Chapitre 7

Sécurité des réseaux

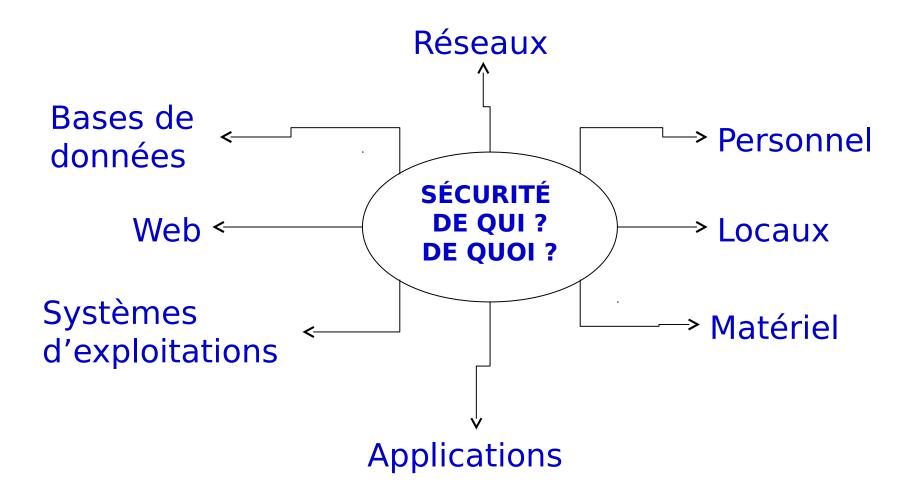
Services,
attaques
et
mécanismes cryptographiques

Partie 1: Introduction à la sécurité des réseaux

Sécurité:

- Ensemble des techniques qui assurent que les données et les ressources (matérielles ou logicielles) soient utilisées uniquement dans le cadre où il est prévu qu'elles le soient.
- → Sécurité des systèmes d'informations
- Système d'information:
 - Ensemble d'activités consistant à gérer les informations:
 - acquérir, stocker, transformer, diffuser, exploiter...
 - Fonctionne souvent grâce à un système informatique
 - → Sécurité du système d'information = sécurité du système informatique

Périmètre de la sécurité (1/3)



Périmètre de la sécurité (1/3)

- Périmètre organisationnel et fonctionnel:
 - Organisation de la sécurité
 - Répartition des responsabilités
 - Sensibilisations des utilisateurs
 - Contrôle
 - Politique et guides de sécurité
 - Procédure de sécurité
- Sécurité physique
 - Lutte anti-incendie, dégâts d'eau
 - Contrôle d'accès physique
 - Sauvegarde et archivage des documents
 - Sécurité du matériel: climatisation...

SÉCURITÉ
DE QUI ?
DE QUOI ?

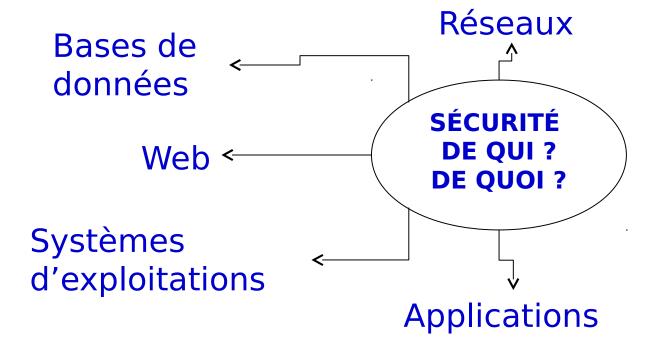
nents

Matériel

Périmètre de la sécurité (2/2)

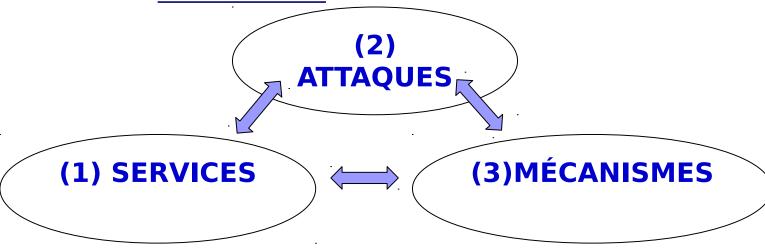
Sécurité logique:

- des données,
- oxdot des applications,
- des systèmes d'exploitation.
- Des communications réseaux



Aspects de la sécurité

Méthodes employées pour casser les services de la sécurité en détournant les mécanismes



Fonctionnalités requises pour assurer un environnement sécurisé en faisant appel aux mécanismes

Moyens utilisés pour assurer les services de la sécurité <u>en luttant</u> <u>contre les attaques</u>

Aspects de la sécurité: services

Authentification

 Assurance de l'identité d'un objet de tout type qui peut être une personne (identification), un serveur ou une application.

