Lagrange	31
6.5	Omomorfismi di Gruppi	32
6.6	Teorema Cinese del Resto	35
6.7	Corrispondenza tra Sottogruppi	35
6.8	Teorema di Cauchy	36
6.9	Teoremi di Isomorfismo	37
7	Anelli	38
7.1	L'anello dei polinomi $\mathbb{K}[x]$	38
7.2	Divisione Euclidea in $\mathbb{K}[x]$	39
7.3	Fattorizzazione dei Polinomi	40
7.4	Polinomi e Radici	41
7.5	Lemma di Gauss	43
7.6	Criterio di Eisenstein	44
8	Teoria dei Campi	45
8.1	\mathbb{C} : il Campo dei Complessi	45
8.2	Elementi Algebrici e Trascendenti	46
8.3	Campi Finiti	48
8.4	Campi di Spezzamento su \mathbb{F}_p	50

Capitolo 1

Preliminari

NOTAZIONE: Useremo i seguenti simboli per indicare gli insiemi numerici:

\mathbb{N} per i numeri naturali;

\mathbb{Z} per i numeri interi;

\mathbb{Q} per i numeri razionali;

\mathbb{R} per i numeri reali;

\mathbb{C} per i numeri complessi.

1.1 Operazioni

OPERAZIONE BINARIA: Un'operazione binaria in un insieme X è una funzione

$$f : X \times X \longrightarrow X \\ (x, y) \longmapsto f(x, y) .$$

PROPRIETÀ DELLE OPERAZIONI:

- **Addizione:**

Associativa $(x + y) + z = x + (y + z)$

Commutativa $x + y = y + x$

Esistenza dell'elemento neutro (zero) $x + 0 = x$

Esistenza dell'elemento opposto y tale che $x + y = 0$

L'esistenza dell'opposto in \mathbb{N} c'è solo per $x = 0$, in \mathbb{Z} vale sempre.

- **Moltiplicazione:**

Associativa $(xy)z = x(yz)$

Commutativa $xy = yx$

Esistenza dell'elemento neutro (uno) $x \cdot 1 = x$

Esistenza dell'elemento opposto y tale che $xy = 1$

L'esistenza dell'opposto in \mathbb{N} c'è solo per $x = 1$, in \mathbb{Z} vale solamente per $x = \pm 1$, in \mathbb{Q} vale $\forall x \neq 0$.

- **Addizione e Moltiplicazione:**

$$\begin{array}{l} \text{Distributiva} \quad x(y+z) = xy + xz \\ \quad \quad \quad \quad (x+y)z = xz + yz \end{array}$$

RELAZIONE D'ORDINE: $x \leq y$ è una relazione che ha 3 particolari proprietà: è *riflessiva* ($x \leq x$), *transitiva* ($x \leq y$ e $y \leq z \Rightarrow x \leq z$) e *antisimmetrica* (ad eccezione di $x = y$).

- **Operazioni e Relazioni d'Ordine:**

$$\begin{array}{l} x \leq y \quad \Rightarrow \quad x + z \leq y + z \\ x \leq y \quad \Rightarrow \quad xz \leq yz \quad (\text{con } z > 0) \\ x \leq x' \text{ e } y \leq y' \quad \Rightarrow \quad x + y \leq x' + y' \quad (x + y \leq x' + y \leq x' + y') \end{array}$$

Capitolo 2

Induzione

2.1 Principio di Buon Ordinamento e Principio di Induzione

ASSIOMA (PRINCIPIO) DI BUON ORDINAMENTO: Ogni sottoinsieme $S \neq \emptyset \wedge S \subseteq \mathbb{N}$ possiede un elemento minimo, cioè un elemento $m \in S$ tale che $m \leq x \forall x \in S$.

PRINCIPIO (ASSIOMA) DI INDUZIONE: Sia $S \subseteq \mathbb{N}$ tale che:

- $0 \in S$
- $n \in S \Rightarrow n + 1 \in S$

Allora $S = \mathbb{N}$.

Osservazione. È possibile dimostrare sia il principio di induzione (PDI) assumendo la verità dell'assioma di buon ordinamento (PBO), sia il contrario. I due enunciati sono pertanto equivalenti.

PBO \Rightarrow PDI:

Dimostrazione. Supponiamo per assurdo che $S \neq \mathbb{N}$. Allora $\exists T \subseteq \mathbb{N}$ tale che $S \cap T = \emptyset \wedge S \cup T = \mathbb{N}$. Dunque $S \neq \mathbb{N} \Leftrightarrow T \neq \emptyset$. Quindi per il PBO T possiede un minimo m :

se $m = 0$: $0 \in S \wedge 0 \in T$, ma $S \cap T = \emptyset$. Assurdo.

se $m \neq 0$: $m \in T \Rightarrow m - 1 \in S$, ma $m - 1 \in S \Rightarrow m \in S$. Assurdo. □

PDI \Rightarrow PBO:

Dimostrazione. Sia $S \subseteq \mathbb{N}$ che non possiede minimo. Dimostriamo quindi attraverso il PDI che è vuoto. Prendiamo $T \subseteq \mathbb{N}$ tale che $S \cap T = \emptyset \wedge$

$S \cup T = \mathbb{N}$.

Passo base: $0 \in T$; se così non fosse allora $0 \in S$ e sarebbe il minimo (poiché 0 è il minimo dell'insieme dei naturali).

Passo induttivo: Se T contiene tutti i numeri da 0 a n , allora deve contenere anche $n + 1$; se così non fosse S conterrebbe $n + 1$ ma nessuno degli elementi minori di esso, e sarebbe quindi il minimo di S .

Allora $T = \mathbb{N}$, cioè $S = \emptyset$. □

2.2 Applicazione di Induzione

SUCCESSIONE DI FIBONACCI: Può essere definita induttivamente oppure attraverso una formula esplicita:

$$\begin{cases} F(0) = 0 \\ F(1) = 1 \\ F(n+1) = F(n) + F(n-1) \quad \text{per } n > 0 \end{cases}$$

$$F(n) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right]$$

Le due definizioni sono equivalenti:

Dimostrazione. Verifichiamo per induzione che la formula esplicita definisce la stessa successione.

$$\bullet \quad n = 0 \quad \Rightarrow \quad F(0) = \frac{1}{\sqrt{5}} [1 - 1] = 0$$

$$\bullet \quad n = 1 \quad \Rightarrow \quad F(1) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[\frac{1+\sqrt{5}-1+\sqrt{5}}{2} \right] = 1$$

Sia $\alpha = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$ e $\beta = \frac{1-\sqrt{5}}{2}$. Allora α e β sono le radici del polinomio $(x - \alpha)(x - \beta) = x^2 - x - 1$. Dunque abbiamo le relazioni $\alpha^2 = \alpha + 1$ e $\beta^2 = \beta + 1$.

$$\begin{aligned} F(n+1) &= F(n) + F(n-1) = \frac{1}{\sqrt{5}} (\alpha^n - \beta^n) + \frac{1}{\sqrt{5}} (\alpha^{n-1} - \beta^{n-1}) = \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} [(\alpha^n + \alpha^{n-1}) - (\beta^n + \beta^{n-1})] = \frac{1}{\sqrt{5}} (\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}) \end{aligned}$$

□

Osservazione. Da ora in poi ometteremo il passo base nelle dimostrazioni per induzione in caso di banale verifica.

Qui in seguito alcune delle numerose identità dimostrabili attraverso l'Induzione utili da sapere:

$$x^n - y^n = (x - y)(x^{n-1} + x^{n-2}y + \dots + xy^{n-2} + y^{n-1})$$

$$x^{2n+1} + y^{2n+1} = (x + y)(x^{2n} - x^{2n-1}y + \dots - xy^{2n-1} + y^{2n})$$

$$\sum_{i=1}^n i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\sum_{i=1}^n i^3 = (\sum_{i=1}^n i)^2 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$$

$$(x + y)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^{n-i} y^i \quad [\text{TEOREMA DEL BINOMIO DI NEWTON}]$$

$$(x + y + z)^n = \sum_{i+j+k=n} \binom{n}{i,j,k} x^i y^j z^k \quad \text{e così via per ogni potenza } n\text{-esima di un } m\text{-onio}$$

$$\forall h \in \mathbb{R} \setminus \{1\} \quad \sum_{i=0}^n h^i = \frac{1-h^{n+1}}{1-h}$$

2.3 Teorema Fondamentale dell'Aritmetica

TEOREMA FONDAMENTALE DELL'ARITMETICA: Ogni numero naturale ($n > 0$) si scrive in modo unico come prodotto di numeri primi, a meno dell'ordine.

Osservazione. Per $n = 1$ convenzionalmente si ha un prodotto vuoto, cioè di 0 primi.

Dimostrazione. Esistenza. Usiamo l'induzione forte.

Ogni naturale $k = 1 \dots n$ può essere scritto come prodotto di primi. Considero $n + 1$: se $n + 1$ è un numero primo non c'è nulla da dimostrare; altrimenti, esiste $a | n + 1$ $a \in \mathbb{N}$ $a \neq 1$ $a \neq n + 1$ ed esiste $b \in \mathbb{N}$ tali che $n + 1 = ab$.

$a, b \leq n \Rightarrow a = p_1 p_2 \dots p_k$ e $b = q_1 q_2 \dots q_h \Rightarrow n + 1 = ab = p_1 \dots p_k q_1 \dots q_h$ prodotto di primi. \square

Dimostrazione. Unicità. Tramite induzione forte.

Siano $n = p_1 \dots p_k$ $n = q_1 \dots q_h$ due fattorizzazioni in primi di n .

$\Rightarrow p_1 \dots p_k = q_1 \dots q_h$. Dunque, poiché $p_1 | p_1 \dots p_k$, allora $p_1 | q_1 \dots q_h \Rightarrow p_1 | q_1 \vee \dots \vee p_1 | q_h$.

Ma essendo tutti primi, si ha che $p_1 = q_1 \vee \dots \vee p_1 = q_h$. Senza perdita di generalità possiamo suporre $p_1 = q_1$. Possiamo quindi semplificare nell'u-

guaglianza iniziale ed applicare l'ipotesi induttiva:

$$n > \frac{n}{p_1} = p_2 \cdots p_k = q_2 \cdots q_h \Rightarrow \begin{array}{l} p_2 = q_2 \\ \vdots \\ p_k = q_h \end{array} . \quad \square$$

Capitolo 3

Calcolo Combinatorio

3.1 Cardinalità di Insiemi

Siano A, B insiemi e sia $|A| = k$ e $|B| = n$.
 $A = \{a_1, a_2, \dots, a_k\}$ $B = \{b_1, b_2, \dots, b_n\}$

Quante sono le diverse funzioni $f : A \rightarrow B$?

$$\begin{array}{cccc} a_1 \mapsto b_1 & a_2 \mapsto b_1 & \dots & a_k \mapsto b_1 \\ a_1 \mapsto b_2 & a_2 \mapsto b_2 & \dots & a_k \mapsto b_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ n \text{ scelte} & n \text{ scelte} & \dots & n \text{ scelte} \end{array} = n^k \text{ diverse funzioni}$$

Quante sono le funzioni *iniettive* $f : A \hookrightarrow B$?

$$\left. \begin{array}{ll} a_1 \mapsto b_1, \dots, b_n & n \text{ scelte} \\ a_2 \mapsto b_{i_1}, \dots, b_{i_{n-1}} & n-1 \text{ scelte} \\ \vdots & \dots \\ a_k \mapsto b_{i_1}, \dots, b_{i_{n-k+1}} & n-k+1 \text{ scelte} \end{array} \right\} \Rightarrow \begin{array}{ll} = \frac{n!}{(n-k)!} & \text{se } n \geq k \\ = 0 & \text{se } n < k \end{array}$$

Quante sono le funzioni *bigettive* $f : B \leftrightarrow B$?

$$\left. \begin{array}{ll} a_1 \mapsto b_1, \dots, b_n & n \text{ scelte} \\ a_2 \mapsto b_{i_1}, \dots, b_{i_{n-1}} & n-1 \text{ scelte} \\ \vdots & \dots \\ a_k \mapsto b_{i_1} & 1 \text{ scelta} \end{array} \right\} \Rightarrow = n!$$

Quanti sono i possibili sottoinsiemi $X \subseteq B$ tali che $|X| = k$, con

$0 \leq k \leq n$?

$$\begin{array}{ll}
 X = \{x_1, x_2, x_3, \dots, x_k\} & n \text{ scelte per } x_1 \\
 & n - 1 \text{ scelte per } x_2 \\
 & n - 2 \text{ scelte per } x_3 \\
 & \vdots \\
 & n - k + 1 \text{ scelte per } x_k
 \end{array}$$

Ogni diverso sottoinsieme però viene contato $k!$ volte, una per ogni diverso ordinamento delle scelte di x_1, \dots, x_k . Dunque il numero totale di sottoinsiemi di cardinalità k di un insieme di n elementi è

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

Quanti sono i sottoinsiemi $X \subseteq B$?

Il numero totale dei sottoinsiemi di un insieme di cardinalità n è 2^n .

Dimostrazione. 1. Induzione.

