# From centralized certification systems to more internet-like ones

Alexandre Kervadec1

<sup>1</sup> Master 2 Informatique RSM

29 janvier 2016



#### Sommaire

- 1 Les systèmes en place
  - X.509 et CAs
  - PGP
  - SKIP
- 2 Les systèmes en cours de développement
  - DANE
  - Sovereign keys
  - CATA



# Les systèmes en place

```
Certificats X.509 et CAs (Certification Authority)
```

PGP (Pretty Good Privacy)

SKIP (Simple Key management for Internet Protocols)



Les systèmes en place

#### X.509 et CAs

#### On distingue 3 différentes entités :

Certification Authority <sup>1</sup>: entité qui contrôle l'authentification et la gestion des certificats digitaux

Subscriber : l'entité qui envoie des données au CA pour les ajouter à son certificat. C'est l'entité en qui l'user veut avoir confiance

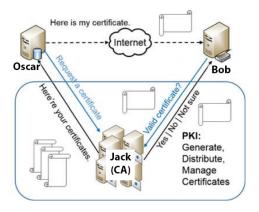
User : demande des information au CA sur la validité du certificat que lui a

envoyé un subscriber



4/15

## X.509 et CAs



Université
\*BORDEAUX

# **PGP**

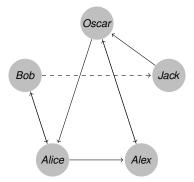


FIGURE - Communities of trust : Jack introduces Oscar to Bob's public-key certificate before Bob receives it.



#### **PGP**

PGP inclut un certificat à clefs publiques et une chaîne de confiance(un **introducer**).

Les niveaux de confiance pour un certificat sont :

Undefined : on ne peut pas dire si la cle publique est valide ou pas

Marginal: la clef publique peut être valide, mais on ne peut pas en être sûr

Complete : on est sûr que la clef publique est valide



#### **PGP**

Les niveaux de confiance pour une chaîne de confiance (introducer) sont :

Full : on peut faire totalement confiance à la clef publique pour introduire une nouvelle clef publique

Marginal: la clef publique **peut** introduire une nouvelle clef publique, mais on ne peut pas en être sûr

Untrustworthy : on ne doit pas faire confiance à cette clef publique pour en introduire une nouvelle



### **SKIP**

**SKIP** (Simple Key-Management for Internet Protocol) implémente une chaîne d'authentificateurs de noeuds, où chaque noeud stocke ses informations dans une sorte de **directory service** <sup>2</sup>.

Etant donné que SKIP ne supporte pas la translation d'adresse (NAT par exemple), ce système est inutile.

université \*BORDEAUX

# Les systèmes en cours de développement

DANE (DNS-Based Authentication of Named Entities)

Sovereign keys Les clefs souveraines par l'EFF<sup>3</sup>

CATA (Certificate Authority Transparency and Auditability)



#### DANE

Ce système est arrivé avec une simple question : Pourquoi utiliser une nouvelle infrastructure de confiance alors que nous utilisons déjà DNS pour résoudre les noms de domaine ?

DANE utilise un nouveau champ dans la requête DNS<sup>4</sup>: le champ TLSA.

```
_443._tcp.www.example.com. IN TLSA (
0 0 1 d2abde240d7cd3ee6b4b28c54df0&34b9
7983a1d16e8a410e4561cb106618e971 )
```



## DANE

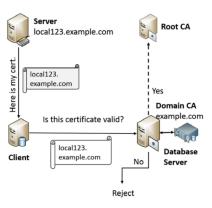


FIGURE - Fonctionnement de DANE



# Sovereign keys

Le système de clefs souveraines s'appuie sur des **timeline servers**, qui seront en nombre restreint <sup>5</sup>, gérant une liste publique dans laquelle on ne peut que faire des ajouts.

Des clefs souveraines sont un couple de clefs cryptographiques où la clef publique est associée à un nom de domaine. Cette association est enregistrée dans les **timeline** servers cités précédemment.

Cycle de vie des clefs souverraines :

- Génération de la pair de clefs
- Preuve de contrôle du domaine concerné (en utilisant PKI ou DANE)
- Ajout de la clef publique associée au nom de domaine dans les timeline servers



#### **CATA**

Ce système se résume en une liste publique de certificats. Ainsi, chaque administrateur peut vérifier qu'il n'y a pas de fraude. Ceci dit, beaucoup de questions restent à résoudre :

- Qui doit gérer ces listes?
- Combien de listes doivent être créées ?
- Comment la révocation doit fonctionner?
- Qu'arrive-t-il si un certificat n'est plus disponible?



# Questions

Avez-vous des questions?

