

Protection de la vie privée et/ou sécurité dans l'informatique diffuse

Yves Deswarte
deswarte@laas.fr

LAAS-CNRS, Toulouse



Sécurité & protection de la vie privée

- ❖ "Privacy" \approx **confidentialité** de données (et méta-données) personnelles
PII : Personally Identifiable Information
- ❖ = sous-ensemble de "sécurité informatique"
(Confidentialité, Intégrité, Disponibilité)
- ❖ Mais...

... *"the devil is in the details"*

- ❖ Garder les justificatifs, en cas de litige
- ❖ Traçabilité des actions
- ❖ Authentification forte
- ❖ ... danger pour la vie privée !!!

Sommaire

- ❖ "Privacy" : Définition, Règlementation
- ❖ Principes de base
- ❖ PETs : Privacy Enhancing Technologies
 - Gestion d'identités multiples
 - Protéger les adresses IP
 - Accès anonyme à des services
 - Autorisation respectant la vie privée
 - Gestion des données personnelles
- ❖ Projet Prime

"Privacy" : définitions

- ❖ Intimité, protection de la vie privée, du domaine privé
- ❖ Critères Communs (ISO 15408) :
une classe de fonctionnalité, 4 propriétés :
 - Anonymat : impossibilité (pour d'autres utilisateurs) de déterminer le véritable nom de l'utilisateur associé à un sujet, une opération, un objet
 - "Pseudonymat" : idem, sauf que l'utilisateur peut être tenu responsable de ses actes
 - Non-"chaînabilité" : impossibilité (pour d'autres utilisateurs) d'établir un lien entre différentes opérations faites par un même utilisateur
 - Non-observabilité : impossibilité (pour d'autres utilisateurs) de déterminer si une opération est en cours

Pseudonymat < anonymat < non-chaînabilité < non-observabilité

Règlementation (1)

- ❖ **Internationale** : Guides pour l'utilisation de données personnelles informatisées et leurs transmissions internationales : OCDE en septembre 1980, Assemblée Générale de l'ONU, en décembre 1990.
- ❖ **Européenne** : Protection des **données à caractère personnel** : Convention 108 du Conseil de l'Europe (26/01/81), directives 95/46/EC (libre mouvement) et 2002/58/CE (communications électroniques) (remplaçant la directive 97/66/CE)
- ❖ **Française** : Protection des **données nominatives** -> à caractère **personnel** : loi "Informatique et Libertés" du 06/01/78, révisée par loi du 6 août 2004 + loi 94-548 (recherche médicale) <http://www.cnil.fr>
 - Article 1er : « L'informatique doit être au service de chaque citoyen [...] Elle ne doit porter atteinte ni à l'identité humaine, ni aux droits de l'homme, ni à la vie privée, ni aux libertés individuelles ou publiques »

Règlementation(2)

- ❖ Secret professionnel (N^{eu} Code Pénal, art. 226-13) et secret des correspondances (NCP art. 226-15) + code des postes et télécommunications
- ❖ Directive conservation données 2006-24-EC & code des postes et télécommunications, art. L-34-1, inséré par la "Loi relative à la sécurité quotidienne" du 15/11/2001, révisé par la "Loi pour la sécurité intérieure" du 18/03/2003, la "Loi sur l'économie numérique" du 21/06/2004, puis la "Loi relative aux communications électroniques et aux services de communication audiovisuelle" n°2004-669 du 9 juillet 2004, décret du 24/03/06.

1^{er} Principe pour protéger la vie privée :

- ❖ "Besoin d'en connaître" ("need-to-know")
ne transmettre une information qu'à ceux qui en ont besoin pour réaliser la tâche qu'on leur confie
-> Minimisation des données personnelles
puis **destruction/oubli**
- ❖ ... dans le "cyber-espace" comme dans le monde réel
- ❖ ...avec des limites : certaines informations personnelles doivent pouvoir être fournies aux autorités judiciaires en cas de litige ou d'enquête (lutte contre le blanchiment d'argent sale, par exemple) : "**pseudonymat**" plutôt qu'**anonymat total**
- ❖ Exemple : quelles informations peut transmettre un RFID ?

Exemple : commerce électronique (1)

- ❖ Parties impliquées :
un client, un marchand, un service de livraison, des banques, un émetteur de carte de crédit, un fournisseur d'accès Internet, ...
- ❖ Le marchand n'a pas besoin (en général) de l'identité du client, mais doit être sûr de la validité du moyen de paiement.
- ❖ La société de livraison n'a pas besoin de connaître l'identité de l'acheteur, ni ce qui a été acheté (sauf les caractéristiques physiques), mais doit connaître l'identité et l'adresse du destinataire.

Exemple : commerce électronique (2)

- ❖ La banque du client ne doit pas connaître le marchand ni ce qui est acheté, seulement la référence du compte à créditer, le montant ...
- ❖ La banque du marchand ne doit pas connaître le client...
- ❖ Le f.a.i. ne doit rien connaître de la transaction, sinon les caractéristiques techniques de la connexion ...

2^{ème} Principe pour protéger la vie privée :

- ❖ "Auto-détermination" : garder le contrôle sur ses [méta-] données personnelles
 - > stockage sur un dispositif personnel (carte à puce, PDA, PC...)
 - > si ces données sont divulguées à un tiers, imposer des **obligations** sur leur usage
 - o Date de péremption
 - o Notification en cas de transfert ou d'usage non prévu
 - o etc...
- ❖ Application aux réseaux de capteurs : ne transmettre les informations qu'à des dispositifs personnels

PET : Privacy-Enhancing Technology

- ❖ Gestion d'identités multiples
- ❖ Protéger les adresses IP
- ❖ Accès anonyme à des services
- ❖ Autorisation respectant la vie privée
- ❖ Gestion des données personnelles