Passo induttivo: $|B| = n$, poniamo $Y = B \cup \{b_{n+1}\}$. Dobbiamo trovare il numero degli $X \subseteq Y$; $X = (X \cap B) \cup (X \cap \{b_{n+1}\})$.

L'elemento b_{n+1} può stare o meno nel sottoinsieme X (2 scelte); $X \cap B$ dà luogo a 2^n diversi sottoinsiemi (per ipotesi induttiva). Quindi $|\mathcal{P}(Y)| = 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$. \square

Dimostrazione. 2. Diretta.

Esiste una corrispondenza biunivoca tra l'insieme $\mathcal{P}(B)$ e l'insieme F delle funzioni $f : B \rightarrow \{0, 1\}$ (chiamata funzione caratteristica di un sottoinsieme). Dimostriamo che $\Phi : \mathcal{P}(B) \rightarrow F$ è bigettiva.

$$\begin{array}{ccc}
 \mathcal{P}(B) & \rightarrow & F \\
 X & \mapsto & f_X
 \end{array}$$

Iniettività: $f_X = f_Y \Rightarrow f_X(x) = f_Y(x) \forall x \in B$, ovvero $f_X(x) = 1 \Leftrightarrow f_Y(x) = 1$, cioè $x \in X \Leftrightarrow x \in Y$. $\Rightarrow X = Y$

Surgettività: $\forall f \in F \exists A \subseteq B$ tale che $f_A = f$. Infatti $A = \{x \in B \mid f(x) = 1\} = f^{-1}(\{1\})$

Poiché $|F| = 2^n$, segue la tesi. \square

Dimostrazione. 3.

Dal risultato precedente si ottiene che $|\mathcal{P}(B)| = \binom{n}{0} + \dots + \binom{n}{n} = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}$
 Dal teorema del binomio di Newton, ponendo $x = y = 1$ si ha che $(1 + 1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$. Tesi. \square

Quante sono le soluzioni dell'equazione $x_1 \cdots + x_k = n$ con $x_1, \dots, x_k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$?

Consideriamo le somme parziali:

$$\begin{aligned} S_1 &= x_1 \\ S_2 &= x_1 + x_2 \\ &\vdots \\ S_k &= x_1 + \cdots + x_k = n \end{aligned}$$

$0 < S_1 < \cdots < S_k = n$. Poiché c'è una corrispondenza biunivoca tra le somme parziali e le soluzioni, basta scegliere $k - 1$ numeri tra 1 e $n - 1$, e ciò è possibile in $\binom{n-1}{k-1}$ modi.

Quante sono le soluzioni della disuguaglianza $x_1 + \cdots + x_k \leq n$ con $x_1, \dots, x_k \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$?

Analogamente a sopra, consideriamo $0 < S_1 < \cdots < S_k \leq n$. In questo caso l'obiettivo è scegliere k numeri compresi tra 1 e n , per un totale di $\binom{n}{k}$ soluzioni.

Quante sono le soluzioni dell'equazione $x_1 + \cdots + x_k = n$ con $x_1, \dots, x_k \in \mathbb{N}$?

Ci riconduciamo ad un problema precedente aggiungendo k in entrambi i membri:

$$(x_1 + 1) + \cdots + (x_k + 1) = n + k$$

A questo punto si tratta di scegliere $k - 1$ numeri tra 1 e $n + k - 1$, per un totale di $\binom{n+k-1}{k-1}$ diverse soluzioni.

3.2 Principio di Inclusione-Esclusione

PRINCIPIO DI INCLUSIONE-ESCLUSIONE: Serve a calcolare la cardinalità dell'unione di insiemi non disgiunti.

$$\begin{aligned} |A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n| &= |A_1| + \cdots + |A_n| - |A_1 \cap A_2| - |A_1 \cap A_3| - \cdots \\ &\quad - |A_{n-1} \cap A_n| + \cdots - \cdots + (-1)^{n-1} |A_1 \cap \cdots \cap A_n| \end{aligned}$$

$$|A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n| = \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \sum_{\{i_1, \dots, i_k\} \subseteq \{1, 2, \dots, n\}} |A_{i_1} \cap A_{i_2} \cap \cdots \cap A_{i_k}|$$

Dimostrazione. La formula è corretta se ogni elemento dell'unione viene contato esattamente 1 volta.

Se $x \in \text{unione}$, supponiamo che $x \in k$ insiemi ($1 \leq k \leq n$, $k \in \mathbb{N}$). Senza perdita di generalità possiamo supporre che $x \in A_1, \dots, A_k$ e $x \notin A_{k+1}, \dots, A_n$.

$$\begin{array}{ll} |A_1| + |A_2| + \dots & x \text{ contato } \binom{k}{1} \text{ volte} \\ -|A_1 \cap A_2| - \dots & x \text{ contato } \binom{k}{2} \text{ volte (coppie di 2 insiemi su k)} \\ \vdots & \vdots \end{array}$$

In totale vogliamo che

$$\begin{aligned} \binom{k}{1} - \binom{k}{2} + \binom{k}{3} - \binom{k}{4} + \dots + (-1)^{k-1} \binom{k}{k} &\stackrel{?}{=} 1 \\ 1 - \binom{k}{1} + \binom{k}{2} - \binom{k}{3} + \binom{k}{4} + \dots + (-1)^k \binom{k}{k} &\stackrel{?}{=} 0 \\ \binom{k}{0} - \binom{k}{1} + \binom{k}{2} - \binom{k}{3} + \binom{k}{4} + \dots + (-1)^k \binom{k}{k} &\stackrel{?}{=} 0 \end{aligned}$$

Prendo $(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^k b^{n-k}$ e pongo $a = -1$ e $b = 1 \Rightarrow 0^n = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} = 0$ \square

Quante sono le funzioni surgettive $f : A \rightarrow B$?

Siano $A_i := \{f : A \rightarrow B \mid b_i \notin \text{Im } f\}$. Contare le funzioni surgettive significa contare la cardinalità del complementare di $\bigcup_{i=1}^n A_i$.

$$\begin{aligned} n^k - \left| \bigcup_{i=1}^n A_i \right| &= n^k - \sum_{i=1}^n (-1)^{i+1} \sum_{1 \leq j_1 < \dots < j_i \leq n} |A_{j_1} \cap \dots \cap A_{j_i}| \\ &= n^k - \sum_{i=1}^n (-1)^{i+1} \sum_{1 \leq j_1 < \dots < j_i \leq n} (n-i)^k \\ &= n^k - \sum_{i=1}^n (-1)^{i+1} (n-i)^k \sum_{1 \leq j_1 < \dots < j_i \leq n} 1 \\ &= n^k + \sum_{i=1}^n (-1)^i (n-i)^k \binom{n}{i} \\ &= \sum_{i=0}^n (-1)^i (n-i)^k \binom{n}{i} \end{aligned}$$

3.3 Permutazioni senza punti fissi

Sia $a_i := |\{f \in S_n \mid \text{almeno } i \text{ elementi sono fissi}\}| = \binom{n}{i} (n-i)!$.
Sia anche $A_s := \{f \in S_n \mid s \text{ è fisso}\}$.

Allora contare il numero di permutazioni di n elementi senza punti fissi equivale a trovare la cardinalità del complementare di $\bigcup_{s=1}^n A_s$.

$$\begin{aligned}
 n! - \left| \bigcup_{s=1}^n A_s \right| &= n! - \sum_{k=1}^n (-1)^{k+1} \sum_{1 \leq s_1 < \dots < s_k \leq n} |A_{s_1} \cap \dots \cap A_{s_k}| \\
 &= n! + \sum_{k=1}^n (-1)^k a_k = n! + \sum_{k=1}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)! \\
 &= \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} (n-k)! \\
 &= n! \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}
 \end{aligned}$$

Capitolo 4

\mathbb{Z} : Gli Interi

4.1 Divisione Euclidea

PROPOSIZIONE: Dati $a, b \in \mathbb{Z}$, $b \neq 0$ esistono e sono unici due interi tali che:

- $a = qb + r$
- $0 \leq r < |b|$

Dimostrazione. Esistenza.

Consideriamo $A = \{a - qb \mid q \in \mathbb{Z}\}$. Vediamo adesso che $A \cap \mathbb{N} \neq \emptyset$.

Dobbiamo verificare che $\exists q \in \mathbb{Z}$ tale che $a - qb = r \geq 0$.

$$a \geq qb \Rightarrow \begin{cases} \text{se } b > 0 & q \leq \frac{a}{b} \\ \text{se } b < 0 & q \geq \frac{a}{b} \end{cases} \Rightarrow \exists \text{ infiniti } q \in \mathbb{Z}$$

Quindi $S = A \cap \mathbb{N}$ è un sottoinsieme non vuoto di \mathbb{N} . Chiamo $r = \min \{S\}$.
 $r \in S$, $r = a - qb$ per qualche $q \in \mathbb{Z}$, ovvero $a = qb + r$ (tesi 1).

Per dimostrare la seconda tesi supponiamo $r \geq |b|$.

- se $b > 0$, $r \geq b$. Aggiungo e sottraggo b :

$$a = \underbrace{(q+1)b}_{q'} + \underbrace{(r-b)}_{r'}$$

con $r > r - b = r' \geq 0$. Dunque $a - q'b = r' \Rightarrow r' \in S$. Assurdo.

- se $b < 0$, $r \geq -b$. Sottraggo e aggiungo b :

$$a = \underbrace{(q-1)b}_{q'} + \underbrace{(r+b)}_{r'}$$

con $r > r + b = r' \geq 0$. Dunque $a - q'b = r' \Rightarrow r' \in S$. Assurdo.

□

Dimostrazione. Unicità.

Supponiamo non siano unici. Allora
$$\begin{array}{ll} a = qb + r & 0 \leq r < |b| \\ a = q'b + r' & 0 \leq r' < |b| \end{array}$$

Senza perdita di generalità possiamo supporre $r \geq r'$. Sottraggo le due equazioni membro a membro.

$$0 = (q - q')b + (r - r')$$

Mettiamo tutto sotto valore assoluto:

$$|q' - q| \cdot |b| = |r - r'|$$

$$0 \leq |r - r'| < |b| \quad |q' - q| \cdot |b| = \begin{cases} 0 & \text{se } q' = q \\ \geq |b| & \text{se } q' \neq q \end{cases}$$

L'unica soluzione accettabile è quindi $q' = q$ e $r' = r$. □

ALGORITMO DI EUCLIDE: Detto anche delle divisioni successive.

Dati a, b poniamo $a_1 = a, b_1 = b$ e $a_1 = q_1 b_1 + r_1$.

Attraverso la relazione
$$\begin{array}{l} a_{i+1} = b_i \\ b_{i+1} = r_i \end{array}$$
 l'algoritmo prosegue, dati a_i e b_i , trovando q_i e r_i tramite $a_i = q_i b_i + r_i$ fino ad ottenere $r_k = 0$

DEFINIZIONE: In \mathbb{Z} esiste una relazione d'ordine data dalla divisibilità. Diciamo che a divide b (e si scrive $a | b$) se b è un multiplo di a , ovvero se

$$\exists k \in \mathbb{Z} \text{ tale che } b = ka$$

DEFINIZIONE: Siano $a, b \in \mathbb{Z}$ non entrambi nulli. Un intero d si dice un *Massimo Comune Divisore* tra a e b se:

- $d | a, d | b$ (è un divisore comune)
- $\forall x | a \wedge x | b \Rightarrow x | d$

Per scrivere compattamente che d è l'*MCD* tra a e b si usa la seguente notazione: $(a, b) = d$.

Osservazione. Se $\exists MCD$, allora $d \neq 0$ (0 non divide nessun numero $\neq 0$).

Osservazione. Se d, d' sono 2 *MCD*, allora $d = \pm d'$.

Osservazione. Se d è un *MCD*, allora anche $-d$ lo è.

Osservazione. Quando parliamo DEL massimo comun divisore, si intende quello positivo.

PROPOSIZIONE: $b_n = r_{n-1}$, ossia l'ultimo divisore o l'ultimo resto diverso da 0 è il *MCD* tra a_1 e b_1 .

Dimostrazione. Ponendo $d = b_n = r_{n-1}$ l'ultima delle divisioni successive dice che $a_n = q_n b_n + 0 \Rightarrow b_n | a_n$, ovvero $d | a_n$, cioè $d | b_{n-1}$

Ma $d | r_{n-1}$ e $d | b_{n-1} \Rightarrow d | a_{n-1}$.

Procedendo così a ritroso si arriva a $d | a_1$ e $d | b_1$ (induttivamente).

Prendiamo adesso un $x \in \mathbb{Z}$ tale che $x | a_1, x | b_1 \Rightarrow x | r_1$ Analogamente a sopra, induttivamente si giunge a $x | a_{n-1}, x | b_{n-1} \Rightarrow x | r_{n-1} = b_n = d \quad \square$

PROPOSIZIONE: Se $(a, b) = d$ allora esistono degli interi s, t tali che

$$as + bt = d \quad [\text{IDENTITÀ DI BÉZOUT}]$$

PROPOSIZIONE: Siano $a, b \in \mathbb{Z}$ non entrambi nulli e sia $d = (a, b)$. Allora l'insieme $X = \{ax + by \mid x, y \in \mathbb{Z}\}$ è costituito da tutti e soli i multipli di d .

