Crypto101 Express

Public-key encryption

DaVinciCode

07/10/21



Description

- Système dans lequel vous avez une paire de clés
 - une clef publique, utilisée pour chiffrer des messages
 - une clef privée, utilisée pour déchiffrer des messages
- impossible?

Description

- Années 70: RSA
 - 3 cryptologues du MIT: Ron Rivest, Adi Shamir and Leonard Adleman

Description

- 3 types d'algorithmes
 - algorithmes d'échange de clés (e.g. Diffie-Hellman)
 - algorithmes de chiffrement (e.g. RSA)
 - algorithmes de signature numérique

Pourquoi on ne l'utilise pas toujours?

- Très lent
- On utilise souvent ces algorithmes pour s'échanger une clef qu'on utilisera par la suite avec un algorithme de chiffrement symétrique (e.g. AES) pour nos communications

RSA

- arithmétique modulaire
- version simplifiée

RSA

- pour générer une clé, on choisit deux nombres premiers très grands $(\{p,q\})$
- ullet à partir de ces nombres, on génère le modulus N=p imes q (publique)
- \bullet on choisit un exposant e, très souvent 3 ou 65537 (publique)

'0b10000000000000001'

```
bin(3)
## '0b11'
bin(65537)
```

DaVinciCode Crypto101 Express 07/10/21 7 / 10

Chiffrement RSA

- clef publique: $\{N,e\}$
- \bullet pour chiffrer un message M en utilisant une clef publique:
 - $C \equiv M^e \pmod{N}$

Déchiffrement RSA

- ullet il existe un nombre d (exposant de déchiffrement) qui nous permet de passer de C à M
- ullet il est facile à calculer sachant $\{p,q\}$
- $M \equiv C^d \pmod{N}$
- la sécurité de cet algorithme repose sur
 - ullet C indéchiffrable sans d
 - d très compliqué (presque impossible) à calculer à partir de la clef publique $\{N,e\}$

Futurama

- $C \equiv M^e \pmod{N}$
- ullet pour casser RSA, on a besoin de factoriser N=p imes q pour calculer d
- ullet il n'existe pas d'algorithme qui permette de factoriser N de manière efficace
- \bullet il existe un algorithme (algorithme de Shor) qui permet de factoriser N sur un ordinateur quantique