1° PET : gestion d'identités multiples

- ❖ Identité = représentation d'une personne physique
- ❖ Réduire/contrôler les liens entre une personne et les données (et méta-données) la concernant (contrôler la *chaînabilité*)
 - on présuppose la non-chaînabilité des communications et des accès
- ❖ Mais : accès personnalisés / privilégiés : **pseudonymes**
 - Préférences (ex: météo)
 - "Rôles" différents -> pseudonymes différents
 - Ex: contribuable et électeur
 - Authentification adaptée au risque d'usurpation d'identité (et à la responsabilité)
 - Durée de vie liée aux besoins de chaînabilité -> pseudonymes "jetables"
- ❖ Identités virtuelles multiples vs. "single-sign-on"
Liberty Alliance <<http://www.projectliberty.org>>
vs. Microsoft Passport

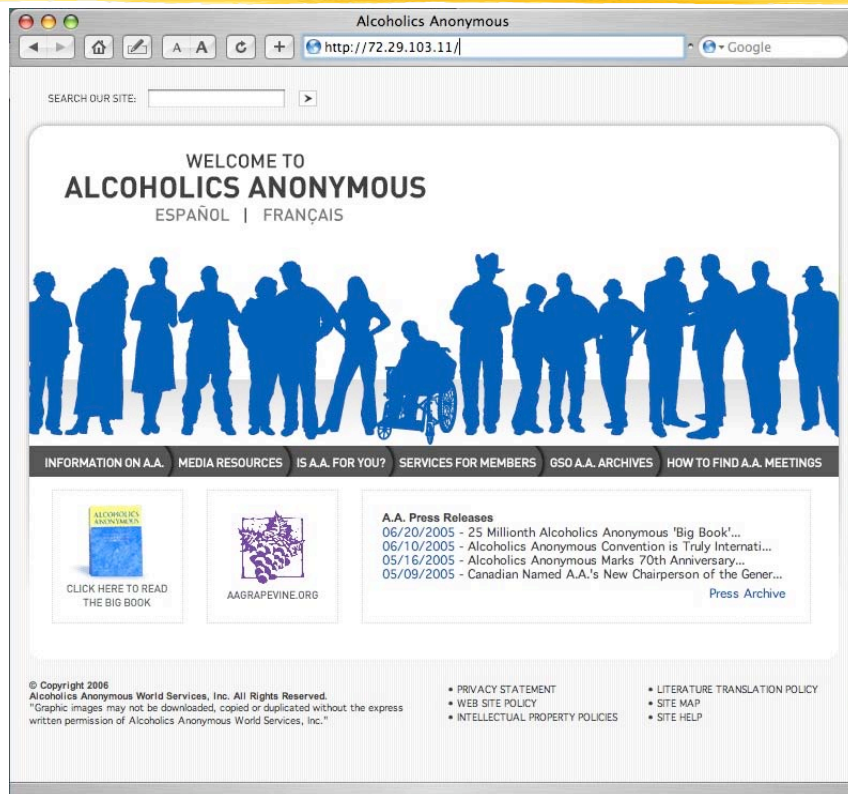
Adresse IP= "donnée identifiante"

Exemple :

```
Return-Path: <Yves.Deswarte@laas.fr>
Received: from laas.laas.fr (140.93.0.15) by mail.libertysurf.net
(6.5.026)
    id 3D518DEF00116A4D for yves.deswarte@libertysurf.fr; Tue, 13 Aug
2002 13:44:40 +0200
Received: from [140.93.21.6] (tsfyd [140.93.21.6])
    by laas.laas.fr (8.12.5/8.12.5) with ESMTP id g7DBid1D001531
    for <yves.deswarte@libertysurf.fr>; Tue, 13 Aug 2002 13:44:39 +0200
(CEST)
User-Agent: Microsoft-Entourage/10.1.0.2006
Date: Tue, 13 Aug 2002 13:44:38 +0200
Subject: test
From: Yves Deswarte <Yves.Deswarte@laas.fr>
To: <yves.deswarte@libertysurf.fr>
Message-ID: <B97EBDC6.2052%Yves.Deswarte@laas.fr>
Mime-version: 1.0
Content-type: text/plain; charset="US-ASCII"
Content-transfer-encoding: 7bit
```

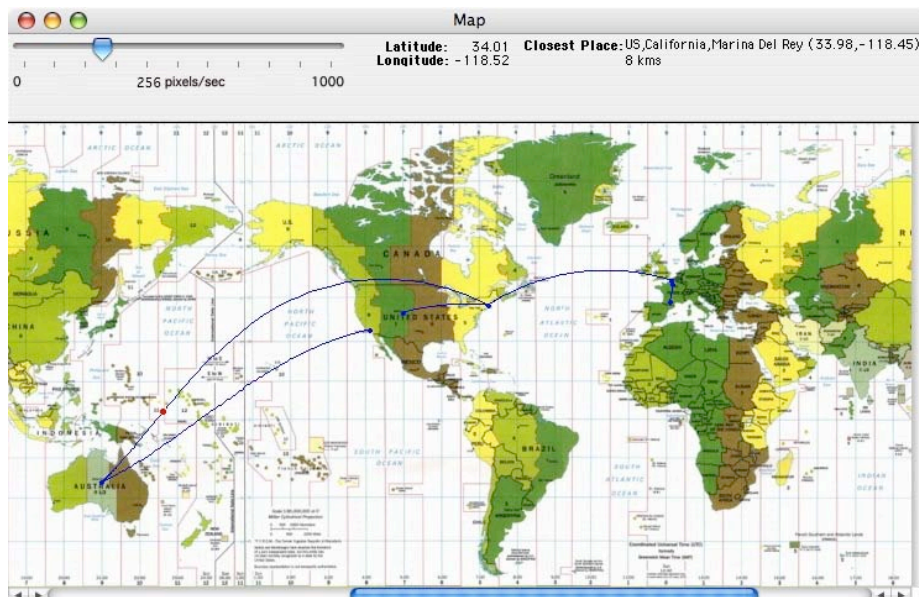
Adresse IP= "info sensible"

Exemple :



Adresse IP= localisation

Exemple :

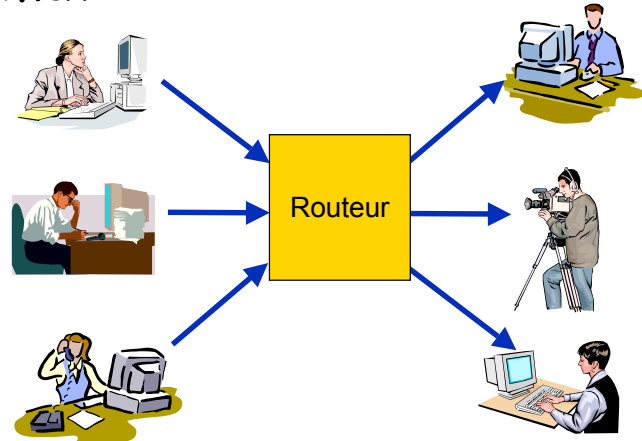


2° PET : Protéger les adresses IP

❖ PET : affectation dynamique des adresses IP (DHCP, PPP, NAT, ...)

