

Algoritmo di Euclide esteso

$$1876 = 365 * 5 + 51$$

$$365 = 51 * 7 + 8$$

$$51 = 8 * 6 + 3$$

$$8 = 3 * 2 + 2$$

$$3 = 2 * 1 + 1$$

$$2 = 1 * 2 + 0$$

a	b	q	r	x	y
			1876	1	0
			365	0	1
1876	365	5	51	1	-5
365	51	7	8	-7	36
51	8	6	3	43	-221
8	3	2	2	-93	478
3	2	1	1	136	-699
2	1	2	0		

$$a = bq + r \quad r = 1876x + 365y$$

$$(x_i, y_i) = (x_{i-2} - x_{i-1} \cdot q_i, \quad y_{i-2} - y_{i-1} \cdot q_i)$$

$$\begin{aligned} 51 &= 1876 - 365 * 5 = \\ &= 1876 * (1) + 365 * (-5) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 8 &= 365 - 51 * 7 = \\ &= [1876 * (0) + 365 * (1)] - [1876 * (1) + 365 * (-5)] * 7 = \\ &= 1876 * [(0) - (1) * 7] + 365 * [(1) - (-5) * 7] = \\ &= 1876 * (-7) + 365 * (36) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 3 &= 51 - 8 * 6 = \\ &= [1876 * (1) + 365 * (-5)] - [1876 * (-7) + 365 * (36)] * 6 = \\ &= 1876 * [(1) - (-7) * 6] + 365 * [(-5) - (36) * 6] = \\ &= 1876 * (43) + 365 * (-221) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2 &= 8 - 3 * 2 = \\ &= [1876 * (-7) + 365 * (36)] - [1876 * (43) + 365 * (-221)] * 2 = \\ &= 1876 * [(-7) - (43) * 2] + 365 * [(36) - (-221) * 2] = \\ &= 1876 * (-93) + 365 * (478) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 1 &= 3 - 2 * 1 = \\ &= [1876 * (43) + 365 * (-221)] - [1876 * (-93) + 365 * (478)] * 1 = \\ &= 1876 * [(43) - (-93) * 1] + 365 * [(-221) - (478) * 1] = \\ &= 1876 * (136) + 365 * (-699) \end{aligned}$$

Equazioni diofantee

$$ax + by = c$$

Primo metodo (sostituzione)

1. calcola $MCD(a, b)$ (eventualmente con l'algoritmo di Euclide)

2. $MCD(a, b) \mid c$?

- NO: non ci sono soluzioni
- SÌ: vai avanti

3. dividi tutto per $MCD(a, b)$

$$a' = \frac{a}{MCD(a, b)}, \quad b' = \frac{b}{MCD(a, b)}, \quad c' = \frac{c}{MCD(a, b)}$$

$$a'x + b'y = c'$$

4. risolvi l'omogenea associata

$$a'x + b'y = 0$$

- chiamiamo α e β le soluzioni, allora

$$\alpha = -b't \quad \beta = a't, \quad t \in \mathbb{Z}$$

5. trova una coppia di soluzioni dell'equazione originaria [quella azzurra]

- applica l'identità di Bézout

$$1 = a'r + b's$$

- trova i coefficienti r e s con l'algoritmo di Euclide esteso
- chiamiamo (x_0, y_0) una coppia di soluzioni dell'equazione originaria dove

$$x_0 = c'r \quad \text{e} \quad y_0 = c's$$

6. tutte le soluzioni dell'equazione di partenza sono del tipo

$$(x_0 + \alpha, y_0 + \beta) \text{ in funzione del parametro } t$$

Secondo metodo (congruenze)

1. risolvi la congruenza

$$ax \equiv c \pmod{b}$$

$$x = q + kb$$

2. sostituisci x nella diofantea e trova y

$$y = \frac{c - ax}{b}$$

3. le soluzioni sono del tipo

$$(x, y) \text{ in funzione del parametro } k$$

NOTA: puoi scambiare i ruoli di x e y e risolvere $by \equiv c \pmod{a}$

in generale conviene scegliere in modo da avere moduli piccoli

Congruenze I grado

$$Ax \equiv B \pmod{m}$$

1. sostituisci A e B con il rispettivo resto modulo m

$$A \equiv a \pmod{m} \wedge B \equiv b \pmod{m}, \quad 0 \leq a, b < m$$

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

2. calcola $MCD(a, m)$ (eventualmente con l'algoritmo di Euclide)

3. $MCD(a, m) \mid b$?