Intégrité

 Garantie qu'un objet (document, fichier, message, etc.) ne soit pas modifié par un tiers que son auteur.

Confidentialité

 Assurance qu'une information ne soit pas comprise par un tiers qui n'en a pas le droit

Non répudiation

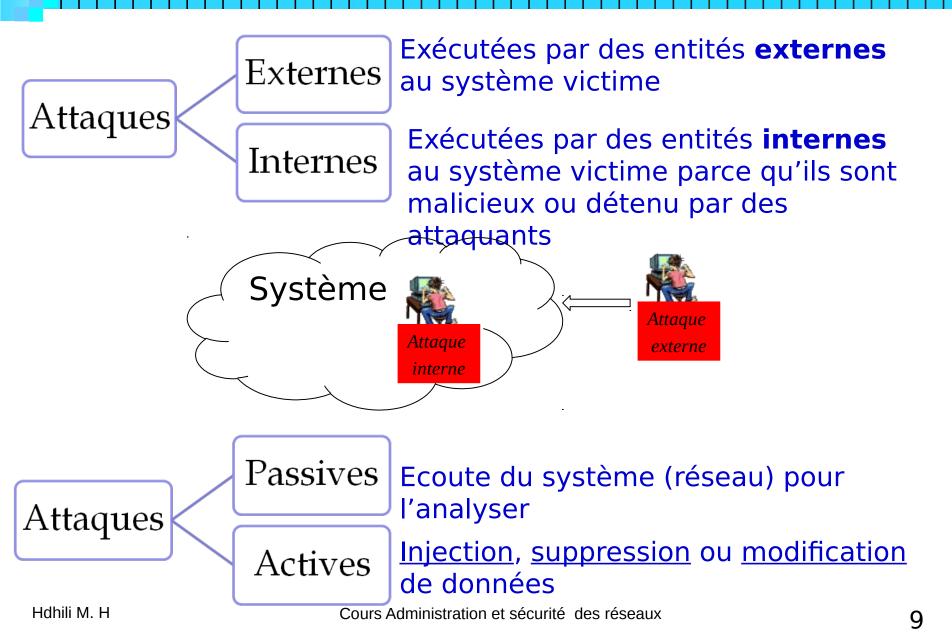
 Assurance que l'émetteur d'un message ne puisse pas nier l'avoir envoyé et que son récepteur ne puisse pas nier l'avoir reçu.

Disponibilité

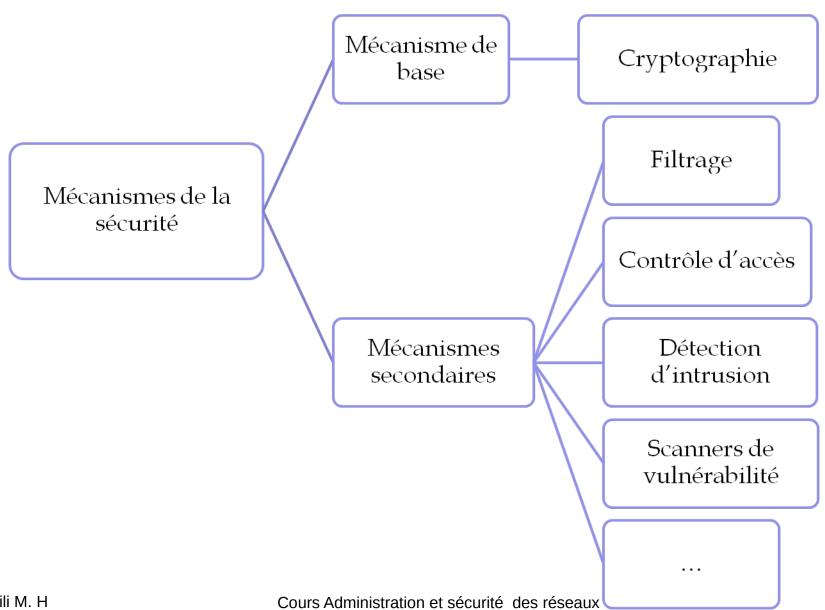
Assurance que les services ou l'information soient utilisable et accessible par les utilisateurs autorisés