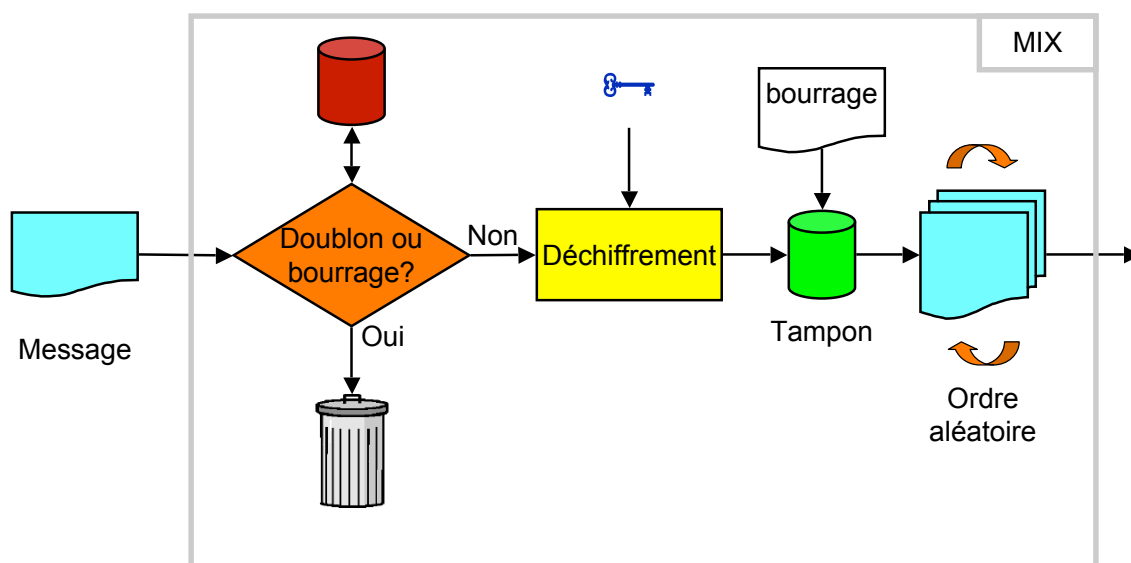
❖ Routeurs d'anonymat :

- MIX
- Onion Routing
- Crowds

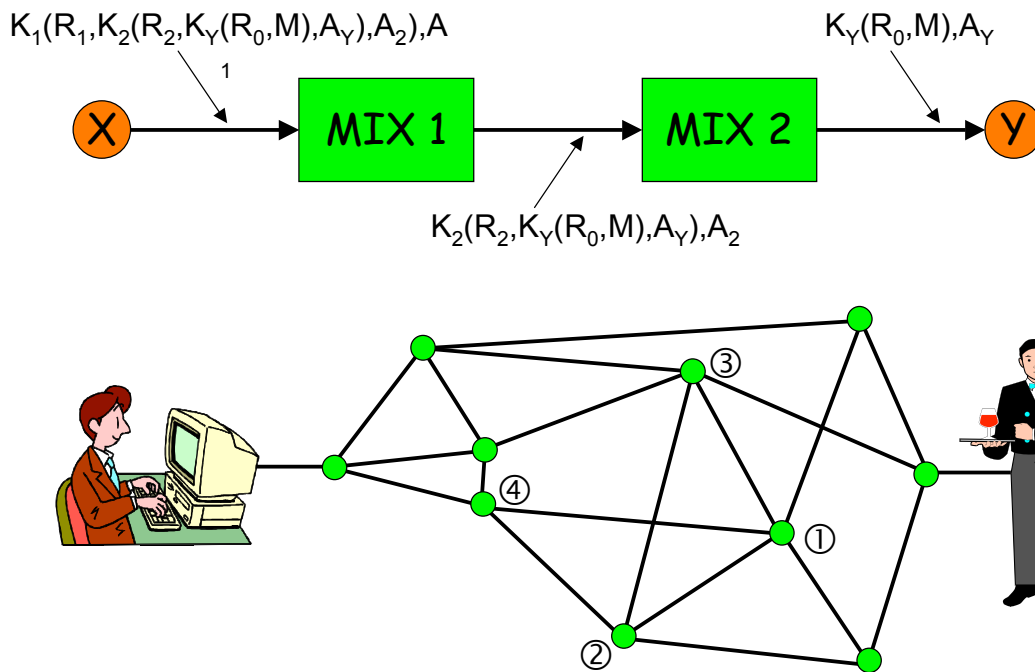


MIX : comment ça marche ?

