

tema cryptografie

Avram Flavian

21 February 2026

1 Introduction

Calculați complexitatea funcției `a_l a_b_mod_c` în raport cu lungimea parametrilor. Comparați cu exponențierea 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	$\text{nr1} \cdot \log_2 b/2$
<code>a = (a*a)%c</code>	$\log_2 b$	nr2	$\text{nr2} \cdot \log_2 b$
<code>b /= 2</code>	$\log_2 b$	1	$\log_2 b$
<code>return p</code>	1	1	1

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

$$\log_2 b = n$$

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

n = numărul de biți ai lui b

m = numărul de biți ai lui a și c

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

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

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

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

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