8

Aspects de la sécurité: attaques



Aspects de la sécurité: Mécanismes

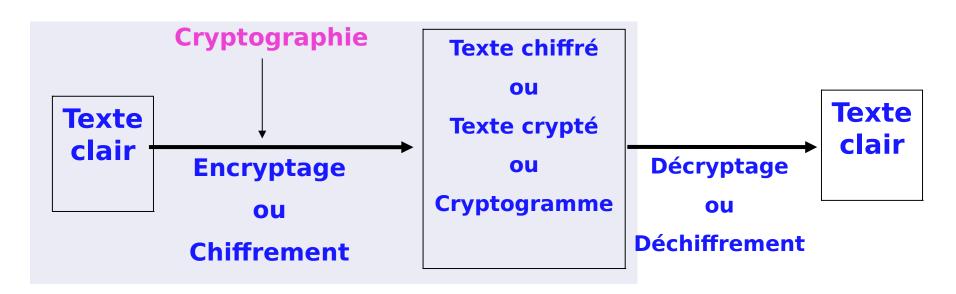


Hdhili M. H

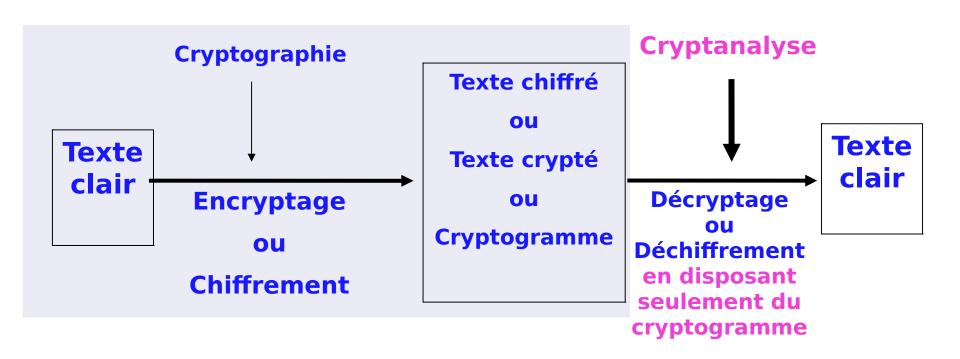
Partie 2: Mécanismes cryptographique de la sécurité

- Cryptologie (Cryptology) :
 - Science (branche des mathématiques) des communications secrètes.
 - Composée de deux domaines d'études complémentaires :
 - Cryptographie
 - Cryptanalyse.

- Cryptographie (cryptography) = Chiffrement=Encryptage
 - □ Ensemble des méthodes et techniques qui permettent de transformer un message afin de le rendre incompréhensible pour quiconque n'est pas doté du moyen de le déchiffrer.
 - → On parle <u>d'*encrypter* (*chiffrer*)</u> un message,
 - → Le code résultant s'appelle <u>cryptogramme</u>.
 - → L'action inverse s'appelle <u>décryptage</u> (<u>déchiffrement</u>).



- Cryptanalyse (cryptanalysis)
 - Art de révéler les messages qui ont fait l'objet d'un encryptage.
 - □ Lorsqu'on réussie, au moins une fois, à <u>déchiffrer un cryptogramme</u>, on dit que l'<u>algorithme</u> qui a servi à l'encrypter a été <u>cassé</u>.



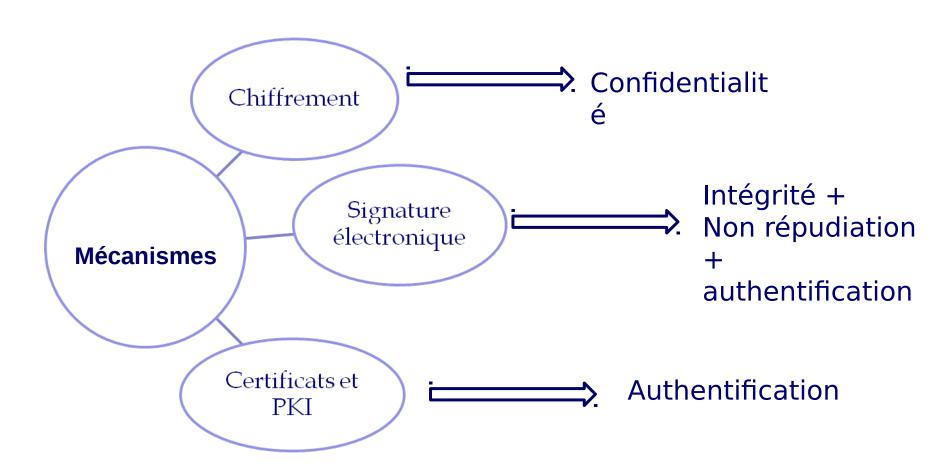
Clé :

□ Information qui sera utilisée pour encrypter et / ou décrypter un message.