<http://www.inf.tu-dresden.de/>

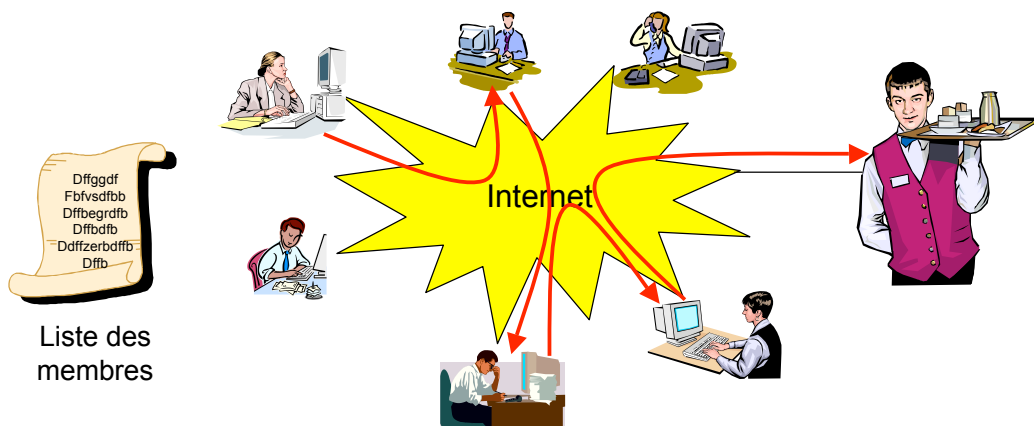


Réseau de MIX / Onion Routing



Crowds/Hords

- ❖ Chaque membre est un MIX pour les autres
- ❖ Probabilité p d'envoi au destinataire
($1-p$) d'envoi à un autre membre au hasard



Inconvénients des MIX

- ❖ Coût (# de messages, chiffrement, ...)
- ❖ Vulnérables à la collusion entre les MIX
--> **indépendance** entre les MIX ?
- ❖ Vulnérables à un observateur global (analyses statistiques)
--> **distribution** sur Internet ?
- ❖ Interactivité : canal retour + anonymat de relation
- ❖ Mal adapté aux réseaux locaux...

Émission/réception non observables

- ❖ Thèse de Carlos Aguilar (LAAS, 2006)

Réception / Émission	Diffusion	PIR
Bourrage chiffré	EBBS	pMIX
Envoi superposé	Serveur DC-Net	pDC-Net

IP V6, réseaux ad hoc, ...

- ❖ Demain : IP partout (*pervasive/ubiquitous computing, intelligence ambiante, sensor networks, RFID, convergence 4G ...*)
- ❖ chaque "machin" aura une adresse IP implicite *unique et permanente* (basée sur un numéro de fabrication)
- ❖ chaque personne aura plusieurs machins ...
- ❖ ... qui se connecteront aux machins proches (réseaux ad hoc)
- ❖ ... qui s'identifieront, routeront leurs communications, fourniront des infos contextuelles, etc.

Connexion IP nomade anonymisée

Roaming : PC portable, PDA, téléphone ...

1. Génération d'1 @MAC aléatoire
2. Obtention d'1 @IP temporaire
3. Tunnel vers un TTP de roaming
4. Génération d'une autre @IP
5. Authentification sur FAI

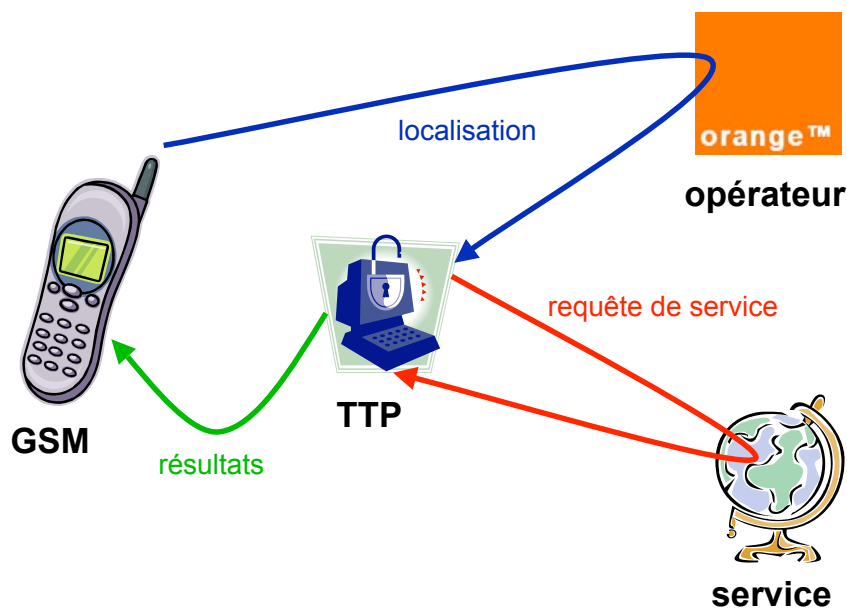


3° PET: Accès anonyme à des services

- ❖ Relais d'anonymat (*anonymity proxy*) : unidirectionnels (ou bidirectionnels?)
 - e-mail, news (Usenet)
 - anon.penet.fi (700 000 utilisateurs en 1996 !)
 - Cypherpunks
 - ftp
 - Web : ex: proxify.com
 - ...
- ❖ Serveur de pseudonymes :
 - e-mail
 - Identités multiples fournies par des f.a.i. (adresses mél)

Service basé sur la localisation

- ❖ Ex: PRIME : pharmacie la + proche



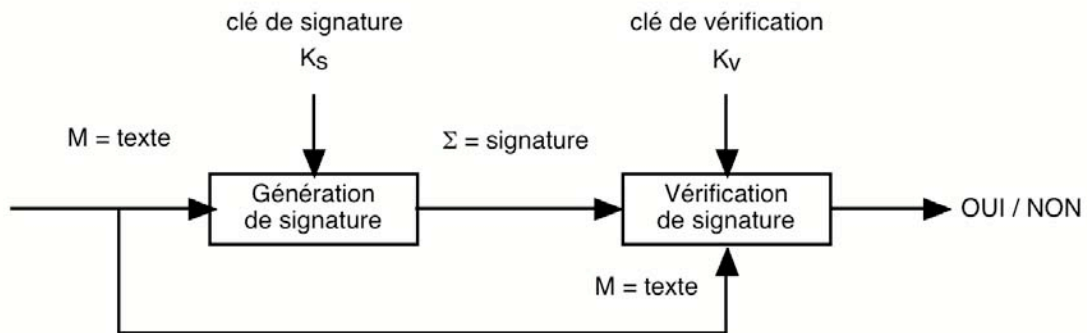
4° PET: Autorisation

- ❖ Aujourd'hui sur Internet : *client-serveur*
le serveur accorde ou refuse des privilèges au client en fonction de son identité déclarée (éventuellement vérifiée par des mécanismes d'authentification)
- ❖ Le serveur doit enregistrer des données personnelles :
preuves en cas de litige
- ❖ Ces données peuvent être utilisées à d'autres fins (profilage des clients, marketing direct, revente de fichiers clients, chantage...)
- ❖ *Action P3P (W3C) : Platform for Privacy Preferences Project*
vérification automatique de politiques de sécurité/privacy
"déclarées"

