

#### Université De Boumerdes

## Cryptographie

Réalisé par : Dr RIAHLA

Docteur de l'université de Limoges (France)

Maitre de conférences à l'université de Boumerdes

Réalisé par : Dr RIAHLA

2020



- 1. Introduction, définition et Historique
- 2. Cryptographie actuelle
- 3. Signature et certificats numériques
- 4. Applications de la cryptographie



#### Université De Boumerdes

# Introduction et Historique



- Lorsque Jules César envoyait des messages à ses généraux, il ne faisait pas confiance à ses messagers.
- ➤ Il remplaçait donc tous les A contenus dans ses messages par des D, les B par des E, et ainsi de suite pour tout l'alphabet.
- Seule la personne connaissant la règle du « décalage par trois » pouvait déchiffrer ses messages.

Et voilà comment tout a commencé...

De nos jours on retrouve de la cryptographie dans :

- >Armée.
- >Système bancaire.
- ➤ Internet (achat, identification).
- ➤ Téléphone portable.
- >TV payante.
- > Carte d'identité électronique.
- ➤ Vote électronique.











Pour protéger une information :

Stéganographie

Cryptographie

Transposition

Substitution

#### La stéganographie : écriture couverte



Durant l'antiquité, certains généraux rasaient le crâne de leurs esclaves, leur tatouaient un message et attendaient que les cheveux repoussent pour faire passer des informations importantes.

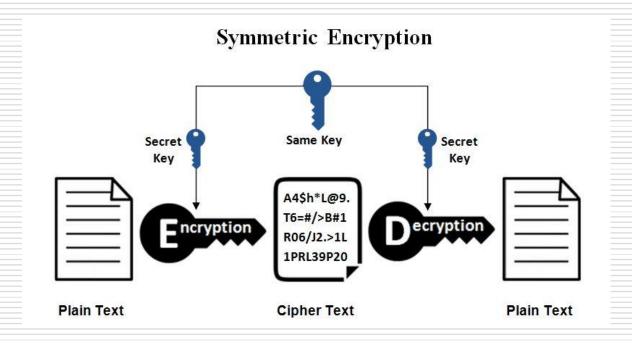
#### La stéganographie : écriture couverte

L'information est dissimulée au sein d'une autre information afin de la rendre invisible.



#### La cryptographie :

L'information est modifiée selon une méthode préétablie afin de la rendre incompréhensible.



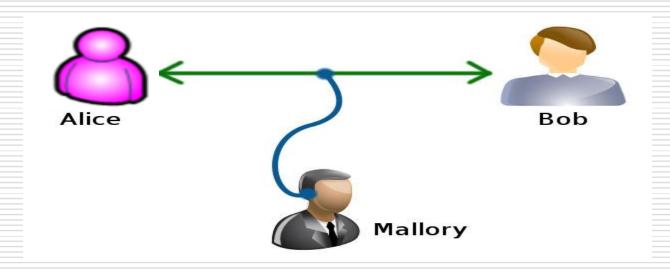
La cryptographie : Il existe deux grandes catégories :

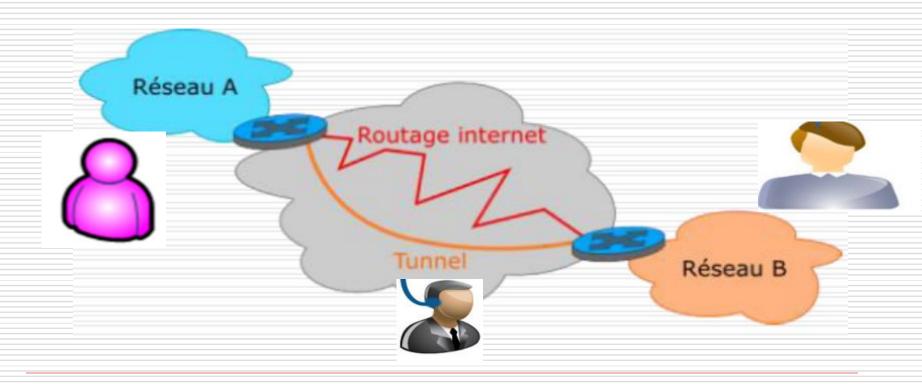
- ▶Par transposition : l'ordre des éléments d'une information est modifiée (décalage des caractères d'une phrase, pixels d'une image, ...)
- ▶Par substitution : les éléments d'une information sont remplacés par d'autres (remplacer tous les A par B, B par C, etc...)

# Cryptographie

#### **Protagonistes traditionnels**

- >Alice ou Anne et Bob souhaitent se transmettre des données
- ➤Oscar ou Mallory, un opposant qui souhaite espionner Alice et Bob.