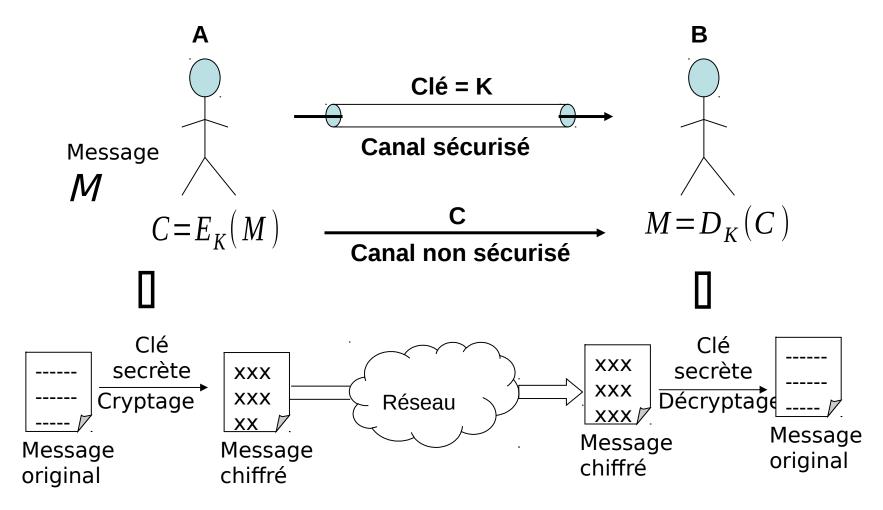
On peut cependant concevoir un algorithme **qui n'utilise pas de clé**, dans ce cas c'est lui-même qui constitue le secret et son principe représente la clé

Crypto système:

Ensemble composé d'un algorithme, de tous les textes en clair, de tous textes chiffrés et de toutes clés possibles.



Chiffrement symétrique

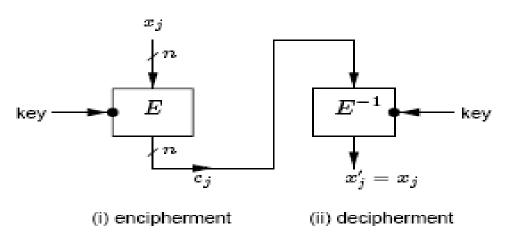


Exemples: ECB, CBC, DES, AES, IDEA...

- Cryptosystèmes symetriques modernes
 - □ Deux modes de chiffrement
 - En Stream
 - Par bloc
 - Segmentation du message M à chiffrer
 - M est scindé en un nombre de bloc de taille fixe
 - Cryptage des blocs
 - C est obtenu en concaténant les cryptogrammes des bloc
 - Modes de chiffrement par bloc
 - ECB (Electronic CodeBook)
 - CBC(Cipher bloc Chaining)
 - CBF (Cipher FeedBack)
 - OFB (Output FeedBack)

Mode ECB (Electronic CodeBook)

- Un bloc de texte se chiffre indépendamment de tout en un bloc de texte chiffré
 - a) Electronic Codebook (ECB)



7.11 Algorithm ECB mode of operation

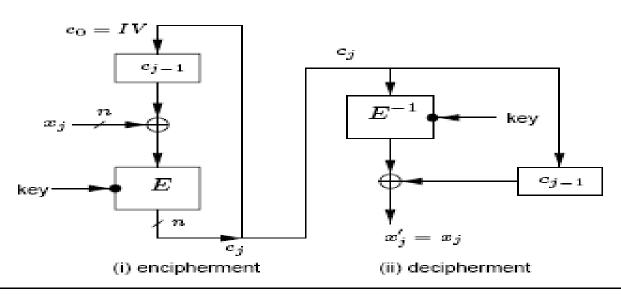
INPUT: k-bit key K; n-bit plaintext blocks x_1, \ldots, x_t .

SUMMARY: produce ciphertext blocks c_1, \ldots, c_t ; decrypt to recover plaintext.

- 1. Encryption: for $1 \le j \le t$, $c_j \leftarrow E_K(x_j)$.
- 2. Decryption: for $1 \le j \le t$, $x_j \leftarrow E_K^{-1}(c_j)$.

Mode CBC (Cipher Block Chaining)

- Chaque bloc du cryptogramme dépend du bloc de texte en clair et de tous les blocs précédents
 - b) Cipher-block Chaining (CBC)

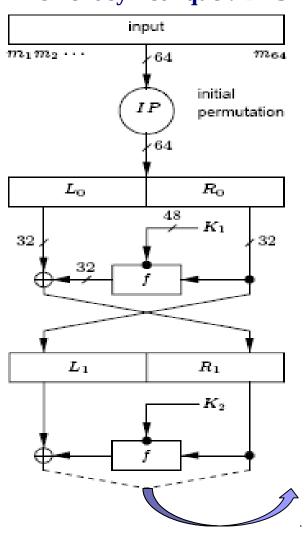


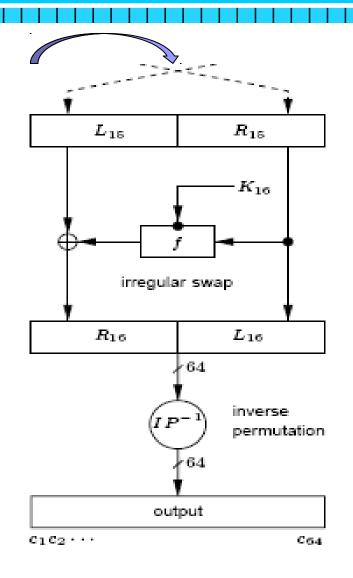
7.13 Algorithm CBC mode of operation

INPUT: k-bit key K; n-bit IV; n-bit plaintext blocks x_1, \ldots, x_t . SUMMARY: produce ciphertext blocks c_1, \ldots, c_t ; decrypt to recover plaintext.

