

RSA - Pierre angulaire 1: Bachet-Bézout 17^{es}.

$$\text{PGCD}(a, b) = a \cdot x + b \cdot y$$

$$\text{où } a, b, x, y \in \mathbb{Z}$$

Pierre angulaire 2 : Exponentiation rapide $\Rightarrow a^x \bmod N$ ($a, x, N \in \mathbb{N}^*$)
délai 18^{es}.

Pierre angulaire 3 : Petit Théorème de Fermat (indice d'Euler)
17^{es}.

Arithmétique Modulaire

$$(a+b) \bmod N = [(a \bmod N) + (b \bmod N)] \bmod N$$

$$a+b \equiv_N a \bmod N + b \bmod N \quad \leftarrow \text{Distributivité du modulo par rapport à } + \text{ en congruence!}$$

$$\begin{array}{l} 7 + 8 \equiv_{13} 2 \\ \hline 15 \end{array} \quad \left| \quad \begin{array}{l} 7 \bmod 13 + 8 \bmod 13 = 15 \neq 2 \\ 15 \equiv_{13} 2 \end{array}$$

La distributivité du modulo fonctionne pour l'addition, la soustraction, la multiplication (la division entière aussi).

Exponentiation Rapide : $3^{108} \pmod 7$

$$\begin{aligned}
 3^{108} &= \underbrace{3 \cdot 3 \cdot 3 \cdot \dots \cdot 3}_{108} = \underbrace{3^2 \cdot 3^2 \cdot 3^2 \cdot \dots \cdot 3^2}_{54} = \underbrace{3^4 \cdot 3^4 \cdot \dots \cdot 3^4}_{27} \\
 &= 3^4 \cdot \underbrace{3^8 \cdot 3^8 \cdot \dots \cdot 3^8}_{13} = 3^4 \cdot 3^8 \cdot \underbrace{3^{16} \cdot 3^{16}}_6 = 3^4 \cdot 3^8 \cdot \underbrace{3^{32} \cdot 3^{32}}_3 = 3^4 \cdot 3^8 \cdot 3^{32} \cdot 3^{64} \\
 &= 3^{0 \cdot 2^0 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^6} \\
 &= 3^{(108)_{10}} = 3^{(x_6 x_5 \dots x_0)_2} \quad \textcircled{1} (X)_{10} \mapsto (x)_2
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{r}
 108 \mid 2 \\
 x_6 = 0 \mid 54 \mid 2 \\
 x_5 = 0 \mid 27 \mid 2 \\
 x_4 = 1 \mid 13 \mid 2 \\
 \quad 1 \mid 6 \mid 2 \\
 \quad \quad 0 \mid 3 \mid 2 \\
 \quad \quad \quad 1 \mid 1 \mid 2 \\
 \quad \quad \quad \quad 1 \mid 0 \mid 2 \\
 \hline
 108_{10} = (1101100)_2
 \end{array}$$

②

$$\begin{aligned}
 x_0 : 3^{2^0} &= 3^1 \equiv_7 3 \\
 x_1 : 3^{2^1} &= 3^2 \equiv_7 2 \\
 x_2 : 3^{2^2} &= 3^4 \equiv_7 \left[(3^2 \pmod 7) \cdot (3^2 \pmod 7) \right] \pmod 7 \equiv_7 (2 \cdot 2) \pmod 7 \equiv_7 4 \\
 x_3 : 3^{2^3} &= 3^8 \equiv_7 3^4 \cdot 3^4 \equiv_7 4 \cdot 4 \equiv_7 2 \\
 x_4 : 3^{2^4} &= 3^{16} \equiv_7 3^8 \cdot 3^8 \equiv_7 2 \cdot 2 \equiv_7 4 \\
 x_5 : 3^{2^5} &= 3^{32} \equiv_7 4 \cdot 4 \equiv_7 2 \\
 x_6 : 3^{2^6} &= 3^{64} \equiv_7 4
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 3^{108} &= \underbrace{3^4}_{4} \cdot \underbrace{3^8}_{2} \cdot \underbrace{3^{32}}_2 \cdot \underbrace{3^{64}}_4 = \underbrace{(3^{2^0})^{x_0}}_{r_0=1} \cdot \underbrace{(3^{2^1})^{x_1}}_1 \cdot \underbrace{(3^{2^2})^{x_2}}_4 \cdot \dots \\
 r &= 8 \pmod 7 \\
 r &= 1 \quad \underbrace{\hspace{2cm}}_{1 \cdot 2 = 2} \\
 r &= 2 \cdot 4 \equiv_7 1 = 3^{108} \pmod 7
 \end{aligned}$$

Algorithme d'exponentiation Rapide

Algorithme d'exponentiation Rapide

Objectif: $a^x \bmod N = R$ ($N \in \mathbb{N} \setminus \{0, 1\}$)

