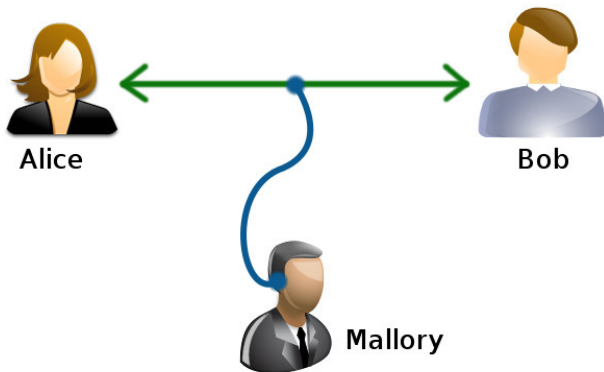


# Chiffrement par blocs

HackademINT

23 novembre 2021

# Chiffrement

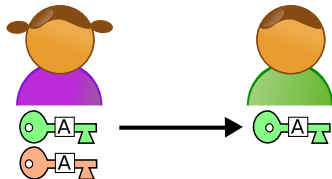


CC-BY-SA-4.0

<https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Alice-bob-mallory.jpg>

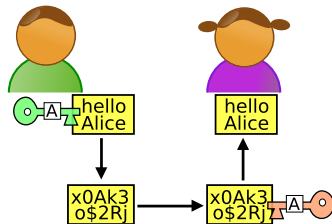
Figure – Représentation d'une attaque

# Chiffrement asymétrique



[https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Asymmetric\\_cryptography\\_-\\_step\\_1.svg](https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Asymmetric_cryptography_-_step_1.svg)

(a) Création des clés



[https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Asymmetric\\_cryptography\\_-\\_step\\_2.svg](https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Asymmetric_cryptography_-_step_2.svg)

(b) Envoi d'un message

# Pas de panique !



# Principe du RSA

Soit :

- Des entiers  $p$  et  $q$  premiers distincts. On pose  $n = p \times q$
- La fonction indicatrice d'Euler  $\varphi$  : ici,  $\varphi(n) = (p-1) \times (q-1)$
- Un entier  $e$  tel que :
  - 1  $1 < e < \varphi(n)$
  - 2  $e$  et  $\varphi(n)$  sont premiers entre eux.

$(n, e)$  est la **clé publique**

Rappel :  $\varphi(n) = (p - 1) \times (q - 1)$

Clé publique :  $(n, e)$ . Comment obtenir la clé privée ?

On choisit  $d$  tel que :

$$d \times e \equiv 1 [\varphi(n)]$$

C'est à dire qu'on cherche un couple  $(d, k)$  tel que :

$$de + k\varphi(n) = 1$$

Clé privée :  $(n, d)$

# Chiffrement et déchiffrement

Soit  $m$  un message à chiffrer. On pose  $c$  ainsi :

$$c = m^e \bmod n$$

$c$  est le *message chiffré*

Opération inverse :

$$m = c^d \bmod n$$