

# PRÁCTICO 1

O MÁS GRACIOSO,  
 CON GADG Y GEG  
 → CALCULAR  $g^A$

## 1. EL ALGORITMO "ELEVAR AL $\square$ Y MULTIPLICAR"

PROBLEMA: DADOS  $g, A, N \in \mathbb{N}$ , CALCULAR  $g^A \pmod N$ ;  
 NOS INTERESA PORQUE SON CUENTAS QUE HAREMOS PARA ENCRIPtar INFORMACIÓN.

SOLUCIÓN (MALA): MULTIPLICAR  $g \cdot g \cdot \dots \cdot g$  A VECES  
 → SON A MULTIPLICACIONES.

SOLUCIÓN (BUENA): • ESCRIBIR  $A = A_0 \cdot 2^0 + \dots + A_{r-1} \cdot 2^{r-1} + A_r \cdot 2^r$   
 CON  $A_i \in \{0, 1\}$ ,  $A_r = 1$  "DESARROLLO EN BASE 2"

• CALCULAR

$$\begin{aligned}
 a_0 &\equiv g \pmod N \\
 a_1 &\equiv a_0^2 \equiv g^2 \pmod N \\
 a_2 &\equiv a_1^2 \equiv (g^2)^2 \pmod N \\
 &\vdots \\
 a_r &\equiv (a_{r-1})^2 \equiv g^{2^r} \pmod N
 \end{aligned}$$

VALOR:  
 $r = O(\log_2 A)$   
 ( $A \geq 2^r$ )

} r MULTIPLICACIONES

•  $g^A \equiv g^{\sum A_i 2^i} = \prod_{\substack{i \text{ con} \\ A_i \neq 0}} g^{2^i} \rightarrow \leq r \text{ MULTIPLICACIONES}$

→ EN TOTAL  $\leq 2r$  MULTIPLICACIONES ✓  
 $\leq 2 \log_2 A$

## 2. $\mathbb{F}_p^*$

RECORDAR:  $\mathbb{F}_p^* \cong \mathbb{Z}/(p-1)\mathbb{Z} \rightarrow$  GRUPO CÍCLICO DE ORDEN  $p-1$

LUEGO, EXISTE  $g \in \mathbb{F}_p^*$  TAL QUE  $\mathbb{F}_p^* = \{1, g, \dots, g^{p-2}\}$

¿CUÁNTAS RAÍCES PRIMITIVAS HAY?

$a = g^e$  ES PRIMITIVA SII  $(e, p-1) = 1$

$\rightarrow$  HAY  $\varphi(p-1)$  RAÍCES PRIMITIVAS.

EJEMPLO:  $p=31$ , BUSCAMOS UNA RAÍZ PRIMITIVA, i.e., DE ORDEN  $30 = 2 \cdot 3 \cdot 5 \rightarrow$  BUSCO RAÍCES DE ORDENES 2, 3, 5.

•  $2^5 \equiv 32 \equiv 1 \pmod{31} \rightarrow \text{ord}(2) = 5.$

•  $\{\text{RAÍCES DE ORDEN } 2\} = \{\text{RAÍCES DE } X^2 - 1\} \setminus \{1\}$

$\rightarrow -1 \equiv 30$  TIENE ORDEN 2.

• DE ORDEN 3: SEA  $a \in \mathbb{F}_3^*$ . SI  $a^{\frac{30}{3}} \equiv a^{10} \not\equiv 1 \pmod{31}$  ENTONCES  $a^{10}$  TIENE ORDEN 3! PUES  $(a^{10})^3 \equiv 1 \pmod{31}$ .

$\rightarrow$  PRUEBO.

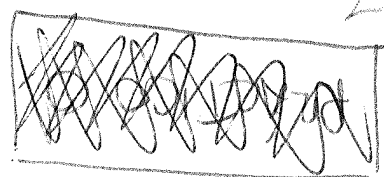
$$3^{10} \equiv 3^{2+2^2} \equiv 3^2 \cdot 3^{2^2} \equiv 9 \cdot 20 \equiv 180 \equiv 25$$

CA:  $3^2 \equiv 9 \pmod{31}$ ;  $3^{2^2} \equiv 81 \equiv 19 \pmod{31}$ ;  $3^{2^3} \equiv 19^2 \equiv 361 \equiv 20 \pmod{31}$

$\rightarrow$  SOL:  $2 \cdot 30 \cdot 25 \equiv -50 \equiv 12 \pmod{31}$  ES PRIMITIVA

EJERCICIO: HALLAR UNA RAÍZ PRIMITIVA

EN  $\mathbb{F}_p^*$   
23914



### 3. UN EJEMPLO DE ENCRIPTAJO

TOMAMOS  $p$  UN PRIMO. PARA  $k \in \mathbb{F}_p^*$ , CONSIDERAMOS  
 $E_k: \mathbb{F}_p \rightarrow \mathbb{F}_p, m \mapsto (k^2+1) \cdot m$ . ¿ES UNA FUNCIÓN DE  
ENCRIPTAJO? PARA ESO, DEBERÍA EXISTIR  $D_k: \mathbb{F}_p \rightarrow \mathbb{F}_p$   
TAZ QUE  $D_k(E_k(m)) = m$ .

IDEA:  $D_k(c) = \frac{1}{k^2+1} \cdot c \quad \rightarrow$  PERO PODRÍA SER  $k^2+1 = 0!$   
(EN CUYO CASO NO ES LA  $E_k$ )

SOLUCIÓN: TOMAR  $p$  TAL QUE  $-1 \neq \square(p)$ , IE  $p \equiv 3(4)$ .

UNA BUENA FUNCIÓN DE ENCRIPTAJO DEBE TENER LAS SIG.  
CUATRO PROPIEDADES:

- I)  $E_k$  FÁCIL DE CALCULAR ✓
- II)  $D_k$  " " " ✓
- III) DADOS  $C_1, \dots, C_m$  MENSAJES CIFRADOS  
¿PUEDO HALLAR  $D_k(C_1), \dots, D_k(C_m)$  SIN CONOCER  $k$ ?  
NO... PERO SÍ SI CONSIDERO  $C: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}!$  (CÁLCULO  
MCD)
- IV) NO VULNERABLE A UN ATAQUE DE TEXTO PLANO:  
NO LA TIENE SI CONOZCO PARA CADA  $m$  EL VALOR  
 $C = E_k(m)$ , ENTONCES DESPUEO  $k^2+1 = C/m$ , Y DE  
ACÁ OBTENGO  $\pm k \dots$

MEJOR: PLANTEAR  $E_k: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ , NOTAR QUE II FALLA, POR LO  
QUE CONVIENE USAR  $E_k: \mathbb{F}_p \rightarrow \mathbb{F}_p$ .