Dimostrazione. Per la proposizione precedente esistono s, t tali che $as + bt = d$; dunque $d \in X$.

Prendiamo un multiplo di d . Allora

$$a(ks) + b(kt) = kd$$

Viceversa, supponiamo che $c \in X$, cioè $\exists x_0, y_0 \in \mathbb{Z}$ tali che $ax_0 + by_0 = c$.

$$\begin{aligned} d | a &\Rightarrow d | ax_0 \\ d | b &\Rightarrow d | by_0 \end{aligned} \Rightarrow d | ax_0 + by_0 \Rightarrow d | c$$

\square

PROPOSIZIONE: Se $a | bc$ e $(a, b) = 1$ allora $a | c$

Dimostrazione. Esistono $s, t \in \mathbb{Z}$ tali che $as + bt = 1$.

$a | bc \Rightarrow bc = au \quad u \in \mathbb{Z}$; moltiplicando per t e poi sommando asc ad entrambi i membri otteniamo

$$asc + btc = aut + asc$$

$$c(as + bt) = a(ut + sc)$$

$$c = a(ut + sc) \Rightarrow a | c$$

\square

PROPOSIZIONE: Sia p un numero primo. Allora vale la proprietà

$$p | ab \Rightarrow p | a \quad \text{oppure} \quad p | b$$

Dimostrazione. Consideriamo (p, a) :

$$(p, a) = \begin{cases} 1 & \Rightarrow \text{PROP. precedente } p | b \\ p & \Rightarrow p | a \end{cases}$$

\square

Osservazione. Generalizzando: p primo e $n \geq 2$.

$$p | a_1 \cdots a_n \Rightarrow p | a_1 \text{ oppure } \dots \text{ oppure } p | a_n$$

Dimostrazione. La dimostrazione è una semplice Induzione. □

PROPOSIZIONE: Se $a | c$, $b | c$ e $(a, b) = 1$ allora $ab | c$.

Dimostrazione. $a | c \Rightarrow \exists x \in \mathbb{Z}$ tale che $c = ax$. $b | c$, cioè $b | ax$. Ma $(a, b) = 1 \Rightarrow b | x$

Quindi $\exists y \in \mathbb{Z}$ tale che $x = by$. Sostituendo si ha $c = aby$, cioè $ab | c$. □

4.2 Equazioni Diofantee

$$ax + by = c$$

Un'equazione in una o più incognite a coefficienti interi in cui si cercano le soluzioni intere si dice diofantea.

L'equazione ha almeno una soluzione $\Leftrightarrow (a, b) | c$

Supponiamo la condizione verificata, e sia $d = (a, b)$. Scriviamo $a = a_1d$, $b = b_1d$, $c = c_1d$ e semplifichiamo.

$$a_1x + b_1y = c_1$$

A questo punto $(a_1, b_1) = 1$, quindi è possibile trovare una soluzione particolare dell'equazione attraverso l'algoritmo di Euclide. Si cerca \bar{x} , \bar{y} tali che

$$a_1\bar{x} + b_1\bar{y} = 1$$

$$a_1(c_1\bar{x}) + b_1(c_1\bar{y}) = c_1$$

Sia (x, y) una soluzione qualsiasi di $a_1x + b_1y = c_1$. Avendo già trovato una soluzione particolare, sottraendo membro a membro:

$$a_1(x - c_1\bar{x}) + b_1(y - c_1\bar{y}) = 0$$

$$a_1(x - c_1\bar{x}) = -b_1(y - c_1\bar{y})$$

$b_1 | (x - c_1\bar{x})$, ovvero $\exists k \in \mathbb{Z}$ tale che $x - c_1\bar{x} = b_1k \Rightarrow x = c_1\bar{x} + b_1k$.

Risostituendo:

$$a_1b_1k = -b_1(y - c_1\bar{y})$$

- $b_1 \neq 0$: $a_1k = c_1\bar{y} - y \Rightarrow y = c_1\bar{y} - a_1k$

$$\text{Le soluzioni sono } \begin{cases} x = c_1\bar{x} + b_1k \\ y = c_1\bar{y} - a_1k \end{cases} \forall k \in \mathbb{Z}$$

- $b_1 = 0$: $a_1x = c_1$. Ma $(a_1, b_1) = (a_1, 0) = 1 \Rightarrow a_1 = 1$

$$\text{Le soluzioni sono } \begin{cases} x = c_1 \\ y = h \end{cases} \quad \forall h \in \mathbb{Z}$$

PROPOSIZIONE: Se $p \in \mathbb{N}$, $p > 1$ tale che $p|ab \Rightarrow p|a \wedge p|b$ allora p è primo.

Dimostrazione. Sia a un divisore di p . Posso scrivere $p = ab$. In particolare, $p|ab$. Per ipotesi $p|a \wedge p|b$.

- $p|a$: $\Rightarrow a = pa_1 \quad p = pa_1b \Rightarrow a_1b = 1$.
Allora $a_1 = b = \pm 1$, e quindi $a = \pm p$ e $b = \pm 1$.
- $p|b$: $\Rightarrow b = pb_1 \quad p = apb_1 \Rightarrow ab_1 = 1$.
Allora $a = b_1 = \pm 1$, e quindi $a = \pm 1$ e $b = \pm p$.

$\Rightarrow p$ è un intero positivo con unici divisori 1 e p . $\Rightarrow p$ è primo. □

DEFINIZIONE: Siano $a, b \in \mathbb{Z}$. Un intero m si dice un *minimo comune multiplo* tra a e b se:

- $a|m, b|m$ (è un multiplo comune)
- $\forall a|x \wedge b|x \Rightarrow m|x$

Per scrivere compattamente che m è l'*mcm* tra a e b si usa la seguente notazione: $[a, b] = m$.

PROPOSIZIONE: $(a, b)[a, b] = ab$.

Dimostrazione. Poniamo $d = (a, b)$
Va dimostrato che $\frac{ab}{d}$ è un *mcm*.

$$a = a_1d, \quad b = b_1d \quad \Rightarrow (a_1, b_1) = 1$$

$$\frac{ab}{d} = \frac{a_1db_1d}{d} = a_1b_1d$$

Chiamiamo $m = a_1b_1d$ e verifichiamo che sia un *mcm*.

- $a|m, a_1d|a_1b_1d$ ok
- $b|m, b_1d|a_1b_1d$ ok
- Supponiamo che $a|x$ e $b|x$, cioè $a_1d|x$ e $b_1d|x$. $\Rightarrow d|x$, e quindi possiamo scrivere $x = x_1d$. $\Rightarrow a_1d|x_1d$, ovvero $a_1|x_1$ e analogamente $b_1|x_1$
 $\Rightarrow a_1b_1|x_1 \Rightarrow \frac{a_1b_1d|x_1d}{m|x}$

□

4.3 Piccolo Teorema di Fermat

Sia p primo, $a \in \mathbb{Z}$. Allora $p \mid a^p - a$

Dimostrazione. Dimostrazione in 2 passi.

- Supponiamo dapprima $a \geq 0$: per Induzione.

$$\begin{aligned}
 (a+1)^p - (a+1) &= \sum_{k=0}^p \binom{p}{k} a^k - (a+1) \\
 &= \binom{p}{0} a^0 + \sum_{k=1}^{p-1} \binom{p}{k} a^k + \binom{p}{p} a^p - (a+1) \\
 &= \underbrace{a^p - a}_{\text{ip. indutt.}} + \underbrace{\sum_{k=1}^{p-1} \binom{p}{k} a^k}_{\text{fattore } p \text{ al numeratore}} \\
 &\Rightarrow p \mid (a+1)^p - (a+1)
 \end{aligned}$$

- $a < 0$: $\Rightarrow a = -b$ con $b \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

$$a^p - a = (-b)^p + b = \begin{cases} p \neq 2 & -b^p + b = -(b^p - b) \quad \text{ok} \\ p = 2 & b^2 + b = \underbrace{(b^2 - b)}_{\text{dim. sopra}} + 2b \quad \text{ok} \end{cases}$$

□

4.4 $d(n)$: Numero di Divisori di n

DEFINIZIONE: Per $n > 1$, $d(n) = \sum_{d \mid n} 1$. La funzione conta cioè la quantità di divisori positivi di un numero.

Sia $n = p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}$.

Un divisore d di n è del tipo $d = p_1^{\delta_1} \cdots p_k^{\delta_k}$, con $0 \leq \delta_i \leq \alpha_i \quad \forall i$.

Il numero dei divisori positivi di n sarà quindi uguale al numero di scelte possibili per gli esponenti. Dunque

$$d(n) = (\alpha_1 + 1) \cdots (\alpha_k + 1)$$

Osservazione. I divisori positivi di un numero sono dispari se e solo se il numero è un quadrato perfetto. Infatti è possibile accoppiare ogni divisore d con $\frac{n}{d}$ (che a sua volta è un divisore di n), con l'unica eccezione di $d = \sqrt{n}$, poiché in quel caso $d = \frac{n}{d}$ e quindi resta l'unico valore che non può essere accoppiato.

4.5 $\varphi(n)$: Funzione di Eulero

DEFINIZIONE: Per $n \geq 1$, $\varphi(n) = |\{1 \leq x \leq n \mid (x, n) = 1\}|$.

Calcolo di $\varphi(n)$:

- $n = p$ primo: $\varphi(p) = p - 1$.
- $n = p^k$ con p primo e $k \geq 1$: $\varphi(p^k) = p^k - p^{k-1}$.
- n generico: utilizzando il principio di Inclusione-Esclusione.
 $n = p_1^{k_1} \cdots p_s^{k_s}$ con $p_i \neq p_j \Leftrightarrow i \neq j$. Siano $A = \{1 \leq x \leq n \mid (x, n) = 1\}$,
 $B = \{1 \leq x \leq n \mid (x, n) > 1\}$ e $B_i = \{1 \leq x \leq n \mid p_i \mid x\}$.
 Ovviamente $|A| + |B| = n$ e $B = B_1 \cup B_2 \cup \cdots \cup B_s$.

$$\begin{aligned} |B| &= |B_1| + \cdots + |B_s| - |B_1 \cap B_2| - \cdots + (-1)^{s-1} |B_1 \cap \cdots \cap B_s| \\ &= \frac{n}{p_1} + \cdots + \frac{n}{p_s} - \left(\frac{n}{p_1 p_2} + \cdots \right) + \cdots + (-1)^{s-1} \frac{n}{p_1 p_2 \cdots p_s} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} |A| &= n - |B| \\ &= n \left[1 - \left(\frac{1}{p_1} + \cdots + \frac{1}{p_s} \right) + \left(\frac{1}{p_1 p_2} + \cdots \right) + \cdots + (-1)^s \frac{1}{p_1 p_2 \cdots p_s} \right] \\ &= n \left(1 - \frac{1}{p_1} \right) \left(1 - \frac{1}{p_2} \right) \cdots \left(1 - \frac{1}{p_s} \right) \\ &= \left(p_1^{k_1} - p_1^{k_1-1} \right) \left(p_2^{k_2} - p_2^{k_2-1} \right) \cdots \left(p_s^{k_s} - p_s^{k_s-1} \right) \end{aligned}$$

Osservazione. Dall'ultima riscrittura è possibile notare che la funzione φ di Eulero sia una funzione moltiplicativa, cioè

$$\varphi(p^\alpha q^\beta) = \varphi(p^\alpha) \varphi(q^\beta) \text{ con } p \neq q$$

4.6 $\sigma(n)$: Somma dei Divisori di n

DEFINIZIONE: Per $n \geq 1$, $\sigma(n) = \sum_{d|n} d$. La funzione conta cioè la somma di tutti i divisori positivi di un naturale.

Calcolo di $\sigma(n)$:

- $n = p$ primo: $\sigma(p) = p + 1$.
- $n = p^k$ con p primo e $k \geq 1$: $\sigma(p^k) = \frac{p^{k+1}-1}{p-1}$
- n generico: poiché la σ è una funzione moltiplicativa, dato che

$$\sigma(n \cdot m) = \sum_{\substack{i=1, \dots, k \\ j=1, \dots, t}} n_i m_j = \sum_{i=1}^k n_i \sum_{j=1}^t m_j = \sigma(n) \sigma(m)$$

Dunque

$$\sigma(p_1^{\alpha_1} \cdots p_k^{\alpha_k}) = \prod_{i=1}^k \left(\frac{p_i^{\alpha_i+1} - 1}{p_i - 1} \right)$$

Capitolo 5

Aritmetica Modulare

5.1 Prime Notazioni

DEFINIZIONE: Sia $n \geq 1$, $n \in \mathbb{N}$, $x, y \in \mathbb{Z}$. Si dice che x è *congruo a y modulo n* e si scrive $x \equiv y \pmod{n}$ se $n \mid x - y$.

Si tratta di una relazione di equivalenza.

PROPOSIZIONE: Si dice che $x \equiv y \pmod{n}$ se e solo se x e y danno lo stesso resto nella divisione Euclidea per n .

Dimostrazione. \Rightarrow . Supponiamo $x \equiv y \pmod{n}$, cioè $n \mid x - y$.

$x = q_1n + r_1$
 $y = q_2n + r_2$ Possiamo supporre senza perdita di generalità $r_1 \geq r_2$.