Message clair 'M': Cette expression désigne le message original n'ayant subi aucune modification

**Clé:** La clé désigne l'information permettant de chiffrer et de chiffrer/déchiffrer un message

#### **Chiffrement:**

**Fonction** de transformation d'un message M de telle manière à le rendre incompréhensible :

- ➤ Basé sur une fonction de chiffrement E
- ➤On génère ainsi un message chiffré C = E(M)

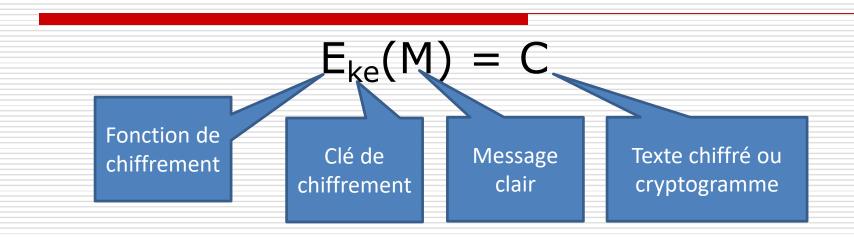
#### **Déchiffrement:**

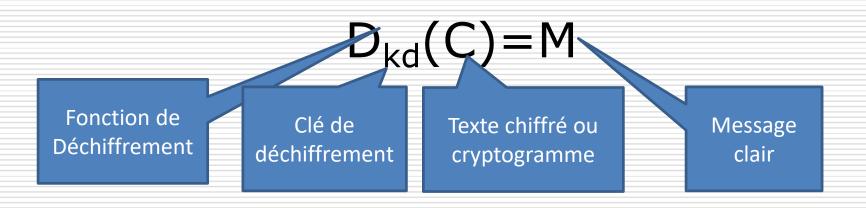
Fonction de reconstruction du message clair à partir du message chiffré :

Basé sur une fonction de déchiffrement D On a donc D(C) = D(E(M)) = M

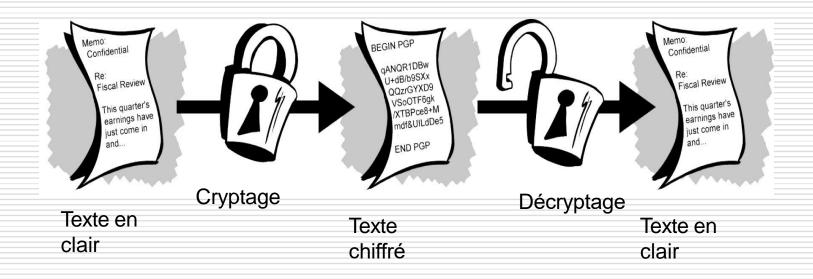
**En pratique** : E et D sont généralement paramétrées par des clefs Ke et Kd :

- $E_{ke}(M) = C$
- $D_{kd}(C)=M$





# **Définitions**Cryptage et décryptage



# Définitions Cryptographie et cryptanalyse

- ➤ La cryptographie est la science qui utilise les mathématiques pour le cryptage et le décryptage de données.
- ➤ La cryptanalyse est l'étude des informations cryptées, afin d'en découvrir le secret.
- ➤ La cryptologie englobe la cryptographie et la cryptanalyse

# **Définitions**Cryptographie

**Exemple: Chiffrement de César** 

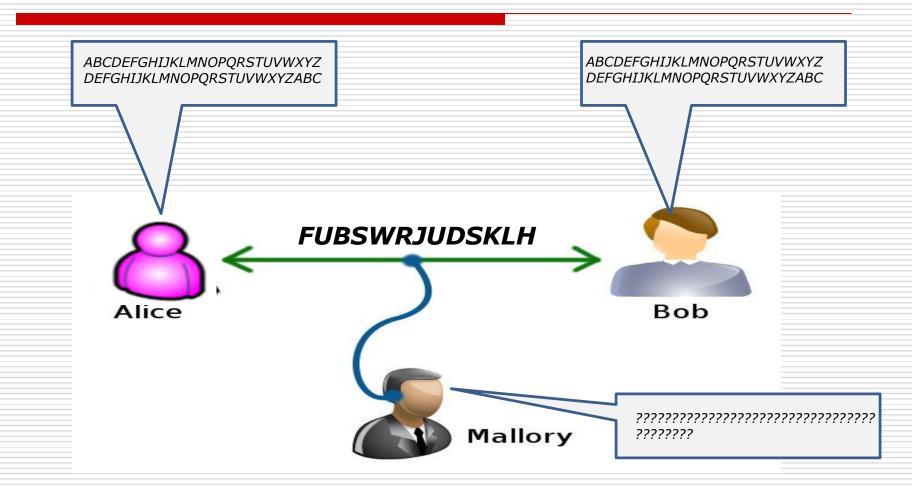
Consiste à décaler l'alphabet clair. Le décalage est la clé du chiffrement

