

Campi finiti - riepilogo

Un campo è un insieme F con due operazioni, somma $(+)$ e prodotto \cdot , tale che

- F è un gruppo commutativo rispetto alla somma
- $F \setminus \{0\}$ è un gruppo commutativo rispetto al prodotto

La seconda condizione implica l'esistenza di un **inverso moltiplicativo** per ogni $a \neq 0$ in F :

$$\forall a \in F, a \neq 0, \quad \exists a^{-1} \in F \\ a \cdot a^{-1} = 1$$

Esempi: \mathbb{Q} è un campo, \mathbb{Z} non lo è (per esempio 2 non ha un inverso moltiplicativo in \mathbb{Z}).

Un **campo finito** è un campo con un numero finito di elementi.

- neanche \mathbb{Z}_8 è un campo; per esempio 2 non ha un inverso moltiplicativo in \mathbb{Z}_8
- infatti, moltiplicando 2 per gli elementi di \mathbb{Z}_8 , non otteniamo mai 1

\cdot	1	2	3	4	5	6	7
2	2	4	6	0	2	4	6

- si ha che \mathbb{Z}_n è un campo $\iff n$ è un numero primo
- già visto: $U(\mathbb{Z}_n) = \{a \in \mathbb{Z}_n \mid (a, n) = 1\}$
- dunque \mathbb{Z}_n campo $\iff U(\mathbb{Z}_n) = \mathbb{Z}_n \setminus \{0\} \iff n$ primo

Teorema

- ① F un campo finito $\Rightarrow |F| = p^m$, p primo
- ② $\forall p$ primo, $\forall m \geq 1$ esiste un unico campo finito F con p^m elementi; $F = GF(p^m)$

Per $m = 1$, $GF(p) = \mathbb{Z}_p$

Ma come sono fatti i campi con p^m elementi, $m > 1$?

campo con 8 elementi

- **Esempio:** cerchiamo di costruire il campo $GF(8)$ con 8 elementi. (\mathbb{Z}_8 non va bene)
- $8 = 2^3$: consideriamo $\mathbb{Z}_2[x]$, l'insieme dei polinomi a coefficienti in \mathbb{Z}_2
- in particolare, consideriamo l'insieme S di questi polinomi di grado *minore* di 3
- $S = \{a_2x^2 + a_1x + a_0 \mid a_i \in \mathbb{Z}_2\}$; ha 8 elementi
- esplicitamente, si ha
 $S = \{0, 1, x, x + 1, x^2, x^2 + 1, x^2 + x, x^2 + x + 1\}$
- S “diventerà” il campo $GF(8)$; bisogna vedere come funzionano le operazioni di somma e prodotto

somma

- l'insieme S è chiuso rispetto alla somma: la somma di due polinomi di grado minore di 3 è un polinomio di grado minore di 3.
- Ex: $(x + 1) + (x^2 + x) = x^2 + 2x + 1 = x^2 + 1$
- S è un gruppo commutativo rispetto alla somma fra polinomi (esercizio).
- si può identificare S con \mathbb{Z}_2^3 ; il polinomio $a_2x^2 + a_1x + a_0$ si identifica con la stringa $a_2a_1a_0$.
 $x + 1 \rightarrow 011$, $x^2 + x \rightarrow 110$
- con questa identificazione, la somma corrisponde allo XOR fra stringhe

$$\begin{aligned}(x + 1) + (x^2 + x) &= x^2 + 1 \\ 011 \oplus 110 &= 101\end{aligned}$$

prodotto

- l'insieme S **non** è chiuso rispetto al prodotto: il prodotto di due polinomi di grado minore di 3 può essere un polinomio di grado **maggiore o uguale** a 3.
- Ex: $(x^2 + 1) \cdot (x^2 + x) = x^4 + x^3 + x^2 + x \notin S$
- si introduce la **congruenza** fra polinomi:
 $p_1(x) \equiv p_2(x) \pmod{m(x)} \iff m(x) \mid p_1(x) - p_2(x)$
- fra polinomi si può fare la divisione con il resto: se $p(x)$, $m(x)$ sono due polinomi, e il grado di $m(x)$ è m , allora
 $p(x) = q(x)m(x) + r(x)$, e il grado di $r(x)$ è **minore** di m
inoltre $p(x) \equiv r(x) \pmod{m(x)}$
- per restare all'interno di S , il risultato della moltiplicazione va ridotto modulo un polinomio di terzo grado; si sceglie un polinomio **irriducibile** su \mathbb{Z}_2 di grado 3 (per esempio $x^3 + x + 1$).

- il risultato del prodotto va ridotto modulo $x^3 + x + 1$
- $(x^2 + 1) \cdot (x^2 + x) = x^4 + x^3 + x^2 + x = (x + 1)(x^3 + x + 1) + x + 1 \equiv x + 1$
- con questo prodotto, S diventa un campo finito: ogni elemento $\neq 0$ ha un inverso moltiplicativo.

$$GF(8) = \mathbb{Z}_2[x]/x^3 + x + 1$$

- ex: l'inverso di x è $x^2 + 1$;
 $x(x^2 + 1) = x^3 + x = (x^3 + x + 1) + 1 = 1$

il caso generale

Questo procedimento si generalizza: per costruire il campo $GF(p^m)$:

- si considerano i polinomi a coefficienti in \mathbb{Z}_p ;
- si sceglie un polinomio $m(x) \in \mathbb{Z}_p[x]$ di grado m , *irriducibile* su \mathbb{Z}_p ;
- $GF(p^m) = \mathbb{Z}_p[x]/m(x)$;
- la somma è la somma ordinaria fra polinomi;
- il risultato del prodotto va ridotto modulo $m(x)$.

il caso binario

- in particolare se $p = 2$, il campo $GF(2^m)$ è fatto di polinomi del tipo
 $a_{m-1}x^{m-1} + \dots + a_1x + a_0$, dove $a_i \in \{0, 1\}$
- si identifica $GF(2^m)$ con l'insieme $\{0, 1\}^m$ delle stringhe binarie lunghe m
- $a_{m-1}x^{m-1} + \dots + a_1x + a_0 \leftrightarrow a_{m-1} \dots a_1 a_0$
- la somma in $GF(2^m)$ corrisponde allo XOR fra stringhe
- per quanto riguarda il prodotto, conviene lavorare sui polinomi

AES - SUBBYTES

- nell'AES, i plaintext sono stringhe lunghe 128 (2^7); sono pensati come 2^4 sottoblocchi di lunghezza 2^3 - cioè 16 byte
- i byte vengono trattati come elementi del campo
 $GF(2^8) = \mathbb{Z}_2[x]/(x^8 + x^4 + x^3 + x + 1)$; (Rijndael's finite field)
- la sostituzione - SUB-BYTES prende in input un byte $a_7 \dots a_1 a_0$ e dà in output un byte $b_7 \dots b_1 b_0$
 - ① $a = a_7x^7 + \dots + a_1x + a_0 \in GF(2^8)$
 - ② si calcola $a^{-1} = \hat{a}_7x^7 + \dots + \hat{a}_1x + \hat{a}_0 \in GF(2^8)$
 - ③ si applica una trasformazione affine a $\hat{a}_7 \dots \hat{a}_1 \hat{a}_0$ (della forma $x \rightarrow Ax + B$, A matrice invertibile 8×8 , B matrice 8×1)
 - ④ il risultato dà l'output $b_7 \dots b_1 b_0$