Allora $x - y = (q_1 - q_2)n + (r_1 - r_2)$. $\Rightarrow n \mid (r_1 - r_2)$ Ma $0 \leq r_1 - r_2 < n \Rightarrow r_1 = r_2$. \square

Dimostrazione. \Leftarrow . Supponiamo $r_1 = r_2$.

$x = q_1n + r_1$
 $y = q_2n + r_2$ $\Rightarrow x - y = (q_1 - q_2)n \Rightarrow n \mid x - y$. \square

COROLLARIO: Le classi di equivalenza sono in corrispondenza biunivoca con i resti. $\{0, 1, \dots, n - 1\}$

Intendendo con C_x la classe di equivalenza di x si ha che $\mathbb{Z} = C_0 \cup \dots \cup C_{n-1}$.

$$\mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \mathbb{Z}/\equiv_n = \{C_0, \dots, C_{n-1}\} = \{\bar{0}, \dots, \overline{n-1}\}$$

Introduciamo una funzione chiamata *proiezione canonica* $\Pi : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ che associa ad ogni intero un rappresentante della classe di equivalenza modulo n .

Osservazione. Sia $a \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$. a ha un inverso se e solo se $\exists x \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ tale

che $ax = \bar{1}$, cioè $ax \equiv 1 \pmod{n}$.

Ma $ax \equiv 1 \pmod{n}$ equivale a dire che $n \mid ax - 1$, ovvero $\exists y$ tale che $ny = ax - 1$. Questa è una equazione diofantea ($ax - ny = 1$), che quindi è risolubile $\Leftrightarrow (a, n) = 1$.

Possiamo quindi considerare anche l'insieme degli elementi invertibili: $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}^* = \{a \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \mid (a, n) = 1\}$.

Tale insieme avrà cardinalità $|\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}^*| = \varphi(n)$ e un'operazione interna, il prodotto.

Infatti se $(a, n) = 1$ e $(b, n) = 1$, allora $(ab, n) = 1$.

Dimostrazione.

$$\begin{array}{l} as + nt = 1 \\ bu + nv = 1 \end{array} \quad \text{Risolubili perché } (a, n) = (b, n) = 1$$

$$\Rightarrow ab \underbrace{su}_x + n \underbrace{(asv + btu + nt v)}_y = 1 \text{ moltiplicando membro a membro}$$

Poiché tale equazione ($abx + ny = 1$) è risolubile, allora $(ab, n) = 1$ \square

5.2 Risolvere una Congruenza

- $x + a \equiv 0 \pmod{n} \Rightarrow x \equiv -a \pmod{n}$ (esiste sempre l'inverso additivo)

- $ax \equiv b \pmod{n} \Rightarrow x \equiv a^{-1}b \pmod{n}$ (se e solo se esiste l'inverso moltiplicativo di a)

Infatti, $ax \equiv b \pmod{n} \Rightarrow \exists y \in \mathbb{Z}$ tale che $ax = b + ny$. Questa equazione diofantea ha soluzioni $\Leftrightarrow (a, n) \mid b$

Chiamiamo $d = (a, n)$: scriviamo $a = a_1d$, $b = b_1d$ e $n = n_1d$. $\Rightarrow a_1x + n_1y = b_1$.

Risolviamo l'equazione ausiliaria $a_1x + n_1y = 1$, che avrà una soluzione del tipo $x \equiv x_0 \pmod{n_1}$; torniamo poi all'equazione al *MCD* che ha come soluzione $x \equiv x_0b_1 \pmod{n_1}$. La soluzione completa, modulo n , sarà $x \equiv x_0b_1, 2x_0b_1, \dots, dx_0b_1 \pmod{n}$.

5.3 Teorema Cinese del Resto

TEOREMA CINESE DEL RESTO: Siano $m, n \in \mathbb{Z}$ tali che $(m, n) = 1$. Siano $r, s \in \mathbb{N}$ tali che $0 \leq r < m$ e $0 \leq s < n$. Allora esiste un intero x tale che

$$\begin{cases} x \equiv r \pmod{m} \\ x \equiv s \pmod{n} \end{cases}$$

Dimostrazione. Vogliamo trovare le soluzioni x del sistema

$$\begin{cases} x = r + my \\ x = s + nz \end{cases} \Rightarrow my - nz = s - r$$

Ma $(m, n) = 1$, quindi tale equazione è risolubile e ha come soluzioni

$$\begin{cases} y = y_0 + kn \\ z = z_0 + km \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow x = r + my = r + m(y_0 + kn) &= \underbrace{r + my_0}_{=} + kmn \\ &= \underbrace{s + nz_0}_{=} + kmn = s + n(z_0 + km) = x \end{aligned}$$

Dunque

$$\begin{cases} x = r + m(y_0 + kn) \\ x = s + n(z_0 + km) \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x \equiv r \pmod{m} \\ x \equiv s \pmod{n} \end{cases}$$

□

Osservazione. La dimostrazione mostra che le soluzioni del sistema sono tutte e sole

$$x \equiv x' \pmod{mn} \text{ con } x' = r + my_0 = s + nz_0$$

Osservazione. Se nelle ipotesi del *TCR* c'è $(m, n) = d > 1$ allora:

- Se $d \nmid s - r \Rightarrow \nexists x \in \mathbb{Z}$ che confermi la tesi.
- Se $d \mid s - r$ possiamo dividere tutto per d :

$$\begin{aligned} \begin{cases} y \equiv y_0 \pmod{\frac{n}{d}} \\ z \equiv z_0 \pmod{\frac{m}{d}} \end{cases} &\Rightarrow x = r + my_0 + \frac{mn}{d}k \\ \Rightarrow x \equiv x_0 \pmod{\frac{mn}{d}}, &\text{ ovvero } x \equiv x_0 \pmod{[m, n]} \end{aligned}$$

5.4 Risolvere un Sistema di Congruenze

$$\begin{cases} ax \equiv b \pmod{m} \\ cx \equiv d \pmod{n} \end{cases}$$

La risolubilità di un sistema è data da:

- Risolubilità delle singole equazioni: $(a, m) \mid b \quad (c, n) \mid d$;
- Se le condizioni sono soddisfatte, si risolvono le singole equazioni trovando le soluzioni:

$$\begin{cases} x \equiv x_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv x_2 \pmod{n_1} \end{cases}$$

- Se $(m_1, n_1) = 1$, il *TCR* dice che $x \equiv x_3 \pmod{m_1 n_1}$
- Se $(m_1, n_1) = d > 1$, la condizione di risolubilità è che $d \mid x_1 - x_2$.
Se si verifica, allora $x \equiv x_3 \pmod{[m_1, n_1]}$.

In generale la soluzione di un sistema del tipo

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{b_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{b_2} \\ \vdots \\ x \equiv a_n \pmod{b_n} \end{cases}$$

è data dalla formula

$$x = \prod_{i=1}^n a_i \left(\prod_{j \neq i} b_j \right) \left[\left(\prod_{k \neq i} b_k \right)^{-1_{b_i}} \right]$$

dove $c^{-1_{b_i}}$ sta a significare l'inverso moltiplicativo di c rispetto a b_i .

5.5 Congruenze Quadratiche

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}$$

$$p \neq 2, a \not\equiv 0 \pmod{p} \Rightarrow x \equiv \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a} \pmod{p} \text{ dove } \frac{1}{2a} \equiv (2a)^{-1} \pmod{p}$$

Esiste una soluzione se e solo se $\exists \delta \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ tale che $\delta^2 \equiv b^2 - 4ac \pmod{p}$.

$$x^2 \equiv a \pmod{p^\alpha} \text{ ha soluzione} \Leftrightarrow x^2 \equiv a \pmod{p}$$

5.6 Piccolo Teorema di Fermat

PICCOLO TEOREMA DI FERMAT: p primo $\Rightarrow x^p \equiv x \pmod{p} \forall x \in \mathbb{Z}$.

$$\text{Dunque } x(x^{p-1} - 1) \equiv 0 \pmod{p} \Rightarrow p \mid x(x^{p-1} - 1) \Rightarrow \begin{cases} p \mid x \rightarrow x \equiv 0 \pmod{p} \\ p \mid x^{p-1} - 1 \rightarrow x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \end{cases} .$$

Quindi $\forall x \in \mathbb{Z}$ tale che $(x, p) = 1$ si ha che $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$.

5.7 Teorema di Eulero

TEOREMA DI EULERO: Sia $m \in \mathbb{Z}$. Se $(x, m) = 1$, allora $x^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$.

In generale, il periodo per i residui delle potenze è un divisore di $\varphi(m)$.

Dimostrazione. Consideriamo $\{a_1, \dots, a_{\varphi(m)}\}$ l'insieme $\{x \mid 0 < x < m, (x, m) = 1\}$.

$$A = a_1 \cdots a_{\varphi(m)} \Rightarrow (A, m) = 1.$$

Prendiamo un x tale che $(x, m) = 1$. Costruiamo la funzione

$$\begin{array}{ccc} f_x : \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}^* & \leftrightarrow & \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}^* \\ a_1 & \mapsto & a_1 x \\ \vdots & & \vdots \\ a_{\varphi(m)} & \mapsto & a_{\varphi(m)} x \end{array}$$

Questa funzione è *iniettiva*: infatti, se $a_i x \equiv a_j x \pmod{m}$, allora (poiché $(x, m) = 1$) $a_i \equiv a_j \pmod{m}$.

Questa funzione è allora anche *surgettiva*, data l'iniettività e la cardinalità degli insiemi di partenza e di arrivo.

Ma allora

$$\begin{aligned} a_1 \cdots a_{\varphi(m)} &\equiv (a_1 x) \cdots (a_{\varphi(m)} x) \pmod{m} \\ A &\equiv A x^{\varphi(m)} \pmod{m} \\ \Rightarrow x^{\varphi(m)} &\equiv 1 \pmod{m} \quad \text{dato che } (A, m) = 1 \end{aligned}$$

□

Capitolo 6

Teoria dei Gruppi

DEFINIZIONE: Un *gruppo* è un insieme G dotato di un'operazione interna con le seguenti proprietà:

- L'operazione è associativa: $(a * b) * c = a * (b * c)$;
- Esiste un elemento neutro: $a * e = e * a = a$;
- $\forall a \in G$ esiste un inverso di a tale che $a * b = b * a = e$.

Se possiede anche la proprietà commutativa allora il gruppo si dice *commutativo* o *abeliano*.

REGOLE DI CANCELLAZIONE:

$$a * b = a * c \Rightarrow b = c$$

$$b * a = c * a \Rightarrow b = c$$

$$a * b = c * a \not\Rightarrow b = c$$

Osservazione. L'elemento neutro e l'inverso è unico. Infatti, se e_1, e_2 sono 2 elementi neutri, allora $e_1 = e_1 * e_2 = e_2$. Se invece y_1 e y_2 sono due inversi di x allora $xy_1 = e = xy_2$, che implica, per le regole di cancellazione, $y_1 = y_2$.

Osservazione. $(xy)^{-1} = y^{-1}x^{-1}$.

Osservazione. $\forall x \in G$ le funzioni

$$\begin{array}{l} T_1(g) : G \leftrightarrow G \quad T_2(g) : G \leftrightarrow G \\ x \mapsto gx \qquad \qquad x \mapsto xg \end{array}$$

sono bigettive. L'iniettività è data dalle regole di cancellazione, la surgettività dalla risolubilità delle equazioni.

DEFINIZIONE: Sia G un gruppo. Un sottoinsieme *non vuoto* H di G si

dice un *sottogruppo* di G ($H < G$) se esso stesso è un gruppo con l'operazione indotta da G .

Osservazione. Ogni gruppo G ha come sottogruppi banali $\{e\}$ e G .

6.1 Sottogruppi di \mathbb{Z}

PROPOSIZIONE: I sottogruppi di \mathbb{Z} sono tutti e soli della forma

$$m\mathbb{Z} = \{m\bar{x} \mid x \in \mathbb{Z}\} \text{ con } m \in \mathbb{Z}$$

Dimostrazione. Dimostriamo che $\forall m \in \mathbb{Z} \quad m\mathbb{Z} < \mathbb{Z}$.

- $0 \in m\mathbb{Z}$. Infatti $0 = m0$;
- $x, y \in m\mathbb{Z} \Rightarrow x + y \in m\mathbb{Z}$. Infatti $x = ma, y = mb$ e $x + y = m(a + b)$;
- $x \in m\mathbb{Z} \Rightarrow -x \in m\mathbb{Z}$. Infatti $x = ma, -x = m(-a)$.

Dimostriamo che sono gli unici sottogruppi.

Se $H = \{0\}$ allora $H = 0\mathbb{Z}$ è del tipo dato. Supponiamo quindi $H \neq \{0\}$.

Allora $\exists y \in H$ tale che $y \neq 0$, e quindi anche $-y \in H$ e $-y \neq 0$.

Quindi H contiene un elemento positivo, cioè $H \cap \mathbb{N} \neq \emptyset$.

Sia $S = H \cap \mathbb{N}$. $S \subseteq \mathbb{N}$ e $S \neq \emptyset$.

Sia $m = \min S$. Dimostriamo che $H = m\mathbb{Z}$.