Ce schéma est dépassé

- ❖ Les transactions sur Internet mettent en jeu généralement plus de deux parties
(ex : commerce électronique)
- ❖ Ces parties ont des intérêts différents (voire opposés) : suspicion mutuelle
- ❖ Nocif pour la vie privée :
opposé au "besoin d'en connaître"

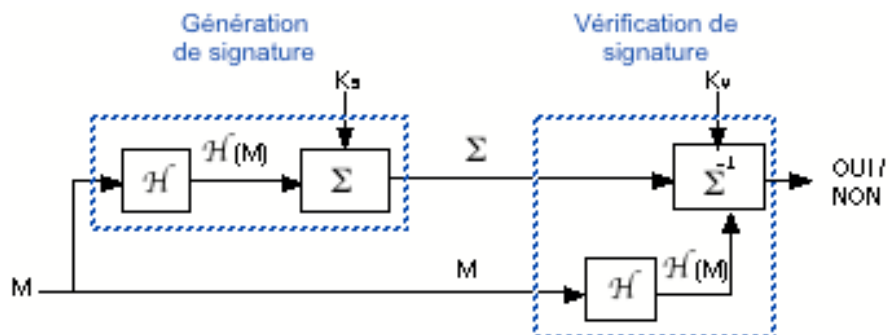
Rappel : signature numérique



- ❖ K_s = clé de signature
- ❖ K_v = clé de vérification
- ❖ Intégrité :
 - Sans connaître K_s , "impossible" de générer une signature valide
 - Il est "impossible" de trouver K_s , connaissant M et Σ (clair connu)
 - Il est "impossible" de trouver K_s , en choisissant M (clair choisi)

Signatures à clé publique : $K_s \neq K_v$

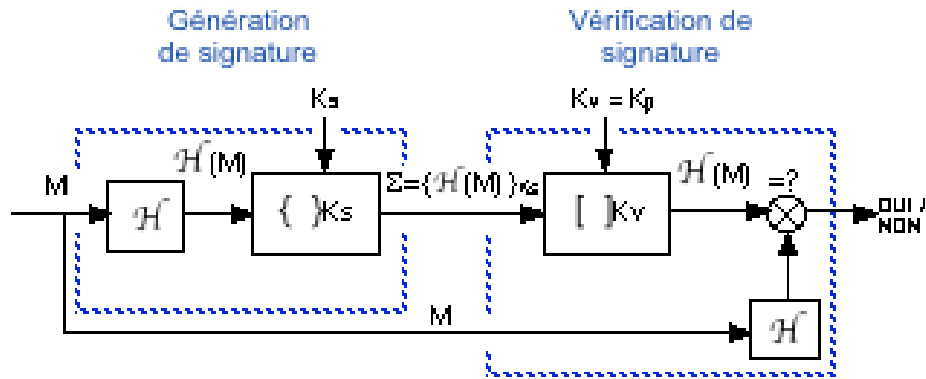
■ Exemple : DSA



- Fonction de hachage : SHA-1
- Signature/vérification : el Gamal

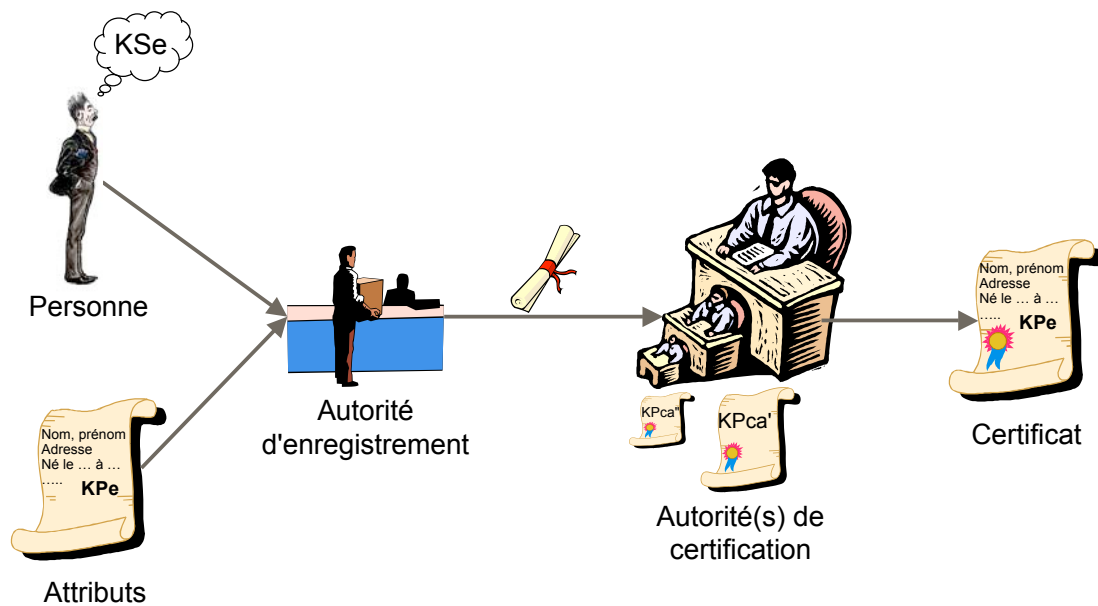
Signature par chiffres à clé publique

■ Exemple : RSA



- K_s = clé de signature = clé de chiffrement K_c privée
- K_v = clé de vérification = clé de déchiffrement K_d publique