Pré-tests:

$$\text{Si } a = 0 \Rightarrow R = 0 \text{ STOP}$$

$$\text{Si } x = 0 \Rightarrow R = 1 \text{ STOP (0 si } N = 1)$$

Initialisation:

$$i = 0$$

$$R = 1$$

$$e = x$$

$$b = a \bmod N$$

Tant que $e > 0$:

$$x_i = e \bmod 2$$

$$e = e / 2 \text{ (Division ENTIERE) !!!}$$

$$R = (R \cdot b^{x_i}) \bmod N$$

$$b = (b \cdot b) \bmod N$$

$$\text{Fin } i = i + 1$$

$$a^x \bmod N = R.$$

Plus gros calcul possible

$$(N-1) \cdot (N-1)$$

Exercice : $5^{209} \bmod 11$

$$i = 0$$

$$R = 1$$

Init: $e = 209$

$$b = 5$$

x_0 : $e = 209 \Rightarrow$ continue

$$x_0 = 209 \bmod 2 = 1$$

$$e = 209 / 2 = 104$$

$$R = (1 \cdot 5^1) \bmod 11 = 5$$

$$b = b^2 \bmod 11 = 3$$

x_1 : $e = 104$ ok.-

$$x_1 = 104 \bmod 2 = 0$$

$$e = 52$$

$$R = (5 \cdot 3^0) \bmod 11 = 5$$

$$b = b^2 \bmod 11 = 3^2 \bmod 11 = 9$$

x_2 : $e = 52 \rightarrow$ ok

$$x_2 = 52 \bmod 2 = 0$$

$$e = 52/2 = 26$$

$$R = (R \cdot 9^0) \bmod 11 = 5$$

$$b = b^2 \bmod 11 = 9^2 \bmod 11 = 4$$

x_3

$$x_3 = 26 \bmod 2 = 0$$

$$e = 13$$

$$R = (5 \cdot 4^0) \bmod 11 = 5$$

$$b = 4^2 \bmod 11 = 5$$

x_4 : $x_4 = 13 \bmod 2 = 1$

$$e = 6$$

$$R = (5 \cdot 5^1) \bmod 11 = 3$$

$$b = 5^2 \bmod 11 = 3$$

x_5

$$x_5 = 6 \bmod 2 = 0$$

$$e = 3$$

$$R = (3 \cdot 3^0) \bmod 11 = 3$$

$$b = 3^2 \bmod 11 = 9$$

$x_6 = 3 \bmod 2 = 1$

$$e = 1$$

$$R = (3 \cdot 9^1) \bmod 11 = 5$$

$$b = 9^2 \bmod 11 = 4$$

$x_7 = 1$

$$e = 0$$

$$R = (5 \cdot 4) \bmod 11 = 9$$

$$b = 4^2 \bmod 11 = 5$$

↳ STOP

$$\hookrightarrow 5^{209} \bmod 11 = R = 9$$

Avantages :

1. Algorithme en performance logarithmique (exponent * 2 => +1 itération)

2. Pas d'overflow car calcul maximum :

$$(n-1) \cdot (n-1) = (n-1)^2 = n^2 - 2n + 1$$

Notion Inverse Modulaire

Dans les REELS \mathbb{R}

$x \neq 0$, il existe un unique inverse $x^{-1} = \frac{1}{x}$

$$\text{tel que } x \cdot x^{-1} = 1$$

Et dans l'arithmétique modulaire ???

2 a-t-il un inverse modulo 5 ?

$2 \cdot X \equiv_5 1$ est-ce possible ? ($X \in \mathbb{Z}$)

OUI $2 \cdot 3 = 6 \equiv_5 1 \checkmark$

3 est l'inverse modulaire (modulo 5) de 2 et vice-versa !!

Est-ce que l'inverse de 2 modulo 5 est unique ???

$$2 \cdot 8 = 16 \equiv_5 1$$

$$2 \cdot 13 = 26 \equiv_5 1$$

$$2 \cdot (-2) = -4 \equiv_5 1$$

8 est aussi inverse de 2 (mod 5)

Tout nombre de la forme

$$3 + k \cdot 5 \quad (k \in \mathbb{Z}) \text{ est}$$

un inverse de 2 mod 5 !

Si c'est vrai

$$(3+k \cdot 5) \cdot 2 \equiv_5 1 \quad \text{pour } k \in \mathbb{Z}$$

Par distrib. du modulo:

$$(3+k \cdot 5) \cdot 2 \equiv_5 (6) + \underbrace{((2k) \cdot 5) \text{ mod } 5}_{\substack{\text{multiple de } 5 \\ \Rightarrow \equiv_5 0}} \equiv_5 6 \text{ mod } 5 + 0 \equiv_5 1 \quad \text{CQFD!}$$

Propriété : l'inverse modulaire, s'il existe, est UNIQUE mod N (il est unique entre 0 et N-1).

$$3 \cdot 7 \equiv_{10} 1$$

$3 \in [0, 9]$
et $7 \in [0, 9]$ } ils sont inverses l'un de l'autre mod 10 et aucun autre (0, 1, 2, 4, 5, 6, 8 et 9) ne le sont!

ATTENTION : parfois l'inverse modulaire n'existe pas !!!!!

p. ex. 2 n'a pas d'inverse mod 10

$$\underbrace{2 \cdot X}_{\text{PAIR}} = \underbrace{k \cdot 10 + 1}_{\text{IMPAIR}} \equiv_{10} 1 \quad \text{PAS POSSIBLE!}$$

Quand est-ce que l'inverse modulaire de a mod N existe ???

Il existe TOUJOURS un inverse modulaire si

$$\text{PGCD}(a, N) = 1$$

BONUS DU JOUR : COMMENT CALCULER L'INVERSE MODULAIRE **N**

Théorème de Bachet-Bézout nous dit que

$$\text{PGCD}(a, N) = 1 \equiv_N (a \cdot x + N \cdot y) \pmod{N} \quad x, y \in \mathbb{Z} \text{ coeff. de Bézout.}$$

$$1 \equiv_N (a \cdot x) \pmod{N} + \underbrace{(N \cdot y) \pmod{N}}_0$$

$a \cdot x \equiv_N 1$ donc x est l'inverse modulaire de $a \pmod{N}$
 a et x sont inverses mod N et mod y !

$$1 \equiv (a \cdot x + N \cdot y) \pmod{a}$$

$$\equiv_a N \cdot y$$

N et y sont inverses mod a