# Crypto101 Express

**Key Exchange** 

DaVinciCode

02/10/20



# Rappel

• chiffrer un message de taille aléatoire efficacement 🗹



• problème de transmission des clés X

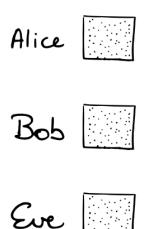
# Ce que l'on cherche à faire

- Alice et Bob
  - veulent se mettre d'accord et trouver un secret commun (une clef par exemple)
  - ils communiquent via un canal qui n'est pas sécurisé (n'importe qui peut voir les messages qu'ils s'échangent)

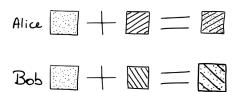
- Whitfield Diffie et Martin Hellman
- se base sur le fait que certains problèmes mathématiques sont faciles à résoudre dans un sens, mais pas dans l'autre

- analogie avec des pots de couleurs
- mélanger deux couleurs est facile, mais l'opération inverse est très compliquée
- nous allons suivre la suite de messages échangés par Alice et Bob
  - Eve a accès à tout ces messages

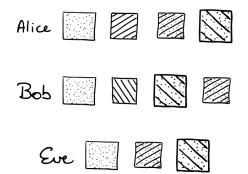
• Alice et Bob se mettent d'accord sur une couleur de base



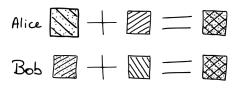
 Alice et Bob choissisent tous les deux une couleur aléatoirement, et la mélangent avec la couleur de base



• Alice et Bob s'échangent les mélanges qu'ils ont fait



- Alice mélange la couleur que Bob lui a envoyé avec sa couleur secrète
- Bob mélange la couleur qu'Alice lui a envoyé avec sa couleur secrète



- Problème du logarithme discret:  $y \equiv g^x \pmod{p}$ 
  - calculer x sachant y, g, p est très compliqué
- $\bullet$  (g,p): couleur de base
- x: couleur secrète
- y: couleur de base mélangée avec leur couleur secrète

- Quand Bob et Alice choisissent leur nombre secret:
  - Alice envoie à Bob  $m_A \equiv g^{r_A} \pmod{p}$
  - $\bullet \ \ {\rm Bob\ envoie\ \grave{a}\ Alice}\ m_B \equiv g^{r_B}\ (\bmod\ p)$
- Ils calculent ensuite:
  - $s \equiv (g^{r_A})^{r_B} \pmod{p}$  (Alice)
  - $s \equiv (g^{r_B})^{r_A} \pmod{p}$  (Bob)
- ullet Eve, n'ayant que  $\{g^{r_A},g^{r_B},g,p\}$  ne peut pas calculer s.

- ils communiquent via un canal qui n'est pas sécurisé
  - n'importe qui peut voir les messages qu'ils s'échangent

- ils communiquent via un canal qui n'est pas sécurisé
  - n'importe qui peut voir les messages qu'ils s'échangent
  - n'importe qui peut faire semblant d'être Alice ou Bob (man-in-the-middle attack)

- $\bullet$  Alice  $\equiv$  Mallory  $\equiv$  Bob
  - Mallory fait deux communications
    - Une avec Alice en se faisant passer par Bob
    - Une avec Bob en se faisant passer par Alice

Public-key encryption