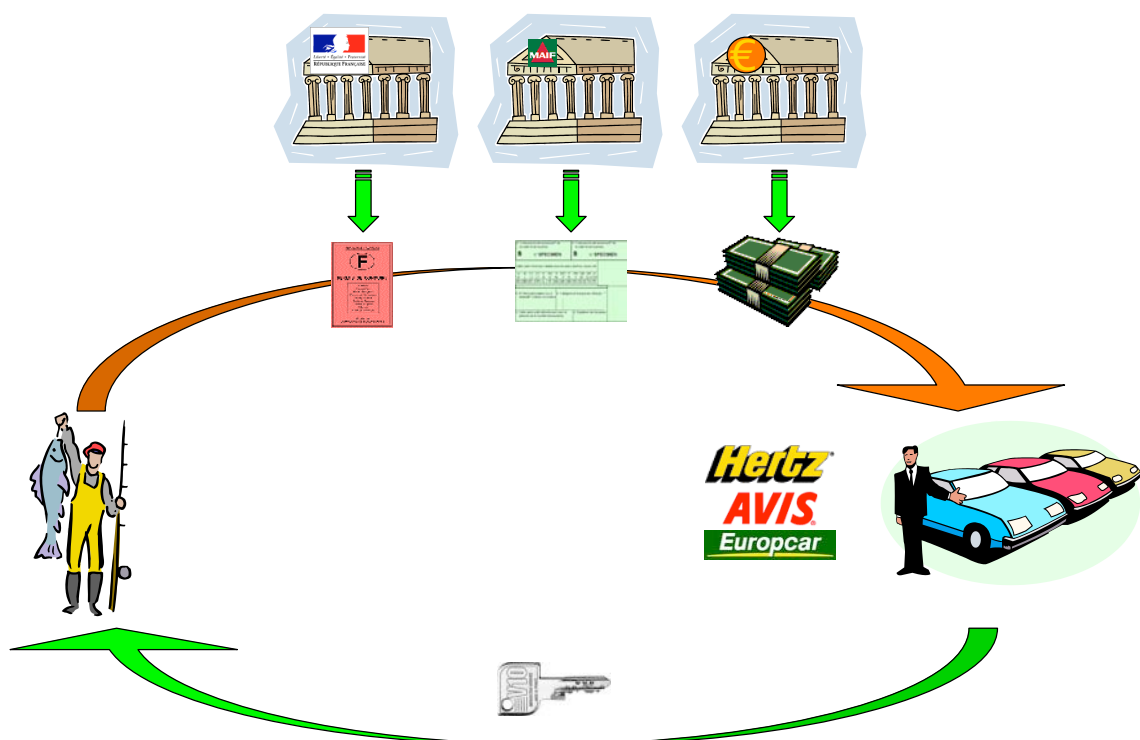
Certificats - IGC (PKI)



Preuves d'autorisation: **credentials**

- ❖ *Credential* = garantie, accréditation
- ❖ Certificats multiples :
ex: SPKI : certificats d'attributs/d'autorisation
 - cartes d'abonnement, de membre d'association, ...
 - permis de conduire, carte d'électeur...
- ❖ Problèmes: "chaînabilité" (confiance dans l'AC ?, une seule clé publique pour plusieurs certificats ?), gestion des certificats/clés, authentification, préservation des preuves, révocation, ...
- ❖ Certificats restreints :
 - "Partial Revelation of Certified Identity"
Fabrice Boudot, CARDIS 2000

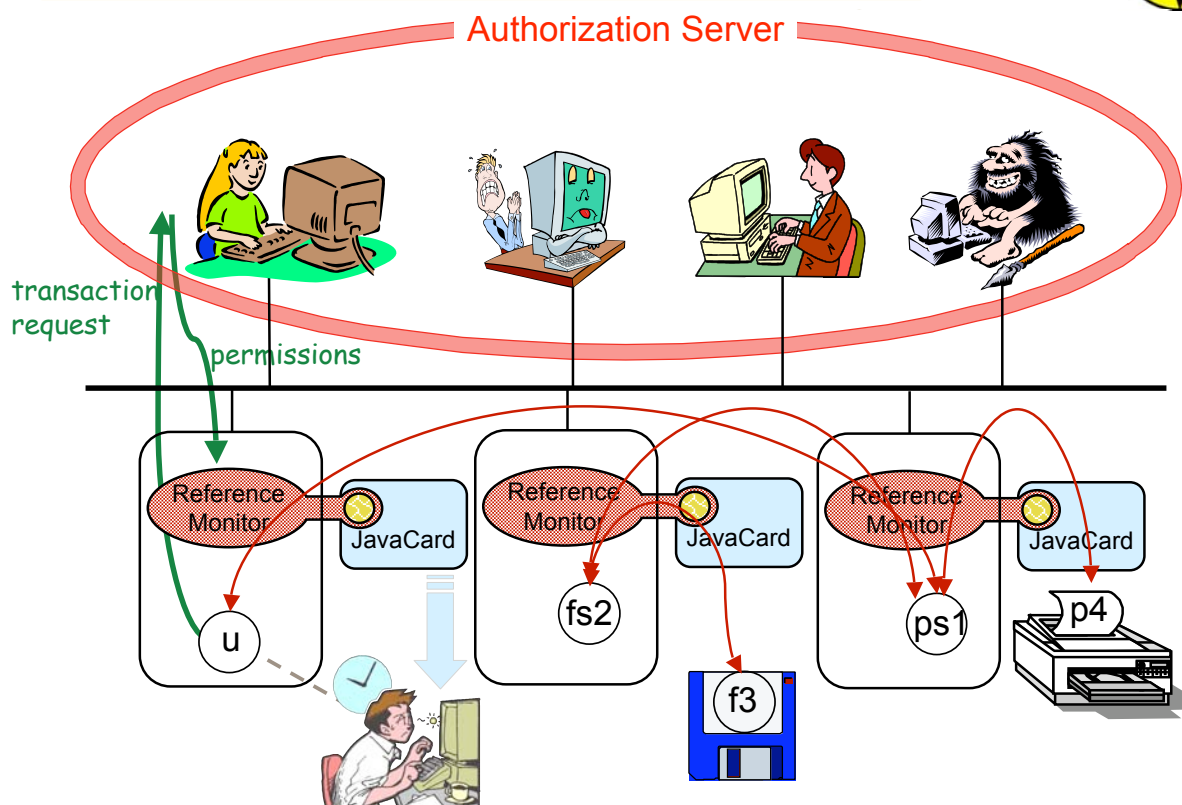
"Anonymous Credentials" (Idemix)