- $m\mathbb{Z} \subseteq H$. Infatti $m \in H \Rightarrow m + m \in H \dots \Rightarrow km \in H \forall k \in \mathbb{N}$. Ma allora $(-k)m \in H$ e quindi $km \in H \forall k \in \mathbb{Z}$;
- $H \subseteq m\mathbb{Z}$. Sia $h \in H$ e facciamo la divisione euclidea.

$$h = qm + r \Rightarrow r \in H \text{ (poiché } h \in H \text{ e } qm \in H) \text{ con } 0 \leq r < m$$

$$\text{Ma } m = \min S \Rightarrow r = 0 \Rightarrow h = qm$$

□

RELAZIONE DI CONTENIMENTO TRA SOTTOGRUPPI DI \mathbb{Z} :

$$m\mathbb{Z} \subseteq n\mathbb{Z} \Leftrightarrow n \mid m$$

Il più grande sottogruppo contenuto in entrambi è $m\mathbb{Z} \cap n\mathbb{Z} = [m, n]\mathbb{Z}$.

Il più piccolo sottogruppo che contiene entrambi è $(m, n)\mathbb{Z}$.

6.2 Sottogruppi Generati

Sia $|G| < +\infty$ e sia $a \in G$.

$\langle a \rangle$ = il più piccolo sottogruppo contenente a .

$e, a, a^2, \dots, a^{n-1}, \dots, a^{n+r}, \dots \in \langle a \rangle$.

Ma G ha cardinalità finita, quindi $\exists n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tale che $a^{n+r} = a^r$, che implica $a^n = e$. Allora (scegliendo n come il più piccolo naturale con tale proprietà) $|\langle a \rangle| = n$.

Inoltre $\langle a \rangle$ è un sottogruppo abeliano. Infatti ogni $x \in \langle a \rangle$ è una potenza di a , e per le proprietà degli interi essi commutano tra di loro.

DEFINIZIONE: Dati 2 sottogruppi H e K di G possiamo considerare:

- Il più grande sottogruppo contenuto in entrambi: $H \cap K$;
- Il più piccolo sottogruppo che contiene entrambi: consideriamo tutti i sottogruppi G'_i tali che $H \cup K \subseteq G'_i$ e prendiamo l'intersezione

$$\bigcap_{i \in I} G'_i$$

In generale, dato un qualunque sottoinsieme S di G , il più piccolo sottogruppo che contiene S è

$$\bigcap_{\substack{H \supseteq S \\ H < G}} H = \langle S \rangle$$

Se $S = \{x\}$ allora $\langle S \rangle = \{x^n \mid n \in \mathbb{Z}\}$.

Se $S = \{x_1, \dots, x_k\}$ allora definendo $T = S \cup S^{-1} = \{x_1, \dots, x_k\} \cup \{x_1^{-1}, \dots, x_k^{-1}\}$ si ha che $\langle S \rangle = \{t_1 \cdot \dots \cdot t_n \mid n \in \mathbb{N}, t_i \in T \forall i\}$.

6.3 Classi Laterali

Definiamo due nuove relazioni di equivalenza tra elementi di uno stesso gruppo.

Sia $H < G$:

1. $x \sim y \Leftrightarrow y^{-1}x \in H$.
2. $x \sim y \Leftrightarrow xy^{-1} \in H$.

Le verifiche che sia una relazione di equivalenza sono lasciate per esercizio.

Studiamo adesso le classi di equivalenza di un elemento x per la prima

relazione (per la seconda sono analoghe):

Sia $x \in G$. La classe di x per la prima relazione di equivalenza è:

$$C_x = \{y \in G \mid y^{-1}x \in H\} = \{y \in G \mid x^{-1}y \in H\}$$

DEFINIZIONE: $xH = \{xh \mid h \in H\}$ viene detta *classe laterale sinistra* di x rispetto ad H .

Osservazione. $x^{-1}y \in H \Leftrightarrow \exists h \in H$ tale che $y = xh$. Ciò significa che $C_x = xH$.

DEFINIZIONE: La classe di x per la seconda relazione di equivalenza è $Hx = \{hx \mid h \in H\}$ ed è detta *classe laterale destra* di x rispetto ad H .

6.4 Teorema di Lagrange

TEOREMA DI LAGRANGE: Sia G un gruppo finito di ordine n . Sia $H < G$, $|H| = d$. Allora $d \mid n$.

Dimostrazione. Consideriamo una delle relazioni di equivalenza. Le classi formano una partizione di G ; poiché ogni classe ha cardinalità d (dato che $f_x : H \rightarrow xH$ è bigettiva), posto $k = \#classi$, allora $n = dk$. \square

CONSEGUENZE:

1. Se $ord(G) = |G| = p$ con p primo, allora gli unici sottogruppi sono $\{e\}$ e G .
2. Se $ord(G) = n$, $x \in G$ con $x \neq e$ e $h = ord(x)$ allora $x^a = x^b \Leftrightarrow a \equiv b \pmod{h}$.

Dimostrazione. \Rightarrow .

$$\begin{aligned} a = q_1h + r_1 & \quad x^a = x^{q_1h}x^{r_1} = x^{r_1} \\ b = q_2h + r_2 & \quad x^b = x^{q_2h}x^{r_2} = x^{r_2} \end{aligned} \Rightarrow x^{r_1} = x^{r_2}$$

$$x^{r_1-r_2} = e \quad \text{Ma } r_1 - r_2 < h \Rightarrow r_1 = r_2$$

\square

Dimostrazione. \Leftarrow .

$$a \equiv b \pmod{h} \Rightarrow a = b + ht \Rightarrow x^a = x^b x^{ht} = x^b$$

\square

DEFINIZIONE: Un sottogruppo H di G si dice *normale* (e si scrive $H \triangleleft G$) se $xH = Hx \forall x \in G$.

Osservazione. Se G è abeliano, allora ogni sottogruppo è normale.

Osservazione. $xH = Hx$ non significa $xh = hx \forall h \in H$.

Osservazione. Per dimostrare che $H \triangleleft G$ basta mostrare che $xH \subseteq Hx \forall x \in G$. Infatti:

$$\begin{aligned} xH &\subseteq Hx \\ x^{-1}xH &\subseteq x^{-1}Hx \\ Hx^{-1} &\subseteq x^{-1}H \end{aligned}$$

Oppure equivalentemente che $xHx^{-1} \subseteq H \forall x \in G$.

PROPOSIZIONE: Sia $H \triangleleft G$ e sia G/H l'insieme quoziente per le 2 relazioni di equivalenza. Allora G/H ha una struttura naturale di gruppo con l'operazione $xH * yH := xyH$.

Dimostrazione. Mostriamo che l'operazione è ben definita:

Sia $xH = x'H$ e $yH = y'H$. Vogliamo che $xyH = x'y'H$. Prendiamo $h \in H$:

$$xyh = xy'h' = xh''y' = x'h'''y' = x'y'h''''$$

Le verifiche che G/H sia un gruppo vengono lasciate. □

Osservazione. Se G è un gruppo finito di ordine n e $\text{ord}(H) = d$, allora $\text{ord}(G/H) = \frac{n}{d}$.

6.5 Omomorfismi di Gruppi

DEFINIZIONE: Siano G, G' gruppi. La funzione $f : G \rightarrow G'$ si dice *omomorfismo* se $f(xy) = f(x)f(y) \forall x, y \in G$.

PROPRIETÀ DEGLI OMOMORFISMI:

- $f(e) = e'$: infatti $e'f(x) = f(x) = f(ex) = f(e)f(x)$;
- $f(x^{-1}) = [f(x)]^{-1}$: infatti $f(x)f(x^{-1}) = f(xx^{-1}) = e' = f(x)[f(x)]^{-1}$.

DEFINIZIONE: Sia $f : G \rightarrow G'$ un omomorfismo. Si dice *nucleo* o *kernel* di f l'insieme

$$\text{Ker } f = \{x \in G \mid f(x) = e'\}$$

PROPOSIZIONE: $\text{Ker } f \triangleleft G$.

Dimostrazione. Le verifiche che $\text{Ker}f < G$ sono banali. Verifichiamo che sia normale.

Sia $h \in \text{Ker}f$: $f(xhx^{-1}) = f(x)f(h)f(x^{-1}) = e'$, ovvero $x \text{Ker}f x^{-1} \subseteq \text{Ker}f$. \square

PROPOSIZIONE: Sia G gruppo. I sottogruppi normali sono tutti e soli i nuclei degli omomorfismi definiti da G ad un altro gruppo qualsiasi.

Dimostrazione. Abbiamo già visto che $\text{Ker}f \triangleleft G$. Resta da dimostrare che se $H \triangleleft G$ allora $H = \text{Ker}f$ per una certa funzione f .

Prendiamo la proiezione canonica $\pi : G \rightarrow G/H$
 $x \mapsto xH$. Tale funzione è un omomorfismo (banale verifica).

$$\text{Ker}\pi = \{x \in G \mid \pi(x) = eH = H\} \Rightarrow x \sim e \Rightarrow e^{-1}x \in H$$

dunque $\text{Ker}\pi = H$ \square

PROPOSIZIONE: Sia $f : G \rightarrow G'$ un omomorfismo e sia $K = \text{Ker}f$. Allora $f(x) = f(y) \Leftrightarrow xK = yK$.

Dimostrazione. \Rightarrow .

$$f(xy^{-1}) = f(x)[f(y)]^{-1} = f(y)[f(y)]^{-1} = e' \Rightarrow xy^{-1} \in K$$

$$\text{Ovvero } x \in Ky = yK \Rightarrow xK = yK$$

\square

Dimostrazione. \Leftarrow .

$$xK = yK \Rightarrow x \in yK \quad x = yh \quad (h \in K)$$

$$f(x) = f(yh) = f(y)f(h) = f(y)$$

\square

Osservazione. Un omomorfismo f è iniettivo se e solo se $\text{Ker}f = \{e\}$. Quindi $\forall x \in G \quad \text{ord}(f(x)) = \text{ord}(x)$.

DEFINIZIONE: Un omomorfismo biiettivo si dice *isomorfismo*.

PROPOSIZIONE: Sia $H < G$. Se G è un gruppo ciclico allora H è ciclico.

Dimostrazione. Se G è ciclico allora $\exists g \in G$ tale che $G = \langle g \rangle = \{g^i \mid i \in \mathbb{Z}\}$.
 $G \cap H = \{g^{i_1}, \dots, g^{i_k}\}$ con $i_1, \dots, i_k \in \mathbb{Z}$.

Sia $h = \min(\{i_1, \dots, i_k\} \cap \mathbb{N}_+)$. Dimostriamo che $H = \langle g^h \rangle$.

Sia $g^j \in H$ con $j > 0$. $\Rightarrow h \leq j \quad \exists k, r \in \mathbb{N}$ tali che $j = kh + r$.

$$g^j = g^{kh} g^r = (g^h)^k g^r \Rightarrow g^r \in H \Rightarrow r = 0 \Rightarrow H = \langle g^h \rangle$$

□

Osservazione. Sia $H < \mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$. H è ciclico. Sia $H = \langle a \rangle$.

Se $(a, m) = 1 \Rightarrow \text{ord}(H) = m$.

Se $(a, m) = d \neq 1 \Rightarrow \text{ord}(H) = \frac{m}{d}$.

COROLLARIO:

$$\sum_{d|n} \varphi(d) = m$$

TEOREMA DI OMOMORFISMI PER GRUPPI: Sia $f : G \rightarrow G'$ un omomorfismo di gruppi e sia $K = \text{Ker} f$. Allora esiste uno e un solo omomorfismo $\phi : G/K \rightarrow G'$ che renda il seguente diagramma commutativo.

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{f} & G' \\ & \searrow \pi & \nearrow \phi \\ & G/K & \end{array}$$

Inoltre ϕ è iniettiva, mentre è surgettiva se e solo se f è surgettiva.

Dimostrazione. Dimostriamo prima che se tale funzione esiste, allora è unica.

Deve essere $f(x) = (\phi \circ \pi)(x) \quad \forall x \in G$, ovvero $f(x) = \phi(xK)$.

Vediamone adesso l'esistenza. Innanzitutto verificiamo che sia ben definita:

se $xK = x'K$, allora dall'identità sopra trovata discende immediatamente che $f(x) = f(x')$.

È un omomorfismo di gruppi. Infatti $\phi(xKyK) = f(xy) = f(x)f(y) = \phi(xK)\phi(yK)$.

L'iniettività discende dalla definizione di $\phi(xK)$. Ovviamente ϕ ha la stessa immagine di f . □

Osservazione. Se $H \subseteq K = \text{Ker} f$ allora è vero che $xH = x'H \Rightarrow f(x) = f(x')$.

Osservazione. Supponiamo $H \triangleleft G$, $H \subseteq K = \text{Ker} f$. Allora nel diagramma

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{f} & G' \\ & \searrow \pi & \nearrow \phi \\ & G/H & \end{array}$$

ϕ è un omomorfismo, ma non necessariamente iniettivo.