- 1. Encryption: $c_0 \leftarrow IV$. For $1 \le j \le t$, $c_j \leftarrow E_K(c_{j-1} \oplus x_j)$.
- 2. Decryption: $c_0 \leftarrow IV$. For $1 \le j \le t$, $x_j \leftarrow c_{j-1} \oplus E_K^{-1}(c_j)$.

Chiffrement symétrique : DES

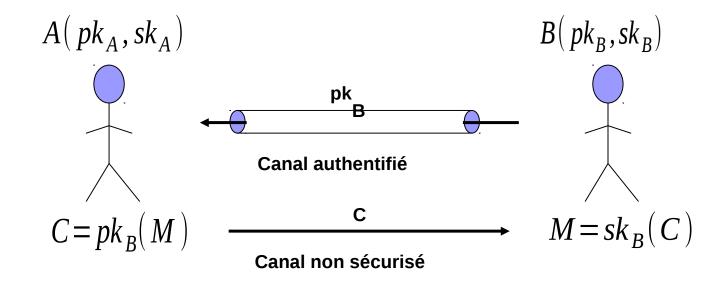


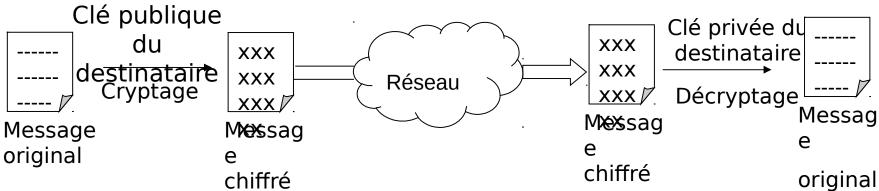


 $L_i = R_{i-1};$

 $R_i = L_{i-1} \oplus f(R_{i-1}, K_i), \text{ where } f(R_{i-1}, K_i) = P(S(E(R_{i-1}) \oplus K_i))$ 21

Chiffrement asymétrique





Exemples: RSA, Rabin, Elgamal...

Cryptosystèmes asymétriques

public-key encryption scheme	computational problem
RSA	integer factorization problem (§3.2)
	RSA problem (§3.3)
Rabin	integer factorization problem (§3.2)
	square roots modulo composite n (§3.5.2)
ElGamal	discrete logarithm problem (§3.6)
	Diffie-Hellman problem (§3.7)
generalized ElGamal	generalized discrete logarithm problem (§3.6)
	generalized Diffie-Hellman problem (§3.7)
McEliece	linear code decoding problem
Merkle-Hellman knapsack	subset sum problem (§3.10)
Chor-Rivest knapsack	subset sum problem (§3.10)
Goldwasser-Micali probabilistic	quadratic residuosity problem (§3.4)
Blum-Goldwasser probabilistic	integer factorization problem (§3.2)
	Rabin problem (§3.9.3)

Chiffrement asymétrique: RSA

8.1 Algorithm Key generation for RSA public-key encryption

SUMMARY: each entity creates an RSA public key and a corresponding private key. Each entity A should do the following:

- Generate two large random (and distinct) primes p and q, each roughly the same size.
- 2. Compute n = pq and $\phi = (p-1)(q-1)$. (See Note 8.5.)
- 3. Select a random integer e, $1 < e < \phi$, such that $gcd(e, \phi) = 1$.
- Use the extended Euclidean algorithm (Algorithm 2.107) to compute the unique integer d, 1 < d < φ, such that ed ≡ 1 (mod φ).
- A's public key is (n, e); A's private key is d.