Signature de groupe

- ❖ Une clé publique de vérification de signature, n clefs privées de génération de signature.
- ❖ Le responsable de groupe distribue les clefs privées aux membres du groupe.
- ❖ Pour prouver qu'on est membre du groupe (= possède une accréditation anonyme), on chiffre un message aléatoire, vérifiable, signé par le groupe.
- ❖ La vérification de la signature est une preuve d'appartenance, donc d'accréditation.
- ❖ Seul le responsable de groupe peut vérifier quel membre a signé.

Autorisation dans MAFTIA



e-Cash (1)

❖ Propriétés souhaitées :

- Anonymat : un billet n'identifie pas la personne pour laquelle il a été émis
- Impossibilité de fabriquer des faux
- Impossibilité de dépenser deux fois
- Transmissibilité : un billet peut être échangé entre personnes
- Liquidité : un billet peut être divisé en petites coupures, ou agrégé en coupures supérieures

e-Cash (2) : signature aveugle (blind sign.)

- ❖ Alice génère un nombre aléatoire R , le multiplie par un facteur secret S , et l'envoie signé à sa banque: $A \rightarrow B: [R * S, \text{valeur}]_A$
- ❖ La banque débite le compte d'Alice de la valeur, et renvoie le billet signé à Alice : $B \rightarrow A: [R * S, \text{valeur}]_B$
- ❖ Alice "désaveugle" le billet $[R, \text{valeur}]_B$, et le dépense chez un marchand
- ❖ Le marchand transmet le billet à la banque : $M \rightarrow B: [R, \text{valeur}]_B$
- ❖ La banque vérifie la signature, enregistre le billet comme dépensé, et crédite le compte du marchand de la valeur, et notifie le marchand, qui donne un reçu à Alice
- ❖ Si Alice (ou le marchand) essaye de redépenser le billet, la banque trouvera le billet dans la liste des billets dépensés

5° PET : gestion des données personnelles

- ❖ **Négociation** entre l'individu et l'entreprise
ex: coupons de réduction en échange d'une publicité ciblée
- ❖ **Auto-détermination** : celui qui fournit des informations sur lui-même doit pouvoir contraindre l'usage qui pourrait en être fait --> **Obligations**
ex: à effacer dans 48 h.
- ❖ **Minimisation** des données personnelles
 - > répartition : séparation des pouvoirs, fragmentation des données
 - > anonymisation + appauvrissement
ex: remplacer le code postal par l'identifiant de la région
 - > Private Information Retrieval (PIR)

Private Information Retrieval (PIR)

- ❖ Exemple : PIR "parfaitement" sûr
 - Base de données répliquée
 - Composée de N éléments de taille fixe
 - 2 Requêtes :
 - 1 chaîne S de N bits aléatoires -> serveur 1
 - même chaîne sauf le k-ième bit inversé -> serveur 2
 - Réponse de chaque serveur = XOR de tous les éléments i tels que $S_i = 1$
 - Réponse = XOR des deux réponses
- ❖ Avec des méthodes cryptographiques (chiffrements homomorphiques $\{a + b\} = \{a\} + \{b\}$, résidus quadratiques et non-quadratiques, ...), on peut réaliser des PIR "computationnellement" sûrs sans réplication

5°-bis PET : Accès aux données

- ❖ **Principe du moindre privilège** : un individu ne doit avoir que les droits minimaux nécessaires à sa tâche
- ❖ **Politique de sécurité et mécanismes de protection** : le détenteur d'une information en est **responsable** (art 34 de la loi « informatique et libertés »)
- ❖ **Ces données peuvent être très critiques** :
ex: dossiers médicaux
 - Disponibilité : temps de réponse (urgence), pérennité
 - Intégrité : nécessaire à la confiance, éléments de preuve
 - Confidentialité : vie privée <-> intérêts économiques
- ❖ **Privacy = contrôle d'accès + obligations**

Contrôle d'accès aux données

- ❖ **Séparation entre décision de contrôle d'accès et mise en œuvre**
 - **Décision** : à un niveau élevé (ex. transaction)
 - Cohérence de l'ensemble des opérations
 - Décision sur la « sémantique » de la transaction
 - Moindre privilège : le privilège d'exécuter la transaction est inférieur à celui d'exécuter les opérations élémentairesSi OK --> génération de preuves d'autorisation
 - **Mise en œuvre** : à chaque opération élémentaire : fournir ou bloquer l'accès en fonction de l'opération et de ses paramètres vs. les preuves d'autorisation

Exemple : virement bancaire

- ❖ Transaction : virer 2000 € du compte 184-948449 au compte 946448-658
 - Lire le solde du compte 184-948449
 - Tester si le solde est supérieur à 2000 €
 - Si oui :
 - $\text{solde} := \text{solde} - 2000$; écrire solde 184-948449
 - Lire le solde du compte 946448-658
 - $\text{solde} := \text{solde} + 2000$; écrire solde 946448-658
 - Si non : retourner « solde insuffisant ».

Donner confiance aux utilisateurs...

... que leur vie privée est protégée?