- NO: non ci sono soluzioni
- SÌ: vai avanti

4. dividi tutto per $MCD(a, m)$

$$a' = \frac{a}{MCD(a, m)}, \quad b' = \frac{b}{MCD(a, m)}, \quad m' = \frac{m}{MCD(a, m)}$$

$$a'x \equiv b' \pmod{m'}$$

5. trova l'inverso di a'

- applica l'identità di Bézout

$$1 = a'r + m's$$

- trova il coefficiente r con l'algoritmo di Euclide esteso
- ora abbiamo che

$$a'r \equiv 1 \pmod{m'}$$

6. moltiplica per l'inverso

$$x \equiv b'r \pmod{m'}$$

NOTA: ci sono $MCD(a, m)$ soluzioni modulo m del tipo

$$x = x_0 + m't, \quad 0 \leq t < MCD(a, m)$$

dove x_0 è l'unica soluzione modulo m' .

Sistemi di congruenze lineari

$$\begin{cases} A_1x \equiv B_1 \pmod{m_1} \\ A_2x \equiv B_2 \pmod{m_2} \end{cases}$$

Primo metodo (sostituzione)

1. risolvere le singole equazioni e ricondursi a

$$\begin{cases} x \equiv c_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv c_2 \pmod{m_2} \end{cases}$$

2. calcola $MCD(m_1, m_2)$ (eventualmente con l'algoritmo di Euclide)
3. $MCD(m_1, m_2) \mid c_2 - c_1$?

- NO: non ci sono soluzioni
- SÌ: vai avanti

4. trova una soluzione del sistema

- ricava x da una delle due equazioni [supponiamo la prima]

$$x = c_1 + km_1$$

- sostituisci nell'altra

$$km_1 \equiv c_2 - c_1 \pmod{m_2}$$

- risolvi per k

$$k \equiv q \pmod{m_2}$$

- sostituisci il valore di k per ottenere la soluzione particolare

$$x_0 = c_1 + qm_1$$

5. tutte le altre soluzioni del sistema soddisfano

$$x \equiv x_0 \pmod{mcm(m_1, m_2)}$$

Secondo metodo (metodo di interpolazione)

1. come sopra
2. idem
3. idem
4. risolvi i sistemi

$$\begin{cases} x_1 \equiv 1 \pmod{m_1} \\ x_1 \equiv 0 \pmod{m_2} \end{cases} \quad \begin{cases} x_2 \equiv 0 \pmod{m_1} \\ x_2 \equiv 1 \pmod{m_2} \end{cases}$$

5. la soluzione del sistema di partenza è $x \equiv c_1x_1 + c_2x_2 \pmod{m_1m_2}$

Teorema cinese del resto

Il sistema $\begin{cases} x \equiv c_1 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ x \equiv c_n \pmod{m_n} \end{cases}$ con $(m_i, m_j) = 1, \forall 1 \leq i, j \leq n$ è equivalente a

$$x \equiv c \pmod{\left(\prod_{i=1}^n m_i\right)}$$

Binomio ingenuo

$$(x + y)^p \equiv x^p + y^p \pmod{p} \quad p \text{ primo}$$

Funzione φ di Eulero

$$\varphi(n) = \prod_{i=1}^r p_i^{e_i-1} (p_i - 1), \quad n = \prod_{i=1}^r p_i^{e_i}$$

Teorema di Eulero

$$x^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m}$$

Ordine moltiplicativo

$$\text{ord}_m(a) = \min \{ k > 0 : a^k \equiv 1 \pmod{m} \}$$

NOTA: dato che $\text{ord}_m(a) \mid \varphi(m)$ puoi cercare $\text{ord}_m(a)$ tra i divisori di $\varphi(m)$

Congruenze esponenziali

$$A^x \equiv B \pmod{m}$$

1. sostituisci A e B con il rispettivo resto modulo m

$$A \equiv a \pmod{m} \wedge B \equiv b \pmod{m}, \quad 0 \leq a, b < m$$

$$a^x \equiv b \pmod{m}$$

2. calcola $MCD(a, m)$ (eventualmente con l'algoritmo di Euclide)
3. $MCD(a, m) = 1$?
 - NO: non ci sono soluzioni
 - SÌ: vai avanti
4. cerca una soluzione x_0 "a tentativi"
 - calcola le potenze di a (ovviamente modulo m) finché non ne trovi una congrua a b
 - se non c'è, non ci sono soluzioni
5. la soluzione è

$$x \equiv x_0 \pmod{\text{ord}_m(a)}$$