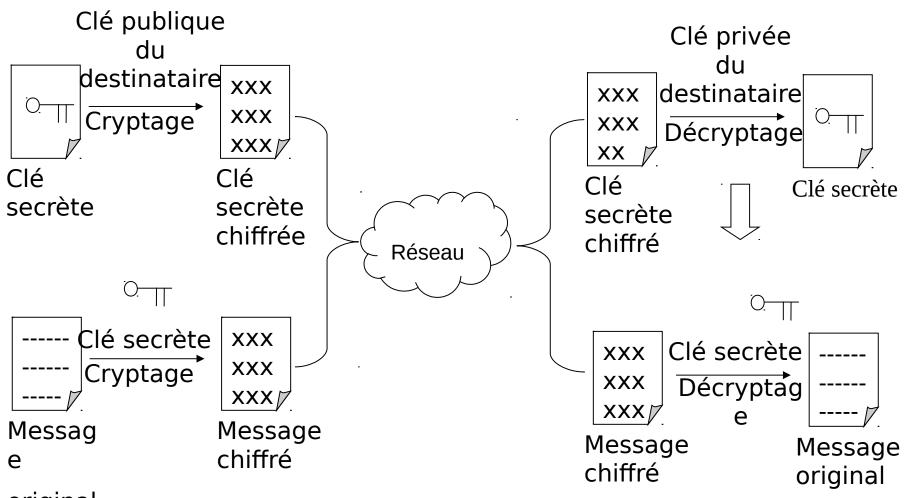
Chiffrement asymétrique: RSA

8.3 Algorithm RSA public-key encryption

SUMMARY: B encrypts a message m for A, which A decrypts.

- Encryption. B should do the following:
 - (a) Obtain A's authentic public key (n, e).
 - (b) Represent the message as an integer m in the interval [0, n-1].
 - (c) Compute $c = m^e \mod n$ (e.g., using Algorithm 2.143).
 - (d) Send the ciphertext c to A.
- 2. Decryption. To recover plaintext m from c, A should do the following:
 - (a) Use the private key d to recover $m = c^d \mod n$.

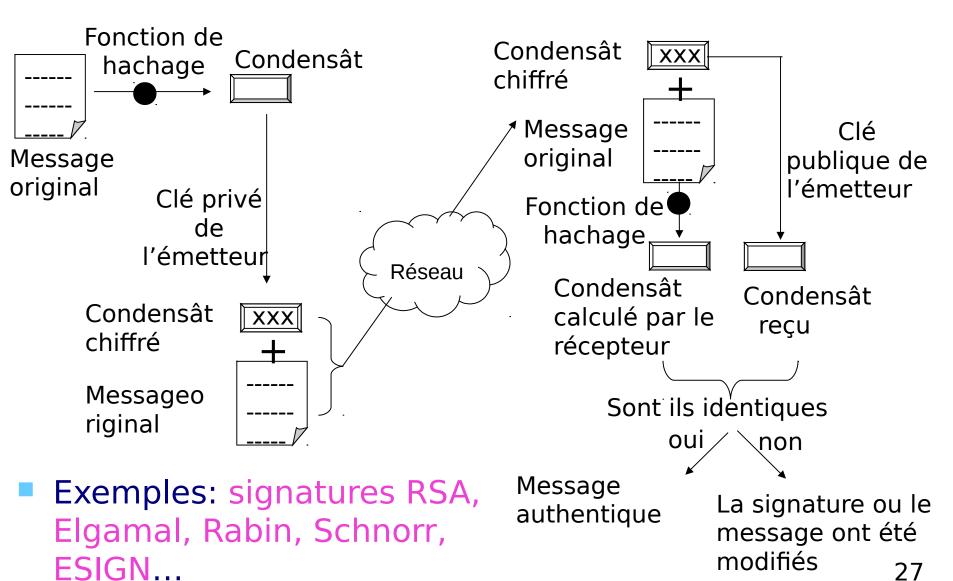
Chiffrement hybride



eriginal Exemples: PGP, GnuPG

Signature électronique

Permet <u>l'authentification</u>, <u>l'intégrité</u> et la <u>non répudiation</u>



Signature électronique

Signature RSA

11.19 Algorithm RSA signature generation and verification

SUMMARY: entity A signs a message $m \in \mathcal{M}$. Any entity B can verify A's signature and recover the message m from the signature.

- Signature generation. Entity A should do the following:
 - (a) Compute $\bar{m} = R(m)$, an integer in the range [0, n-1].
 - (b) Compute $s = \bar{m}^d \mod n$.
 - (c) A's signature for m is s.
- 2. Verification. To verify A's signature s and recover the message m, B should:
 - (a) Obtain A's authentic public key (n, e).
 - (b) Compute m̄ = s^e mod n.
 - (c) Verify that m

 ∈ M_R; if not, reject the signature.
 - (d) Recover m = R⁻¹(m̄).