6.6 Teorema Cinese del Resto

TEOREMA CINESE DEL RESTO: Siano $m, n \in \mathbb{Z}$ tali che $(m, n) = 1$. Allora

$$\mathbb{Z}/mn\mathbb{Z} \cong \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$$

Dimostrazione. Sia $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$ tale che $f(x) = ([x]_m, [x]_n)$. Vediamo che si tratti di un omomorfismo:

$$\begin{aligned} f(x+y) &= ([x+y]_m, [x+y]_n) = ([x]_m + [y]_m, [x]_n + [y]_n) \\ &= ([x]_m, [x]_n) + ([y]_m, [y]_n) = f(x) + f(y) \end{aligned}$$

Tale funzione è evidentemente surgettiva. Dal primo Teorema di Omomorfismo sappiamo che esiste $\phi : \mathbb{Z}/Ker f \rightarrow \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$ e che si tratta di un isomorfismo (omomorfismo iniettivo e surgettivo). Cerchiamo allora $Ker f$.

$$\begin{aligned} Ker f &= \{x \in \mathbb{Z} \mid f(x) = ([0]_m, [0]_n)\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z} \mid x \equiv 0 \pmod{m} \wedge x \equiv 0 \pmod{n}\} = mn\mathbb{Z} \end{aligned}$$

ϕ è l'isomorfismo cercato. □

Osservazione. $\mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$ è ciclico se e solo se $(m, n) = 1$.

Dimostrazione. \Rightarrow .

Supponiamo $d = (m, n)$ con $d \neq 1$ e dimostriamo che il gruppo non è ciclico. Sia $(x, y) \in \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$. Sia $k \in \mathbb{Z}$ tale che $[m, n] \mid k$. Allora $k(x, y) = (0, 0)$. Ma allora $ord((x, y)) \leq [m, n] < mn$. Quindi non esiste un generatore per $\mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$, che significa che il gruppo non è ciclico. □

Dimostrazione. \Leftarrow . Teorema Cinese del Resto. □

6.7 Corrispondenza tra Sottogruppi

CORRISPONDENZA TRA SOTTOGRUPPI DETERMINATA DA UN OMOMORFISMO SURGETTIVO: Sia $f : G \rightarrow G'$ un omomorfismo surgettivo e $K = Ker f$. Allora f induce una corrispondenza biunivoca tra i sottogruppi di G che contengono K e i sottogruppi di G' .

IMMAGINE DI SOTTOGRUPPI: Sia $f : G \rightarrow G'$ un omomorfismo qualsiasi. Allora

1. $H < G \Rightarrow f(H) < G'$;
2. $H' < G' \Rightarrow f^{-1}(H') < G$;

3. $H' \triangleleft G' \Rightarrow f^{-1}(H') \triangleleft G$;
4. $H \triangleleft G \not\Rightarrow f(H) \triangleleft G'$. L'implicazione è vera se f è surgettiva, falsa altrimenti.

CONSEGUENZE:

1. I sottogruppi di \mathbb{Z}_m corrispondono ai sottogruppi $a\mathbb{Z}$ con $a \mid m$;
2. Per ogni $a \mid m$ esiste un unico sottogruppo di \mathbb{Z}_m di ordine a e un unico di ordine $\frac{m}{a}$;
3. Un gruppo ciclico finito ha uno e un solo sottogruppo per ogni a che divide l'ordine del gruppo;
4. I sottogruppi e i quozienti di un gruppo ciclico sono ciclici;
5. Un gruppo abeliano ha almeno un sottogruppo per ogni ordine possibile.

6.8 Teorema di Cauchy

TEOREMA DI CAUCHY: Sia G un gruppo finito abeliano, sia p primo tale che $p \mid \text{ord}(G)$. Allora esiste $x \in G$ tale che $\text{ord}(x) = p$.

Dimostrazione. $|G| = n$, $p \mid n$, $|G| = pm = n$. Induzione su m .
Sia $x \in G$, $x \neq e$ e sia $H = \langle x \rangle$. $H \triangleleft G$ (poiché G è abeliano).

$$\begin{array}{l}
 p \mid \text{ord}(H) \text{ e quindi tesi, perché } H \text{ è ciclico} \\
 |G| = |H| \cdot |G/H| \Rightarrow \quad \vee \\
 p \mid \text{ord}(G/H)
 \end{array}$$

Nel secondo caso allora $\text{ord}(G/H) = pm'$ con $m' < m$. Allora per ipotesi induttiva $\exists yH \in G/H$ tale che $\text{ord}(yH) = p$.

Prendiamo la proiezione canonica

$$\begin{array}{l}
 \pi : G \rightarrow G/H \\
 y \mapsto yH
 \end{array}$$

Essendo un omomorfismo, si ha che $\text{ord}(yH) \mid \text{ord}(G)$ ma anche $\text{ord}(yH) \mid \text{ord}(y)$. A questo punto basta prendere il gruppo ciclico $\langle y \rangle$, che quindi contiene un elemento di ordine p . \square

6.9 Teoremi di Isomorfismo

TEOREMA: Sia G gruppo e siano $K \subseteq H \subseteq G$, $K \triangleleft G$ e $H \triangleleft G$. Allora

$$(G/K) / (H/K) \cong G/H$$

TEOREMA: Sia \mathbb{Z}_m^* il gruppo degli elementi invertibili per la moltiplicazione di \mathbb{Z}_m . Allora

$$\begin{aligned} \mathbb{Z}_{p^\alpha}^* &\cong \mathbb{Z}_{\varphi(p^\alpha)} && \text{se } p \neq 2 \text{ oppure } p = 2 \wedge \alpha = 1 \\ &\cong \mathbb{Z}_2 \times \mathbb{Z}_{2^{\alpha-2}} && \text{se } p = 2 \wedge \alpha \neq 1 \end{aligned}$$

Capitolo 7

Anelli

DEFINIZIONE: Un insieme dotato di 2 operazioni (una somma e un prodotto) interne con le seguenti proprietà

- Forma un gruppo abeliano con la somma;
- Proprietà associativa per il prodotto;
- Proprietà distributiva.

è detto *anello*.

Se esiste un elemento neutro per la moltiplicazione allora l'anello è detto *anello unitario*.

In un anello unitario si definisce $A^* := \{x \in A \mid x \text{ ha un inverso}\}$; esso è un gruppo con l'operazione di moltiplicazione.

Infatti, se $x, y \in A^*$, allora $xy \in A^*$ (perché $(xy)(y^{-1}x^{-1}) = 1$).

DEFINIZIONE: Sia A un anello. Un sottoinsieme *non vuoto* S di A si dice un *sottoanello* di A se esso stesso è un anello con le operazioni indotte da A .

DEFINIZIONE: Sia A un anello. Un sottoinsieme I di A è un *ideale* se

- è un sottogruppo rispetto all'addizione;
- $\forall a \in A \forall x \in I \ ax \in I \text{ e } xa \in I$ (assorbimento della moltiplicazione).

7.1 L'anello dei polinomi $\mathbb{K}[x]$

DEFINIZIONE: I polinomi in una indeterminata a coefficienti in un campo \mathbb{K} formano un anello unitario commutativo chiamato $\mathbb{K}[x]$. Dati due polinomi $\sum a_j x^j$ e $\sum b_j x^j$ la somma tra i due è definita come $\sum (a_j + b_j) x^j$, mentre

il prodotto è $\sum \sum a_i b_j x^{i+j}$.

DEFINIZIONE: Il grado di f , $\deg(f)$, è il $\max \{i \in \mathbb{N} \mid a_i \neq 0\}$.

$$\begin{aligned} \deg(f + g) &\leq \max \{ \deg(f), \deg(g) \} \\ \deg(fg) &= \deg(f) + \deg(g) \end{aligned}$$

7.2 Divisione Euclidea in $\mathbb{K}[x]$

DIVISIONE EUCLIDEA: Siano $f, g \in \mathbb{K}[x]$ con $g \neq 0$. Allora esistono unici $q, r \in \mathbb{K}[x]$ tali che:

- $f = qg + r$
- $0 \leq \deg(r) < \deg(g)$

Dimostrazione. Esistenza.

Sia $n = \deg(g)$. Se $f = 0$ non c'è niente da dimostrare. Altrimenti sia $m = \deg(f)$. Procediamo per Induzione su m .

Se $m < n$ allora $f = 0 \cdot g + f$. Supponiamo allora $m > n$.

$$\begin{aligned} f &= a_m x^m + \dots & a_m &\neq 0 \\ g &= b_n x^n + \dots & b_n &\neq 0 \end{aligned} \quad \text{Sia } c = a_m b_n^{-1}$$

Consideriamo $f_1 = f - cx^{m-n}g$. Si ha che $\deg(f_1) < m$. Per ipotesi induttiva allora $f_1 = q_1g + r_1 \Rightarrow f = (cx^{m-n} + q_1)g + r_1 = qg + r$. \square

Dimostrazione. Unicità.

Supponiamo $f = qg + r = q'g + r'$. Allora $(q - q')g = r - r'$. Ma $\deg(g) = n$ e $\deg(r - r') < n$. Allora $q = q'$ e $r = r'$. \square

ALGORITMO DI EUCLIDE PER L'MCD TRA POLINOMI:

$$\begin{aligned} MCD(f, g) : & \bullet d \mid f, d \mid g; \\ & \bullet h \mid f, h \mid g \Rightarrow h \mid d. \end{aligned}$$

Quanti sono i MCD tra due polinomi f e g ?

Siano d, d' due MCD. Allora $d \mid d'$ e $d' \mid d$, cioè $d' = dl$ e $d = d'm$. $\Rightarrow d'(ml - 1) = 0$. Poiché $d' \neq 0$ allora $ml = 1$. Quindi $\deg(m) = \deg(l) = 0$. Gli MCD sono allora tutti i $d \cdot k$ con $k \in \mathbb{R}$ e d un MCD.

Osservazione. Abbiamo quindi visto che $(\mathbb{K}[x])^* = \mathbb{K}^*$.

7.3 Fattorizzazione dei Polinomi

DEFINIZIONE: Un elemento $f \in \mathbb{K}[x]$ ($f \neq 0$ e non invertibile) si dice *irriducibile* se $f = gh \Rightarrow \deg(g) = 0$ oppure $\deg(h) = 0$.

DEFINIZIONE: Un elemento $f \in \mathbb{K}[x]$ ($f \neq 0$ e non invertibile) si dice *primo* se $f \mid gh \Rightarrow f \mid g$ oppure $f \mid h$.

LEMMA: Se $f \mid gh$ e $(f, g) = 1$ allora $f \mid h$.

Dimostrazione. Usiamo Bézout.

$\exists a, b \in \mathbb{K}[x]$ tali che $af + bg = 1$. Moltiplichiamo tutto per h .

$$\underbrace{afh}_{f|afh} + \underbrace{bgh}_{f|bgh} = \underbrace{h}_{f|h}$$

□

PROPOSIZIONE: f è primo e solo se f è irriducibile.

Dimostrazione. \Rightarrow . Vero in un caso più generale.

f primo. $f = gh$. In particolare $f \mid gh$ e quindi $f \mid g$ o $f \mid h$.

- $f \mid g \Rightarrow g = kf$. Quindi $f = gh = kfh \Rightarrow (kh - 1)f = 0$. Ma $f \neq 0$, dunque $kh = 1$ e k e h sono invertibili.
- $f \mid h$ Analogamente a sopra g è invertibile.

□

Dimostrazione. \Leftarrow .

Supponiamo f irriducibile e $f \mid gh$.

$$(f, g) = \begin{cases} f \rightarrow f \mid g \\ 1 \rightarrow \text{Lemma } f \mid h \end{cases}$$

□

FATTORIZZAZIONE UNICA IN $\mathbb{K}[x]$: Ogni polinomio ($\neq 0$) si scrive in modo unico come prodotto di elementi irriducibili e di un elemento invertibile (a meno dell'ordine) e a meno di moltiplicazione dei fattori per elementi invertibili.

Dimostrazione. Esistenza.

Un polinomio di grado 1 è irriducibile. Infatti $f = gh \Rightarrow 1 = \deg(f) = \deg(g) + \deg(h) = 1 + 0 \Rightarrow f$ irriducibile. Procediamo quindi per Induzione sul grado.

Sia $\deg(f) = n$. Se f è irriducibile abbiamo finito. Altrimenti $f = gh$ con g e h fattori non banali. Poiché $\deg(g) < n$ e $\deg(h) < n$ allora essi sono fattorizzabili come richiesto e quindi anche f lo è. \square

Dimostrazione. Unicità.

Sia $f = \lambda g_1 g_2 \cdot \dots \cdot g_r = \mu h_1 h_2 \cdot \dots \cdot h_s$. Procediamo per Induzione su $\max\{r, s\}$.

Poiché g_1 è irriducibile, allora è primo e quindi $g_1 \mid \mu h_1 h_2 \cdot \dots \cdot h_s \Rightarrow g_1 \mid h_i$ per un qualche indice $1 \leq i \leq s$. Senza perdita di generalità possiamo supporre $g_1 \mid h_1$. Allora $h_1 = g_1 k_1$ con k_1 invertibile.

Semplificando $\frac{f}{g_1} = \lambda g_2 \cdot \dots \cdot g_r = (\mu k_1) h_2 \cdot \dots \cdot h_s$. Poiché adesso ci sono meno fattori si può applicare l'ipotesi induttiva. \square

7.4 Polinomi e Radici

DEFINIZIONE: Un elemento $a \in \mathbb{K}$ si dice *radice* di $f(x) \in \mathbb{K}[x]$ se $f(a) = 0$.

