

Tema 3 - Criptografie

1. Demonstrați că dacă $n = \prod_{i=1}^k p_i^{a_i}$ și $a^{p_i} \equiv a \pmod{p_i}$, $\forall p_i$, atunci $a^n \equiv a \pmod{n}$

Pentru a demonstra acest exercițiu putem utiliza Teorema Chinoasă a resturilor.

În cazul nostru $n = \prod_{i=1}^k p_i^{a_i}$ unde p_i sunt prime distincte deoarece $p_i^{a_i}$ sunt puteri ale numerelor prime distincte fiind coprime

Demonstratie: Este suficient să arătăm că $a^n \equiv a \pmod{p_i^{a_i}}$, $\forall i$

Pos 1: Avem $a^{p_i} \equiv a \pmod{p_i^{a_i}}$ ①

$n = \prod_{i=1}^k p_i^{a_i} \rightarrow$ putem rescrie ca $n = p_i^{a_i} \cdot m$ unde m este produs de $p_j^{a_j}$, $p_i \nmid m$, $p_i \neq p_j$

Pos 2: $n = p_i^{a_i} \cdot m$ deci $a^n = a^{p_i^{a_i} \cdot m}$

Folosim ① $\Rightarrow a^{p_i^{a_i}} = a + k \cdot p_i^{a_i}$

Pos 3: $(a + k \cdot p_i^{a_i})^m = (a + k \cdot p_i^{a_i})^m$

Aplicăm binomul lui Newton

$$(a + k \cdot p_i^{a_i})^m = a^m + \binom{m}{1} a^{m-1} (k \cdot p_i^{a_i}) + \dots + (k \cdot p_i^{a_i})^m$$

Observăm că orice termen este multiplu de $p_i^{a_i}$ în afară de a^m

Pos 4: Deci $a^n \equiv a^m \pmod{p_i^{a_i}}$

Pos 5: Prin TCR, există un ~~număr~~ $x \pmod{n}$ care satisface toate aceste congruențe

$$\text{observăm că acest } x = a \Rightarrow a^n \equiv \boxed{a \pmod{n}}$$

$$3) 2^n - 1 \text{ prim} \Rightarrow \underline{\underline{n \text{ prim}}}$$

$$\text{P} \forall n \leq 3$$

$$n=0 \Rightarrow 2^0 - 1 = 0 \text{ (nu este prim)}$$

$$n=1 \Rightarrow 2^1 - 1 = 1 \text{ (nu este prim)}$$

$$n=2 \Rightarrow 2^2 - 1 = 3 \text{ (este prim \& dar } n \text{ nu este prim)}$$

$$n=3 \Rightarrow 2^3 - 1 = 7 \text{ (este prim \& } n \text{ prim)}$$

$$\text{P} \forall n > 3$$

$$\text{Pp prim R.A. c\aa } n \text{ nu este prim} \Rightarrow \exists k, m \in \mathbb{N}^* \setminus \{1\} \text{ s\aa } n = k \cdot m$$

$$2^n - 1 = 2^{k \cdot m} - 1 = (2^k)^m - 1 = (2^k - 1)(2^{k(m-1)} + 2^{k(m-2)} + \dots + 2^k + 1)$$

$$\left. \begin{array}{l} k \in \mathbb{N}^* \setminus \{1\} \Rightarrow 2^k - 1 > 1 \\ 2^k < 2^n \Rightarrow 2^k - 1 < 2^n - 1 \end{array} \right\} \Rightarrow 2^n - 1 \text{ are divizor diferit de } 1 \text{ si de el insusi}$$

$$\Rightarrow 2^n - 1 \text{ nu e prim}$$

4) Demonstrați Legea reciprocității pătratice

Pentru două numere prime impare distincte p și q , simbolurile

$\left(\frac{p}{q}\right)$ și $\left(\frac{q}{p}\right)$ satisfac

$$\left(\frac{p}{q}\right) \left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}}$$

Pentru a demonstra această teoremă, vom ~~folosi~~ aplica o formulă bazată pe suma lui Gauss.

Demonstrație: Fie p un nr prim impar. Definim suma lui Gauss $G(a, p)$ pentru a un întreg:

$$G(a, p) = \sum_{n=0}^{p-1} e^{\frac{2\pi i a n^2}{p}}$$

Pos 2: ~~Propri~~ Suma lui Gauss are câteva proprietăți importante

$$G(1, p) = \sum_{n=0}^{p-1} e^{\frac{2\pi i n}{p}} = \sqrt{p} \text{ dacă } p \equiv 1 \pmod{4}$$

și $i\sqrt{p}$ dacă $p \equiv 3 \pmod{4}$

Pos 3: Suma lui Gauss poate fi folosită pentru a lega simbolul lui Legendre de reciprocitatea pătratică:

$$G(a, p) G(a, q) = \sum_{m=0}^{p-1} \sum_{n=0}^{q-1} e^{2\pi i \left(\frac{am^2}{p} + \frac{an^2}{q} \right)}$$

Pos 4: Calculăm produsul $\left(\frac{p}{q}\right) \left(\frac{q}{p}\right)$

$$\left(\frac{p}{q}\right) \left(\frac{q}{p}\right) = (-1)^{\frac{p-1}{2} \cdot \frac{q-1}{2}}$$

Această relație se deduce din proprietățile sumei lui Gauss și din comportamentul exponenților modulare.

Acesta este rezultatul cunoscut ca Legea Reciprocității Pătratică