Fonctions de hashage

Fonction de hashage

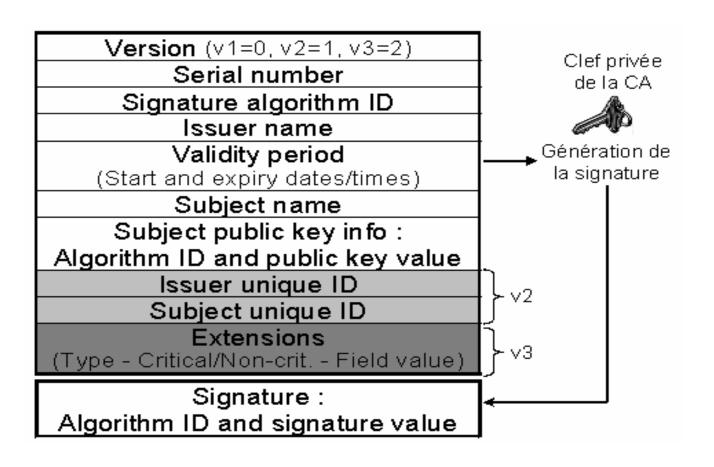
- \square H (M) = C
 - M est de taille quelconque
 - C est de taille fixe (16 ou 20 octets)
 - □ appelé condensât, ou empreinte, ou fingerprint, ou message digest
- □ Fonction à sens unique
- \square Si H (M₁) = C₁,
 - il est très difficile de trouver :
 M₂ différent de M₁ tel que H (M₂) = C₁
- Usage : checksums, « intégrité »

Exemples

□ MD5, SHA-1

Certificat numérique

- Permet l'authentification
 - □ Garantit l'appartenance d'une clé publique à une entité
- Principal format: certificats X.509

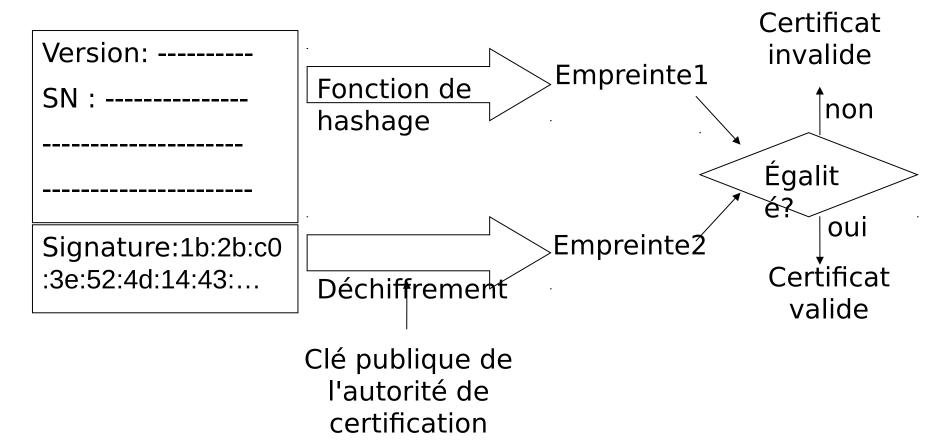


Certificat numérique

- □ Serial number :
 - Numéro de série du certificat (propre à chaque CA).
- □ Signature Algorithm ID :
 - Identifiant du type de signature utilisée.
- □ Issuer Name :
 - Distinguished Name (DN) de CA qui a émis ce certificat.
- Subject Name :
 - Distinguished Name (DN) du détenteur de la clé publique.
- Subject public key info :
 - Informations sur la clé publique du certificat.
- □ *Signature* :
 - Signature numérique du CA sur l'ensemble des champs

