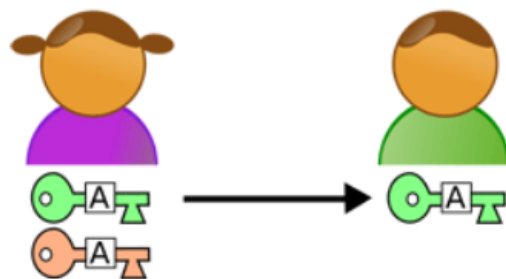
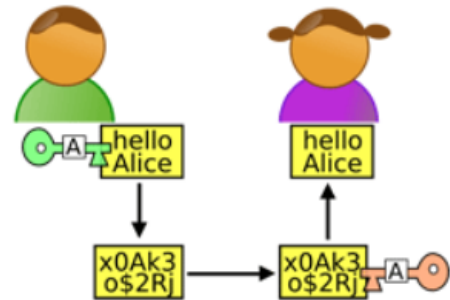


# Chiffrement RSA

**RSA** (initiales des trois inventeurs) est un algorithme de chiffrement, cryptage, asymétrique décrit en 1977 par Ronald Rivest, Adi Shamir et Leonard Adleman.



Principe de la cryptographie asymétrique.  
Alice génère deux clés : la clé publique (verte) qu'elle envoie à Bob et la clé privée (rose) qu'elle conserve précieusement sans la divulguer à quiconque.



Bob chiffre son message avec la clé publique d'Alice et lui envoie le texte chiffré. Alice déchiffre le message grâce à sa clé privée.  
Source : [Wikipédia](https://fr.wikipedia.org/wiki/Cryptographie_asymétrique)

Les clés sont des couples de valeurs permettant le calcul de l'information cryptée et de l'information décryptée. La clé publique, par exemple **(33, 3)**, et la clé privée, par exemple **(33, 7)**, sont différentes.

## Cryptage à partir de la clé publique (n, e)

Soit un nombre **M**. Son chiffrement est donné par la formule :

$$C = M^e \pmod{n}$$

On obtient le nombre chiffré **C**. **M** doit être strictement inférieur à **n**.

Chiffrer le nombre **25** à l'aide de la clé publique **(33, 3)**.

.....

## Décryptage à partir de la clé privée (n, d)

Pour déchiffrer **C** et obtenir **M**, la formule est :

$$M = C^d \pmod{n}$$

Déchiffrer le nombre chiffré précédent à l'aide de la clé privée **(33, 7)**, puis essayer avec la clé publique.

.....

.....

## Génération des clés

Il faut suivre la procédure ci-dessous. A titre d'exemple, l'appliquer pour des petits nombres.

1. Choisir **p** et **q**, deux nombres premiers distincts.

.....

2. Calculer leur produit **n = p.q**, appelé module de chiffrement.

.....

3. Calculer la valeur de l'indicatrice d'Euler **φ** en **n**  $\varphi(n) = (p-1) \times (q-1)$ .

.....

4. Choisir un entier naturel **e** premier avec **φ(n)** et strictement inférieur à **φ(n)**, appelé exposant de chiffrement.

.....

.....

5. Calculer l'entier naturel **d**, inverse de **e** modulo **φ(n)**, et strictement inférieur à **φ(n)**, appelé exposant de déchiffrement. **d** peut se calculer efficacement par l'algorithme d'Euclide étendu.

.....

.....

6. Vérifier que la clé publique (**n**, **e**) et la clé privée (**n**, **d**) permettent de chiffrer et déchiffrer selon la méthode RSA. Il sera possible de considérer le chiffre **M = 25**.

.....

.....

## Le modulo

C'est le reste **r** de la division euclidienne de deux entiers naturels **a** et **b** :  $r = a \bmod b$

On dit de **r** est congrue à **a** modulo **b**, noté :  $r \equiv a \pmod{b}$

## L'inverse modulaire

Soit **u** l'inverse de **a** modulo **b** :  $u \equiv a^{-1} \pmod{b}$  est tel que  $a \cdot u \equiv 1 \pmod{b}$

En pratique si on ne travaille qu'avec des entiers naturels, on peut chercher le nombre **u** tel que :

$$a \cdot u = 1 + v \cdot b \quad \text{avec} \quad v = 0, 1, 2, 3, \dots$$

## Nombres premiers

Un nombre premier est un entier naturel qui admet exactement deux diviseurs distincts entiers et positifs. Ces deux diviseurs sont **1** et le nombre considéré. **1** n'est pas un nombre premier.

## Nombres premiers entre eux

Deux entiers **a** et **b** sont premiers entre eux si leur plus grand commun diviseur est égal à 1, en d'autres termes, s'ils n'ont aucun diviseur autre que 1 et -1 en commun. De manière équivalente, ils sont premiers entre eux s'ils n'ont aucun facteur premier en commun.

## Le plus grand commun diviseur

Le **PGCD** de deux nombres entiers non nuls est le plus grand entier qui les divise simultanément.