- ❖ Certification & labellisation
- ❖ Approche Trusted Computing Group (TCG)
 - Support matériel : TPM
 - Bootstrap sûr
 - Vérification sceau S/W avant chargement
 - Vérifiable à distance, sans dévoiler d'identité (DAA)



(03/2004 - 02/2008)

<http://www.prime-project.eu.org/>

- ❖ Privacy and Identity Management for Europe
 - Aspects juridico-socio-économiques
 - PET Côté utilisateur (développt, utilisabilité)
 - PET Côté système, réseau, serveur
 - Applications réelles
- ❖ 20 Partenaires, 16 M€, subvention : ~10 M€
 - Fournisseurs (IBM, HP, ...)
 - Labos (KUL, U. Dresde, U. Milan, Eurécom, LAAS...)
 - Utilisateurs (Lufthansa, T-Mobile, Swisscom, HSR)



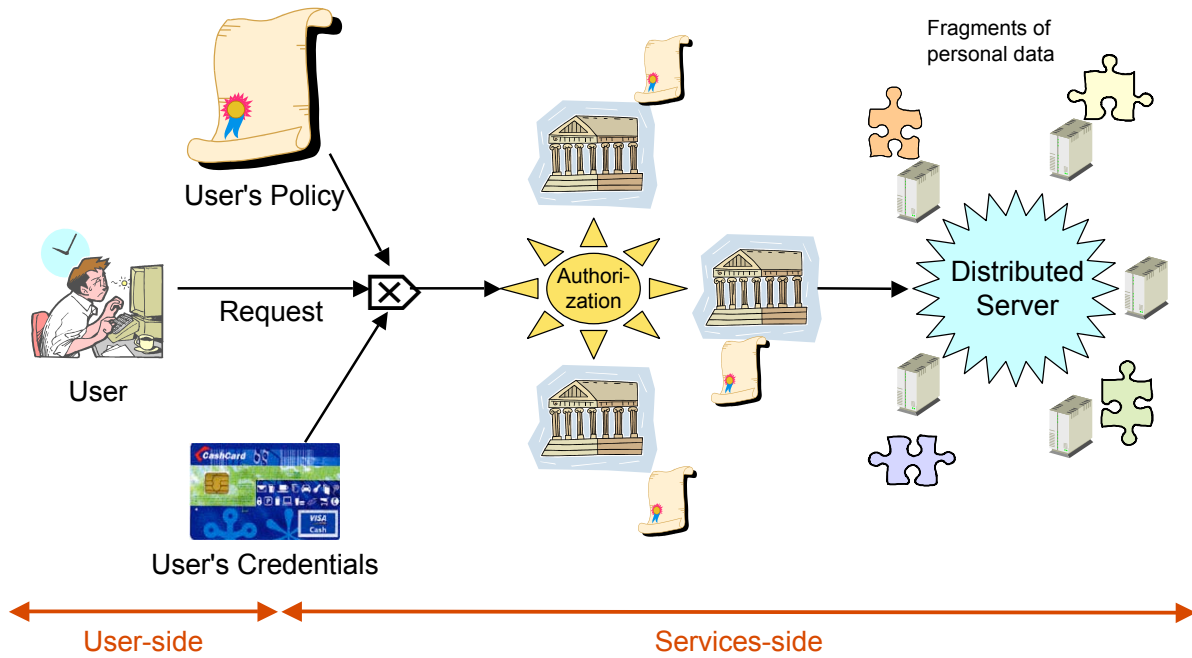
Principe :

- ❖ Identités différentes selon les besoins

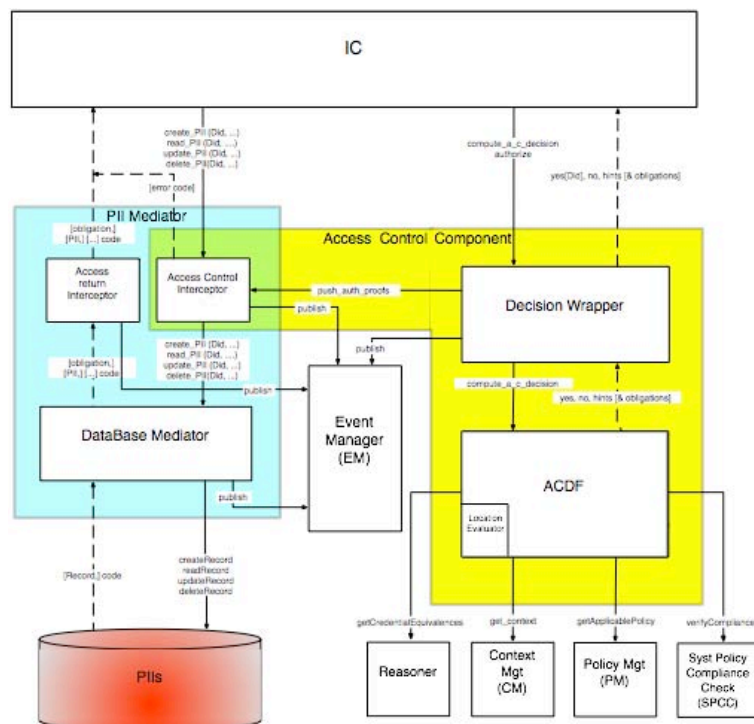




Exemple d'architecture



Architecture du contrôle d'accès



Bibliographie

- ❖ *Sécurité des systèmes d'information V.2*, dir. Ludovic Mé & Yves Deswarte, Traité IC2, série Réseaux et télécommunications, Hermès, ISBN 2-7462-1259-5, 390 pp., juin 2006.
- ❖ Simone Fischer-Hübner, *IT-Security & Privacy*, LNCS 1958, Springer, 2001.
- ❖ Stefan A. Brands, *Rethinking Public Key Infrastructures and Digital Certificates*, MIT Press, 2000.
- ❖ Yves Deswarte, Carlos Aguilar-Melchor, "Current and Future Privacy Enhancing Technologies for the Internet", *Annales des Télécommunications*, vol.61, n°3-4, March/April 2006.
- ❖ Yves Deswarte, Carlos Aguilar-Melchor, Vincent Nicomette, Matthieu Roy, "Protection de la vie privée sur Internet", *Revue de l'Électricité et de l'Électronique (REE)*, octobre 2006 (n°9), pp.65-74.
- ❖ Carlos Aguilar-Melchor, "Les communications anonymes à faible latence", Thèse de l'Institut National Polytechnique de Toulouse, 4 juillet 2006, LAAS n°06571.