TEOREMA DI RUFFINI: Un elemento $a \in \mathbb{K}$ è radice di $f(x)$ se e solo se $(x - a) \mid f(x)$.

Dimostrazione. Usiamo la divisione Euclidea.

$$\begin{aligned} f(x) &= g(x)(x - a) + r \\ f(a) &= g(a)(a - a) + r \Rightarrow f(a) = 0 \Leftrightarrow r = 0 \\ f(a) &= 0 + r \end{aligned}$$

\square

COROLLARIO: Un polinomio di grado n ha al più n radici distinte.

Dimostrazione. Induzione su $\deg(f) = n$.

Se f non ha radici in \mathbb{K} non c'è niente da dimostrare. Altrimenti, se a è radice, usiamo Ruffini: $f(x) = g(x)(x - a)$.

$\deg(g) = n - 1 \Rightarrow g$ ha al più $n - 1$ radici distinte per ipotesi induttiva $\Rightarrow f$ ha al più n radici distinte. \square

DEFINIZIONE: Sia f un polinomio in $\mathbb{K}[x]$. Si definisce *funzione polinomiale* la funzione $F : \mathbb{K} \rightarrow \mathbb{K}$ tale che $x \mapsto a_n x^n + \dots + a_0$.

PRINCIPIO DI IDENTITÀ DEI POLINOMI: Se \mathbb{K} è un campo con infiniti elementi, allora l'omomorfismo $f \rightarrow F$ è iniettivo.

Dimostrazione. Siano f, g tali che $F = G$, ovvero $\forall x \in \mathbb{K} f(x) = g(x)$. Quindi $f(x) - g(x) = (f - g)(x) = 0$, cioè $f = g$. \square

ELEMENTI IRRIDUCIBILI (O PRIMI):

Caso $\mathbb{K} = \mathbb{C}$:

TEOREMA FONDAMENTALE DELL'ALGEBRA: Ogni polinomio $f \in \mathbb{C}[x]$ di grado > 0 ha una radice in \mathbb{C} (\mathbb{C} è algebricamente chiuso).

COROLLARIO: Ogni polinomio $f \in \mathbb{C}[x]$ con $f \neq 0$ si scrive come prodotto di un elemento invertibile e fattori di primo grado.

Dimostrazione. Induzione con Ruffini + Teorema Fondamentale. □

Caso $\mathbb{K} = \mathbb{R}$:

PROPOSIZIONE: Sia $f(x) \in \mathbb{R}[x]$. Se $\alpha \in \mathbb{C}$ è una radice di $f(x)$ allora $\bar{\alpha}$ è una radice di $f(x)$.

Dimostrazione.

$$0 = \overline{f(\alpha)} = \overline{c_n \alpha^n + \dots + c_0} = \overline{c_n \alpha^n} + \dots + \overline{c_0} = c_n \bar{\alpha}^n + \dots + c_0 = f(\bar{\alpha})$$
□

COROLLARIO: I polinomi irriducibili in $\mathbb{R}[x]$ hanno grado 1 o 2.

Caso $\mathbb{K} = \mathbb{Q}$:

PROPOSIZIONE: In $\mathbb{Q}[x]$ esistono polinomi irriducibili di qualsiasi grado.

Dimostrazione. Ad esempio, $f(x) = x^n - 2$ è irriducibile $\forall n \in \mathbb{N}$. □

Caso $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$:

PROPOSIZIONE: In $\mathbb{Q}[x]$ esistono polinomi irriducibili di qualsiasi grado.

Osservazione. Se $f(x) \in \mathbb{Q}[x]$ allora esiste $d \in \mathbb{N}_+$ tale che

$$f(x) = \frac{g(x)}{d} \quad \text{con } g(x) \in \mathbb{Z}[x]$$

Osservazione. Se, dato $f(x) = c_n x^n + \dots + c_0 \in \mathbb{Z}[x]$, esistono radici razionali, allora sono del tipo $x = -\frac{b}{a}$ con $b \mid c_0$ e $a \mid c_n$. Quindi $(ax+b) \mid f(x)$.

Osservazione. Se $f(x) \in \mathbb{Q}[x]$ ha grado ≤ 3 allora f è riducibile se e solo se ha almeno una radice in \mathbb{Q} .

Osservazione. Per trovare le radici di un polinomio $p(x)$ in $\mathbb{Z}_p[x]$, basta calcolare il $MCD(p(x), x^p - x)$. In questo modo otteniamo tutte le radici del polinomio, ma senza saperne le molteplicità. Questo perché $x^p - x = x(x-1)(x-2) \cdot \dots \cdot (x-p+1) = \prod_{i \in \mathbb{Z}_p} (x-i)$.

7.5 Lemma di Gauss

DEFINIZIONE: Sia $f(x) = a_n x^n + \dots + a_0 \in \mathbb{Z}[x]$. Definiamo *contenuto* di f

$$c(f) := MCD(a_n, \dots, a_0)$$

LEMMA DI GAUSS:

$$c(fg) = c(f)c(g)$$

Dimostrazione. Consideriamo dapprima il caso $c(f) = c(g) = 1$. Dimostriamo che $c(fg) = 1$.

Supponiamo per assurdo $c(fg) \neq 1 \Rightarrow \exists p$ primo tale che $p \mid c(fg)$. Consideriamo i coefficienti modulo p .

Per ipotesi $\bar{f}(x) \neq 0, \bar{g}(x) \neq 0$ ma $\overline{fg} = 0$. Assurdo.

Guardiamo adesso il caso generale. Sia $f \in \mathbb{Z}[x]$ e $g \in \mathbb{Z}[x]$.

$$\begin{aligned} f &= c(f)f_1 \\ g &= c(g)g_1 \end{aligned} \Rightarrow fg = c(f)c(g)f_1g_1$$

Passando ai contenuti in entrambi i membri:

$$c(fg) = c(f)c(g)c(f_1g_1)$$

Ma f_1 e g_1 sono primitivi ($c(f_1) = c(g_1) = 1 \Rightarrow c(f_1g_1) = 1$), da cui la tesi. \square

COROLLARIO: Sia $f \in \mathbb{Z}[x]$, $f = gh$ con $g, h \in \mathbb{Q}[x]$. Allora esistono $g', h' \in \mathbb{Z}[x]$ tali che $f = g'h'$ e $\deg(g) = \deg(g')$ e $\deg(h) = \deg(h')$.

Dimostrazione. Sia $b = mcm\{\text{denominatori di } g\}$. Allora posso scrivere $g = \frac{g'}{b}$ con $g' \in \mathbb{Z}[x]$ (g e g' hanno lo stesso grado).

Inoltre $g' = c(g')g_1$ con g_1 primitivo. Quindi $g = \frac{c(g')}{b}g_1$ con $g_1 \in \mathbb{Z}[x]$.

Analogamente $h = \frac{c(h')}{d}h_1$ con $h_1 \in \mathbb{Z}[x]$ e primitivo.

Allora $f = gh = \frac{c(g')c(h')}{bd}g_1h_1$. Poiché $f \in \mathbb{Z}[x]$, $c(f) \in \mathbb{Z}$ e passando ai contenuti nell'identità precedente si ha che $c(f) = \frac{c(g')c(h')}{bd}c(g_1h_1) = \frac{c(g')c(h')}{bd}$. Dunque $bd \mid c(g')c(h')$ e quindi $f = g''h''$ con $g'' = kg'$ e $h'' = th'$ per certi $k, t \in \mathbb{Z}$. \square

7.6 Criterio di Eisenstein

CRITERIO DI IRRIDUCIBILITÀ DI EISENSTEIN: Sia $f \in \mathbb{Z}[x]$. f è irriducibile su $\mathbb{Q}[x]$ se $\exists p \in \mathbb{N}$ primo tale che

$$\begin{cases} p \nmid a_n \\ p \mid a_i \forall i = 0, \dots, n-1 \\ p^2 \nmid a_0 \end{cases}$$

Dimostrazione. Sia $\phi : \mathbb{Z}[x] \rightarrow \mathbb{Z}_p[x]$ l'omomorfismo di anelli tale che $\phi(a_n x^n + \dots + a_0) = \overline{a_n} x^n + \dots + \overline{a_0}$.

Poiché $p \mid a_i \forall i < n$, allora $\phi(p(x)) = cx^n$. Dunque se fosse riducibile, per la fattorizzazione unica in $\mathbb{Z}_p[x]$ i due divisori sarebbero del tipo bx^k e $\frac{c}{b}x^{n-k}$. Ma allora entrambi i termini noti sarebbero divisibili per p , che significa $p^2 \mid a_0$, dato che a_0 è il prodotto dei due termini noti. Assurdo. \square

Osservazione. $f(x)$ è irriducibile $\Leftrightarrow f(x+b)$ è irriducibile.

Osservazione. $f(x)$ è irriducibile $\Leftrightarrow f(\frac{1}{x})$ è irriducibile.

Anello di polinomi/ $(f) \cong$ Campo $\Leftrightarrow f$ è irriducibile

Capitolo 8

Teoria dei Campi

DEFINIZIONE: Un anello commutativo unitario in cui ogni elemento ($\neq 0$) ha un inverso moltiplicativo si dice *campo*.

8.1 \mathbb{C} : il Campo dei Complessi

$$\mathbb{C} = \{a + ib \mid a, b \in \mathbb{R}, i^2 = -1\}$$

Esiste un altro modo per rappresentare un numero complesso, usando le *coordinate polari*. In tal modo la moltiplicazione tra complessi risulta più semplice:

$$\begin{cases} \rho = \sqrt{a^2 + b^2} \\ \tan \theta = \frac{b}{a} \end{cases}$$

Per passare invece da coordinate polari a cartesiane si usa le seguenti relazioni:

$$\begin{cases} a = \rho \cos \theta \\ b = \rho \sin \theta \end{cases} \quad \rho \neq 0 \quad \theta \in \mathbb{R}/2\pi\mathbb{R}$$

Vediamo come si comporta il prodotto nelle 2 rappresentazioni.

$$\begin{aligned} (a + ib)(a' + ib') &= aa' - bb' + i(ab' + ba') \\ &= \rho\rho'(\cos \theta \cos \theta' - \sin \theta \sin \theta' + i(\sin \theta \cos \theta' + \cos \theta \sin \theta')) \\ &= \rho\rho'(\cos(\theta + \theta') + i \sin(\theta + \theta')) \end{aligned}$$

Quindi rappresentando \mathbb{C} come un prodotto diretto tra i gruppi $\mathbb{R}_+ \times \mathbb{R}/2\pi\mathbb{R}$ si ha che

$$(\rho, \theta)(\rho', \theta') = (\rho\rho', \theta + \theta')$$

RADICI n -ESIME DELL'UNITÀ: L'equazione $x^n = a$ in \mathbb{C} ha n radici distinte se $a \neq 0$, unica radice (quella nulla) se $a = 0$.

Per trovarle passiamo in coordinate polari:

$$\begin{aligned} a &\mapsto (\rho, \theta) \\ x &\mapsto (\xi, \omega) \end{aligned} \Rightarrow x^n \mapsto (\xi^n, n\omega)$$

$$\text{Soluzioni: } \begin{cases} \xi^n = \rho \\ n\omega = \theta \end{cases} \quad \begin{cases} \xi = \sqrt[n]{\rho} \\ \omega = \frac{\theta + 2k\pi}{n} \end{cases} \quad \text{con } k = 0, 1, \dots, n-1$$

CONIUGIO: L'applicazione $\bar{\cdot}: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C}$ tale che $z = a + ib \mapsto \bar{z} = a - ib$ vista nel piano complesso opera come una simmetria rispetto all'asse reale.

8.2 Elementi Algebrici e Trascendenti

DEFINIZIONE: Sia \mathbb{K} un campo. Un insieme V si dice \mathbb{K} -spazio vettoriale se è un gruppo abeliano rispetto all'addizione e se l'operazione esterna chiamata prodotto per scalari $\cdot: \mathbb{K} \times V \rightarrow V$ ha le seguenti proprietà:

- $\forall a, b \in \mathbb{K}, \forall x \in V \quad a(bx) = (ab)x$;
- $\forall x \in V \quad 1 \cdot x = x$;
- Le proprietà distributive dell'addizione rispetto al prodotto per scalari e viceversa.

Osservazione. Siano $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$ due campi. \mathbb{F} è in modo naturale un \mathbb{K} -spazio vettoriale.

DEFINIZIONE: Siano $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$ due campi e sia $\alpha \in \mathbb{F}$.

- α si dice *algebrico* su \mathbb{K} se esiste $f(x) \in \mathbb{K}[x]$, $f \neq 0$ tale che $f(\alpha) = 0$;
- α si dice *trascendente* su \mathbb{K} se $\forall f \in \mathbb{K}[x]$, $f \neq 0$ si ha $f(\alpha) \neq 0$.

PROPOSIZIONE: Sia α algebrico su \mathbb{K} . L'insieme dei polinomio in $\mathbb{K}[x]$ che si annullano in α è costituito dai multipli di un polinomio.

Dimostrazione. Consideriamo $A = \{f \in \mathbb{K}[x] \mid f(\alpha) = 0\}$. $A \neq \{0\}$.