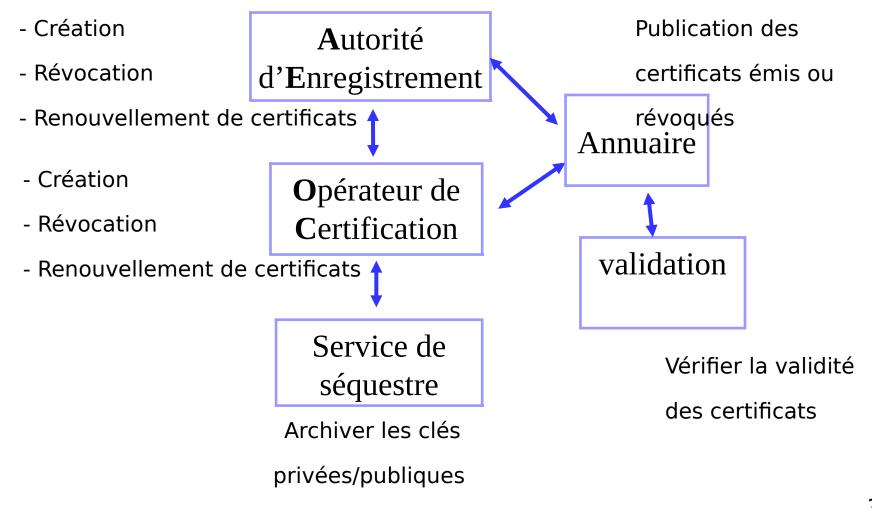
Vérification d'un certificat

Certificat



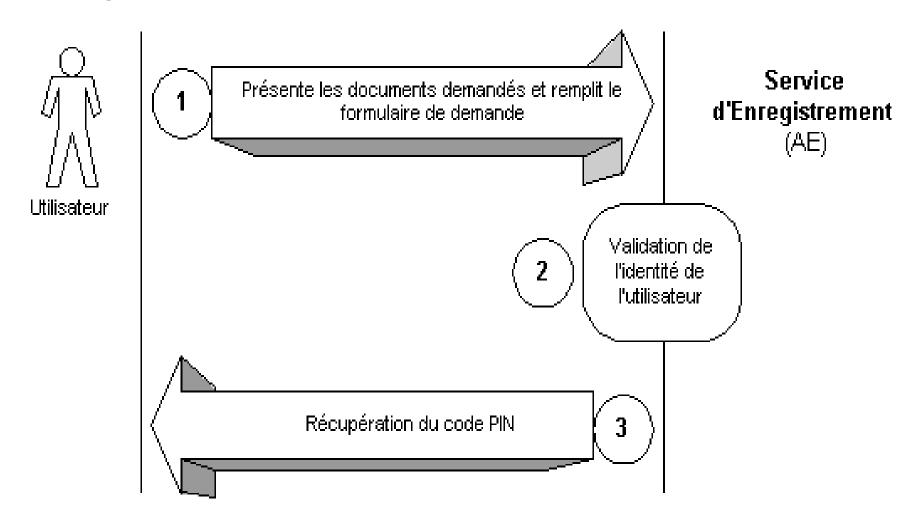
PKI: Public Key Infrastructure

Traitement des demande de:



PKI: Exemple de fonctionnement

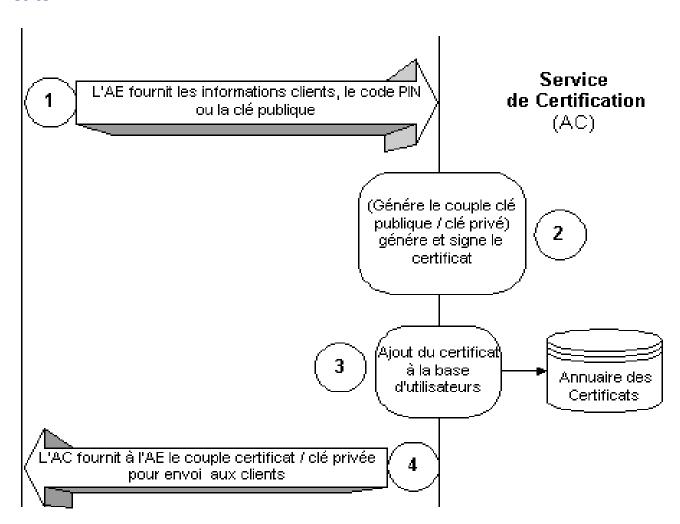
Enregistrement



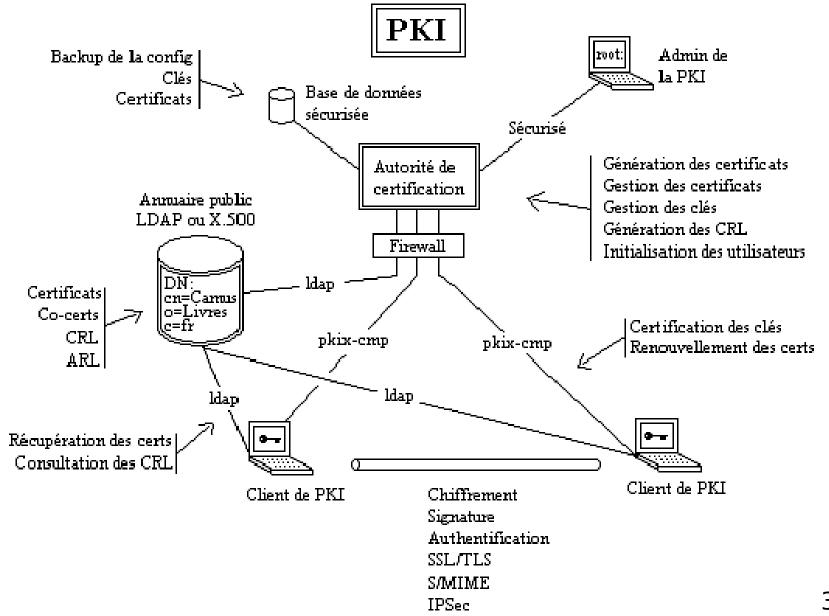
PKI: Exemple de fonctionnement

Création de certificats

Service d'Enregistrement (AE)



PKI: Fonctionnement



36