

Criptografie

tema 2

① Numărul minim și maxim de pași în alg. lui Euclid.

- Cazul optim: când unul dintre numere divide perfect pe celălalt.

→ Nr min este 1

- Teorema lui Lamé → Numărul maxim de pași este mărginit de $5d$, unde d e nr de cifre al nr mai mic

② Numărul de operații elementare pt. algoritmul lui Euclid.

La fiecare pas calculăm restul împărțirii:

$$(a, b) = (b, a \bmod b).$$

- Pentru fiecare împărțire avem $2n^2$ imp. pas.

- În cel mai rău caz (numerele consecutive a număr Fibonacci) numărul de operații este n (numărul de biți)

⇒ Numărul biți de operații este $2n^3$.

③ Numărul de operații elementare pt. algoritmul lui Euclid extins.

- La fiecare pas calculăm q și restul:

Nr de pași cum calculat ⇒ $2n^2$.

- La algoritmul extins avem în plus 2 înmulțiri (înmulțirea număr cu vector) și 2 scurțuri (scurț de vector de lungime 2).

O înmulțire are $2k^2 - 3k + 1$ pași și scurțarea $k - 1$ operații

$$\Rightarrow 4n^2 - 6n + 2 + 2k - 2 = 4n^2 - 4n.$$

⇒ Numărul total de op. este $4n^2 - 4n$.

$$\textcircled{4} \quad \sum_{d|n} \varphi(d) = n$$

pt. $\forall k \in \{1, 2, \dots, n\}$ are coprime to n , not $d = \text{gcd}(k, n)$
 At least d is an divisor of n .

Def multiset S_d pt \forall div d of n :

$$S_d = \{k \in \{1, \dots, n\} \mid \text{gcd}(k, n) = d\}$$

Deci $(k, n) = d \Rightarrow k = d \cdot m, m \in \mathbb{Z}$

- Condiție $(k, n) = d \Rightarrow (m, \frac{n}{d}) = 1$

- $k = d \cdot m \Rightarrow n = d \cdot \frac{n}{d}$, deci $(d \cdot m, d \cdot \frac{n}{d}) = d (m, \frac{n}{d})$.

- $(k, n) = d$

- $|S_d| = \varphi(\frac{n}{d})$

Deci mult S_d partituonează în $\{1, -1, n\}$, avem

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

Când d porunge totu divizori lui n și $\frac{n}{d}$ porunge oarecurs multu de divizori

$$\sum_{d|n} |S_d| = \sum_{d|n} \varphi(\frac{n}{d}) = \sum_{d|n} \varphi(d) = n.$$

$$(6) \quad 21 \cdot x \equiv 1 \pmod{37}$$

$$37 \in \text{prim} \Rightarrow (21, 37) = 1$$

$$37 = 1 \cdot 21 + 16$$

$$x_{37} = (1, 0), \quad x_{21} = (0, 1)$$

$$21 = 1 \cdot 16 + 5$$

$$x_{16} = x_{37} - x_{21} = (1, 0) - (0, 1) = (1, -1)$$

$$16 = 5 \cdot 3 + 1$$

$$x_5 = x_{21} - x_{16} = (0, 1) - (1, -1) = (-1, 2)$$

$$5 = 5 \cdot 1 + 0$$

$$x_1 = x_{16} - 3x_5 = (1, -1) - 3(-1, 2) = (4, -7)$$

$$\Rightarrow 4 \cdot 37 - 7 \cdot 21 = 1$$

$$\Rightarrow x = -7, \quad 21 \cdot (-7) \equiv 1 \pmod{37}$$

$$-7 \equiv 37 - 7 = 30 \pmod{37}$$

$$\Rightarrow 21^{-1} \equiv 30 \pmod{37}$$

$$(5) \quad (34567, 76543) = 1$$

$$76543 = 2 \cdot 34567 + 7409$$

$$34567 = 4 \cdot 7409 + 4931$$

$$4709 = 1 \cdot 4931 + 2478$$

$$4931 = 1 \cdot 2478 + 2453$$

$$2478 = 1 \cdot 2453 + 25$$

$$2453 = 98 \cdot 25 + 3$$

$$25 = 8 \cdot 3 + 1$$

$$3 = 3 \cdot 1 + 0$$

$$\Rightarrow (34567, 76543) = 1$$

$$x_{76543} = (1, 0), \quad x_{34567} = (0, 1)$$

$$\begin{aligned} x_{7409} &= x_{76543} - 2x_{34567} \\ &= (1, 0) - 2(0, 1) = (1, -2) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_{4931} &= x_{34567} - 4x_{7409} \\ &= (0, 1) - 4(1, -2) = (-4, 9) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_{2478} &= x_{4931} - x_{7409} \\ &= (-4, 9) - (1, -2) = (-5, 11) \\ &= (11, -9) - (4, 9) = (-5, 20) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_{2453} &= x_{4931} - x_{2478} \\ &= (-4, 9) - (-5, 11) = (1, -2) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_{25} &= x_{2478} - 2x_{2453} \\ &= (11, -9) - (2, -4) = (9, -5) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x_3 &= x_{2453} - 98x_{25} \\ &= (1, -2) - 98(9, -5) \\ &= (-881, 505) \end{aligned}$$

$$x_1 = x_{25} - 8x_3 = (9, -5) - 8(-881, 505) = (7049, -4035)$$

$$7049 \cdot 76543 - 4035 \cdot 34567 = 1$$