Sia $h(x) \in A$ un polinomio di grado minimo ($h \neq 0$). Dimostriamo che $A = \{\text{multipli di } h\}$.

\supseteq . Sia $f = gh$. Allora $f(\alpha) = g(\alpha)h(\alpha) = 0 \Rightarrow f \in A$.

\subseteq . Divisione Euclidea. Sia $f \in A$, $f = qh + r$. $f(\alpha) = q(\alpha)h(\alpha) + r(\alpha) \Rightarrow 0 = r(\alpha)$. Ma h ha grado minimo, e r ha grado minore. Dunque $r = 0$. \square

DEFINIZIONE: Siano $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$ due campi, $\alpha \in \mathbb{F}$ algebrico su \mathbb{K} . Il polinomio *minimo* di α su \mathbb{K} è il polinomio monico di grado minimo tra quelli che si annullano in α .

PROPOSIZIONE: Siano $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$ campi, $\alpha \in \mathbb{F}$ algebrico su \mathbb{K} . Allora l'insieme

$$E = \{f(\alpha) \mid f \in \mathbb{K}[x]\}$$

è un campo.

Inoltre $\dim_{\mathbb{K}} E = \text{grado del polinomio minimo di } \alpha \text{ su } \mathbb{K}$.

Dimostrazione. Sia $h(x) \in \mathbb{K}[x]$ il polinomio minimo di α su \mathbb{K} .

Osserviamo che $f(\alpha) = g(\alpha) \Leftrightarrow h \mid f - g \Leftrightarrow (f - g)(\alpha) = 0$.

Quindi $E = \{r(\alpha) \mid \text{deg}(r) < \text{deg}(h) \text{ oppure } r = 0\}$. Si verifica facilmente che E è chiuso rispetto all'addizione e alla moltiplicazione.

Il polinomio minimo di α su \mathbb{K} è irriducibile. Infatti $h(x) = a(x)b(x) \Rightarrow 0 = a(\alpha)b(\alpha)$, ma $\text{deg}(a), \text{deg}(b) < \text{deg}(h)$, quindi è impossibile.

Consideriamo $r(\alpha) \in E$, $r \neq 0$ e applichiamo Bézout: dato che $(r, h) = 1$ allora esistono s, t tali che $rs + ht = 1$.

$\Rightarrow r(\alpha)s(\alpha) = 1$. Quindi $r(\alpha)$ ha un inverso moltiplicativo.

Sia $\text{deg}(h) = d$. $h = a_0 + \dots + a_d x^d$. Allora $E = \{c_0 + \dots + c_{d-1} \alpha^{d-1} \mid c_i \in \mathbb{K} \forall i\}$.

Una base di E è $\{1, \alpha, \dots, \alpha^{d-1}\}$: la caratterizzazione precedente di E assicura che lo generino; vediamo che siano linearmente indipendenti. Se $c_0 + \dots + c_{d-1} \alpha^{d-1} = 0$ allora $g(x) = c_0 + \dots + c_{d-1} x^{d-1}$ si annulla in α nonostante abbia grado minore del polinomio minimo. Allora $g = 0$. \square

Osservazione. In notazione breve $E = \mathbb{K}(\alpha)$.

Osservazione. Siano $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{L} \subseteq \mathbb{F}$ e $\alpha \in \mathbb{F}$. Se $\dim_{\mathbb{K}} \mathbb{K}(\alpha) = [\mathbb{K}(\alpha) : \mathbb{K}] = d$ allora $[\mathbb{L}(\alpha) : \mathbb{L}] \leq d$. Infatti $h(x) \in \mathbb{K}[x] \subseteq \mathbb{L}[x]$ può non essere il polinomio minimo in $\mathbb{L}[x]$, di sicuro però è un suo multiplo.

PROPOSIZIONE: Sia $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{F}$, $\alpha, \beta \in \mathbb{F}$ algebrici su \mathbb{K} . Sia $[\mathbb{K}(\alpha) : \mathbb{K}] = n$ e $[\mathbb{K}(\beta) : \mathbb{K}] = m$. $\mathbb{K}(\alpha, \beta)$ è il più piccolo campo contenente α e β . Allora $[\mathbb{K}(\alpha, \beta) : \mathbb{K}] = nm_1$ con $m_1 \leq m$.

PROPOSIZIONE: Siano $\mathbb{K} \subseteq \mathbb{E} \subseteq \mathbb{F}$ campi.

$$\left. \begin{array}{l} [\mathbb{E} : \mathbb{K}] = a \\ [\mathbb{F} : \mathbb{E}] = b \end{array} \right\} \Rightarrow [\mathbb{F} : \mathbb{K}] = ab$$

DEFINIZIONE: Sia $f(x) \in \mathbb{K}[x]$ e siano $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ le sue radici in un campo algebricamente chiuso Ω che contiene \mathbb{K} . Si dice *campo di spezzamento* di

$f(x)$ (in Ω) il campo $\mathbb{F} = \mathbb{K}(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$.

Osservazione. Se $f(x) \in \mathbb{K}[x]$ ha grado n , è irriducibile e \mathbb{F} è il campo di spezzamento di $f(x)$, allora $[\mathbb{F} : \mathbb{K}] \leq n!$. Inoltre $n \mid [\mathbb{F} : \mathbb{K}]$.

$$\mathbb{K} \underbrace{\subseteq}_{\text{grado } n} \mathbb{K}(\alpha_1) \underbrace{\subseteq}_{\text{grado } \leq n-1} \dots \subseteq \mathbb{F}$$

8.3 Campi Finiti

PROPOSIZIONE: Per ogni campo con un numero finito di elementi \mathbb{K} esistono un p primo e un $n \geq 1$ tali che $|\mathbb{K}| = p^n$. Per ogni p e per ogni $n \geq 1$ esiste un unico campo con p^n elementi a meno di isomorfismi.

Dimostrazione. Sia \mathbb{K} un campo finito.

$1 \in \mathbb{K}$, quindi esiste un sottogruppo additivo ciclico generato da 1 isomorfo a \mathbb{Z}_n per un certo $n \in \mathbb{N}$.

Poiché \mathbb{K} è finito, ha caratteristica non nulla. Ma essendo un campo esso non ha divisori di 0, quindi la caratteristica è un primo p .

Ciò significa che $\mathbb{Z}_p \subseteq \mathbb{K}$. p è primo, quindi \mathbb{Z}_p è un sottocampo di \mathbb{K} che assume quindi forma di \mathbb{Z}_p -spazio vettoriale.

Sia $\{\alpha_1, \dots, \alpha_n\}$ una base di tale spazio vettoriale; allora

$$\mathbb{K} = \{c_1\alpha_1 + \dots + c_n\alpha_n \mid c_i \in \mathbb{Z}_p \ \forall i\}$$

Da ciò deriva che $|\mathbb{K}| = p^n$.

Costruiamo adesso un campo con p^n elementi.

Consideriamo \mathbb{K} immerso in un campo algebricamente chiuso Ω e consideriamo il polinomio $f(x) = x^{p^n} - x \in \mathbb{Z}_p[x]$ che ha tutte le radici distinte. Infatti, se ne avesse con molteplicità > 1 , avrebbe soluzioni comuni con $f'(x) = p^n x^{p^n-1} - 1 = -1$.

Sia X l'insieme di tutte le radici di $f(x)$. $|X| = p^n$ ed è un campo (le verifiche sono lasciate). \square

Osservazione. Se $|\mathbb{K}| = p^n$ allora \mathbb{K} è costituito dalle radici del polinomio $x^{p^n} - x$.

Dimostrazione. $\mathbb{K} = \{0\} \cup \mathbb{K}^*$.

Sia $\alpha \in \mathbb{K}^*$. Allora $\alpha^{p^n-1} = 1$ (perchè $\text{ord}(\mathbb{K}^*) = p^n - 1$). $\Rightarrow \alpha^{p^n} - \alpha = 0$.

Gli elementi di $\mathbb{K}^* \cup \{0\}$ sono quindi tutte e sole le radici del polinomio $x^{p^n} - x$. \square

TEOREMA: In un campo algebricamente chiuso Ω che contiene $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ esiste uno e un solo campo di ordine p^n per ogni $n \geq 1$.

TEOREMA: A meno di isomorfismo esiste uno e un solo campo finito di ordine p^n .

PROPOSIZIONE: Sia \mathbb{K} un campo e sia $G < \mathbb{K}^*$ un sottogruppo moltiplicativo finito di \mathbb{K} . Allora G è ciclico.

Dimostrazione. Sia $|G| = n$.

Per ogni $d \mid n$ sia n_d il numero di elementi di G di ordine esattamente d .

$$n = \sum_{d \mid n} n_d$$

Dimostriamo che esiste un elemento n_n i ordine uguale all'ordine di G .

Vediamo che $n_d = 0$ oppure $n_d = \varphi(d)$. Infatti se $\alpha \neq 0$, $ord(\alpha) = d$ allora $\alpha^d = 1$, cioè α è radice di $x^d - 1$. $\langle \alpha \rangle = \{\text{insieme delle radici}\}$. In un gruppo ciclico ci sono esattamente $\varphi(d)$ elementi di ordine d .

A questo punto, poiché $\sum_{d \mid n} \varphi(d) = n$ allora $\varphi(d) = n_d \forall d$, compreso $d = n$. \square

PROPOSIZIONE: Dati $p, n \exists \alpha \in \mathbb{F}_{p^n}$ tale che $\mathbb{F}_{p^n} = \mathbb{F}(\alpha)$.

Dimostrazione. Basta prendere α un generatore del gruppo ciclico $\mathbb{F}_{p^n}^*$. \square

COROLLARIO: $\forall p, \forall n$ esistono polinomi irriducibili di grado n in $\mathbb{F}_p[x]$.

Dimostrazione. Basta prendere $f(x)$ il polinomio minimo di un α su \mathbb{F}_p . \square

PROPOSIZIONE: $\mathbb{F}_{p^a} \subseteq \mathbb{F}_{p^b} \Leftrightarrow a \mid b$.

Dimostrazione. \Rightarrow .

\mathbb{F}_{p^b} è uno spazio vettoriale su \mathbb{F}_{p^a} . Sia d la dimensione di questo spazio vettoriale. Allora $\mathbb{F}_{p^b} \cong (\mathbb{F}_{p^a})^d$. Guardando le cardinalità $p^b = p^{ad}$. \square

Dimostrazione. \Leftarrow .

Basta dimostrare che $x^{p^a} - x \mid x^{p^b} - x$, ossia $x^{p^a-1} - 1 \mid x^{p^b-1} - 1$.

Sia $b = ad$. Allora $p^b - 1 = p^{ad} - 1 = (p^a - 1)(p^{a(d-1)} + \dots + 1)$. Quindi $p^a - 1 \mid p^b - 1$, cioè $x^{p^a-1} - 1 \mid x^{p^b-1} - 1$. \square

8.4 Campi di Spezzamento su \mathbb{F}_p

Sia $f(x) \in \mathbb{F}_p[x]$ con f irriducibile di grado n . Siano $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ le radici tutte distinte.

$$\begin{aligned} c.d.s. &= \mathbb{F}_p(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \\ [\mathbb{F}_p(\alpha_1) : \mathbb{F}_p] &= n \Rightarrow \mathbb{F}_p(\alpha_1) = \mathbb{F}_{p^n} \\ \dots &\Rightarrow \dots \\ [\mathbb{F}_p(\alpha_n) : \mathbb{F}_p] &= n \Rightarrow \mathbb{F}_p(\alpha_n) = \mathbb{F}_{p^n} \end{aligned}$$

Quindi

$$c.d.s. = \mathbb{F}_p(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = \mathbb{F}_p(\alpha_i) = \mathbb{F}_{p^n}$$

CDS DI UN POLINOMIO QUALISIASI: Sia $f(x) \in \mathbb{F}_p[x]$ polinomio qualsiasi. Sia $f(x) = f_1(x) \cdot \dots \cdot f_k(x)$ con f_i irriducibili di grado n_i .

Allora i c.d.s. dei fattori sono $\mathbb{F}_{p^{n_i}}$. Il c.d.s. di $f(x)$ invece è \mathbb{F}_{p^m} con $m = mcm\{n_1, \dots, n_k\}$.

CDS DI $x^n - 1$ SU \mathbb{F}_p : Cerchiamo il c.d.s. di $x^n - 1$ su \mathbb{F}_p .

Sia $n = p^a m$, con $(m, p) = 1$. Allora $x^n - 1 = (x^m - 1)^{p^a}$ perché \mathbb{F}_p ha caratteristica p . Quindi il problema equivale a trovare il c.d.s. di $x^m - 1$ con $(m, p) = 1$.

Le radici sono tutte distinte, poichè $f'(x) = mx^{m-1} = 0 \Leftrightarrow x = 0$.

Il c.d.s. è il più piccolo campo che contiene il gruppo ciclico delle radici di $f(x)$.

$c.d.s. = \mathbb{F}_{p^k}$; il gruppo ciclico $\subseteq \mathbb{F}_{p^k}^*$ $\Leftrightarrow k =$ minimo naturale tale che $m \mid p^k - 1$, ossia

$$p^k \equiv 1 \pmod{m}$$

Dunque k è l'ordine di p in $(\mathbb{Z}/m\mathbb{Z})^*$.