



# wisg<sup>18</sup>

WORKSHOP INTERDISCIPLINAIRE SUR LA SÉCURITÉ GLOBALE

16 ET 17 OCTOBRE 2018

ESPACE OUEST LYONNAIS - LYON



# Olivier BLAZY



Maître de Conférences  
Université de Limoges / Xlim

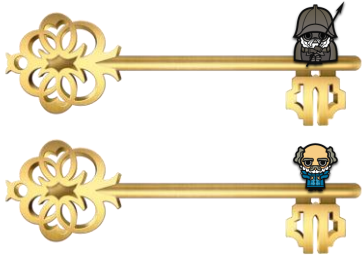
## IDFIX: ID-based cryptography For Identity and eXchange

- Projet JCJC de 4 ans démarré en Octobre 2016
- Porté par l'université de Limoges
- Des collaborations avec l'ENS et Paris 2
- Financement de thèse, décharge, missions

## Problématique usuelle : Gestion des clés publiques



## Problématique usuelle : Gestion des clés publiques



## Problématique usuelle : Gestion des clés publiques



## Problématique usuelle : Gestion des clés publiques



## Solution évoquée en 1984 : ID-Based Cryptography

- Remplacer la clé publique par une chaîne sans entropie
  - On peut utiliser un numéro de téléphone pour chiffrer !
- 17 ans avant la première instantiation
- Encore 4 ans avant la première dans le modèle standard
- Puis 8 ans avant une construction « tight »
- Peu d'applications pratiques existantes



## Identity Based Encryption (5 algorithmes)

- **Setup(k)** : Génère les paramètres du système
  - Explique quel type de cryptographie va être utilisée, pour quel niveau de sécurité
- **KeyGen(param)** : Génère les clés maitres (mpk,msk)
  - Mpk est publique, seule l'autorité garde msk
- **UKeyGen(msk,id)** : Permet à U de récupérer sa clé secrète
  - Usk[id] peut ne pas être déterministe, l'autorité peut toujours la régénérer
- **Encrypt(M,mpk,id)** : Chiffre M en C pour une cible id
  - Le chiffré peut ne pas fuiter à qui il est destiné
- **Decrypt(C,usk[id])** : Déchiffre C avec la clé secrète, retrouve M

## Identity Based Encryption (1-2 notions de sécurité)

- IND-ID-CPA : Etant donné un accès à  $usk[id]$  pour  $id$  dans  $I$ ,  $C$  et  $M_0, M_1$ , un adversaire ne peut pas savoir si  $C$  est un chiffré de  $M_0$  ou de  $M_1$ , si  $id^*$  n'est pas dans  $I$ .
  - Peut-être renforcé en PCA, CCA
- Anon-ID-CPA : Etant donné un accès à  $usk[id]$  pour  $id$  dans  $I$ ,  $C$ ,  $M$  et  $Id_0, Id_1$  un adversaire ne peut pas savoir si  $C$  est un chiffré de  $M$  pour  $Id_0$  ou  $Id_1$ , si elles ne sont dans  $I$ .

## Projet IDFIX :

- Améliorer les modèles
  - Contrecarrer le poids de l'autorité
- Proposer de nouveaux chiffrements IBE
  - L'ordinateur quantique se fait menaçant
- Trouver de nouvelles applications
  - Supprimer la confiance dans les autorités intermédiaires de stockage
  - Mais éviter les attaques par les gestionnaires d'identité

## Projet IDFIX : Solution PostQuantique

- IBE basé sur la cryptographie à base de codes
  - Solution Post-Quantique
  - S'inscrit dans une logique de transformation de Naor inversée

## Projet IDFIX : De nouvelles applications

- **Signal : Communication chiffrée sécurisée**
  - Gestion des clés publiques par l'autorité centrale (Open Whisper Systems)
  - Les clés publiques sont tagguées par une identité (téléphone)
- **Notre solution :**
  - Remplacer les clés publiques par de l'IBE
  - Permettre un processus de healing pour empêcher des attaques par l'autorité

## Projet IDFIX : De nouvelles applications

- Non-Interactive Key Exchange
  - Date du papier fondateur de Diffie Hellman de 1976
  - Demande des serveurs de clés publiques de confiance
  - NIKE -> IBE existe déjà
- Notre solution :
  - Proposer une construction de NIKE à partir d'IBE (Suppression d'un tiers de confiance)
  - Fonctionne sous plusieurs hypothèses
  - -> Nouvelle caractérisation possible pour les IBE

## Projet IDFIX : De nouvelles applications

- ID-based Signature à vérifieur désigné par une identité
  - Authentifie un message pour une autre personne
  - Non cessible
- Notre solution :
  - Plus efficace que les existantes (4 éléments de groupe)
  - Meilleur modèle de sécurité, meilleure hypothèse sous-jacente
  - Construction générique donc transposable au post quantique

## Projet IDFIX : De nouvelles applications

- IBE Anonyme Traçable
  - Une autorité supplémentaire qui détecte si un chiffré est pour un utilisateur précis
  - Elle ne peut pas lire les messages
  - Applicable dans l’IoT pour faire du routing
  - Peut filtrer des nœuds/utilisateurs corrompus défectueux
- Notre solution :
  - Transformation semi-générique (ne marche que sur les courbes elliptiques)
  - N’amointrit pas la sécurité de l’IBE
  - Ne change pas les chiffrés (donc retro compatible)



## Projet IDFIX : Perspectives

- Oblivious Transfer optimisé
  - Technologie pour récupérer une ligne dans une base de données de façon *oblivieuse*
  - Première étape lors de la gestation du projet
    - Coût amorti optimal
    - Possibilité d'améliorer le modèle de sécurité
- Une alternative sécurisée aux PIR utilisés en pratique

## Projet IDFIX : Perspectives

- Instanciations Pratiques
  - Proposition de prototypes exploitables
  - Diffusion à une communauté plus large pour une adoption générale
    - Code disponible sur le site du projet sous License LGPL V2.1

IDFIX

Merci, des questions ?