

# tema cryptografie

Avram Flavian

21 February 2026

## 1 Introduction

Calculați complexitatea funcției `a_la_b_mod_c` în raport cu lungimea parametrilor. Comparați cu exponentierea modulară obișnuită.

## 2 Tabelul principal

Table 1: Titlul tabelului

Element	Nr. repetări	Cost	Cost total
<code>a % b = c</code>	1	1	1
<code>p = 1</code>	1	1	1
<code>while b</code>	$\log_2 b$	1	$\log_2 b$
<code>if b % 2 == 1</code>	$\log_2 b$	1	$\log_2 b$
<code>p = (p*a)%c</code>	$\log_2 b/2$	nr1	$nr1 \cdot \log_2 b/2$
<code>a = (a*a)%c</code>	$\log_2 b$	nr2	$nr2 \cdot \log_2 b$
<code>b /= 2</code>	$\log_2 b$	1	$\log_2 b$
<code>return p</code>	1	1	1

$$T(b) = 3 + 3 \log_2 b + \frac{nr1}{2} \log_2 b + nr2 \log_2 b$$

$$\log_2 b = n$$

$$T(b) = 3 + 3n + \frac{nr1}{2} \cdot n + nr2 \cdot n$$

$n$  = numărul de biți ai lui  $b$

$m$  = numărul de biți ai lui  $a$  și  $c$

$$nr1 = m^2 \quad (\text{deoarece înmulțim } p \text{ cu } a)$$

$$nr2 = m^2 \quad (\text{deoarece înmulțim } a \text{ cu } a)$$

$$T(b) = 3 + 3n + \frac{m^2 n}{2} + m^2 n$$

$$T(b) \in O(n \cdot m^2)$$

Exponentierea naivă:  $b = 2^n \Rightarrow T_{\text{naiv}} \in O(2^n \cdot m^2)$