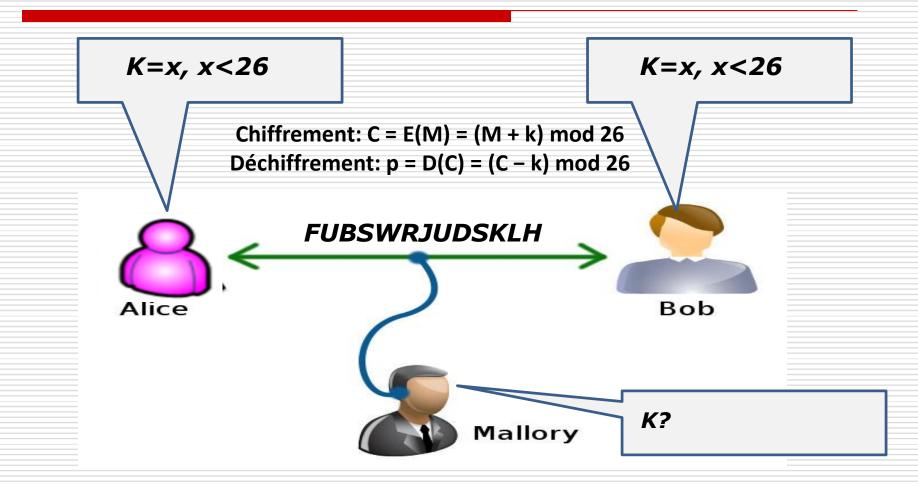
#### Exemple:

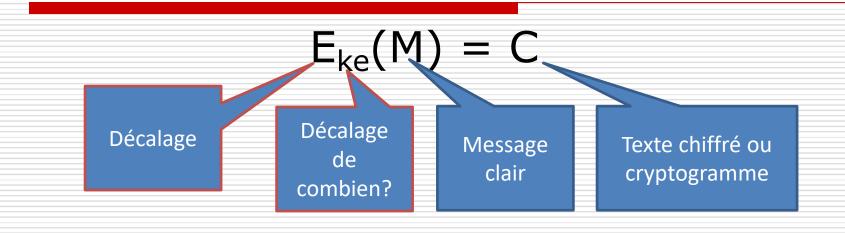
On veut chiffrer le mot *CRYPTOGRAPHIE avec un* décalage de 3. Pour cela on écrit les alphabets clair et chiffré comme suit :

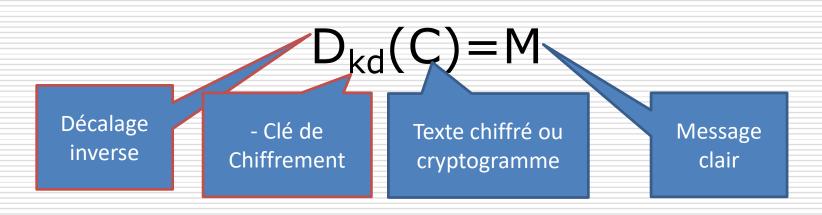
ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ DEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZABC Et on remplace:

CRYPTOGRAPHIE ---> FUBSWRJUDSKLH









# Chiffrement de César Cryptanalyse

#### Faiblesse du chiffre de César:

- ➤Il n'y a que 26 clés possibles!
- >Donc étant donnée un message chiffré, il suffit de tester les 26 clés possibles pour retrouver le message clair.
- ➤ Cela se fait en quelques minutes!!

#### Solution:

#### Utiliser un alphabet chiffré aléatoirement

# **Chiffrement de César Substitution aléatoire**

#### Exemple:

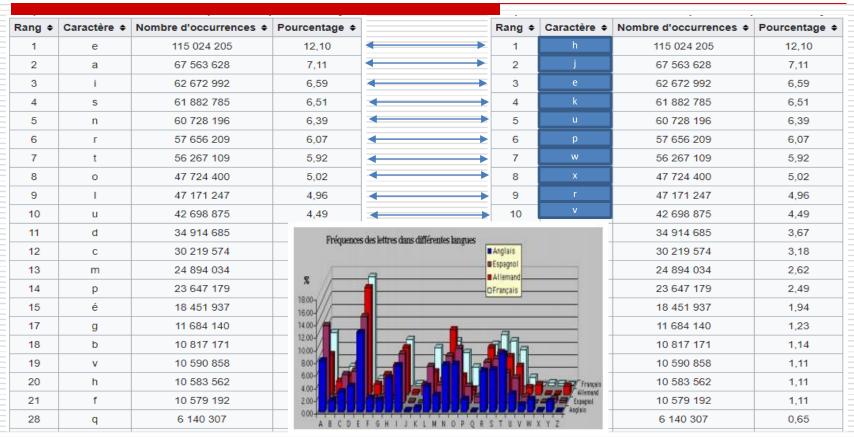
ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ OHGFEDCBUKJPNMIQRXSTLZXYWV

Dans ce cas, le nombre de clés possibles passe à 400 000 000 000 000 000 000 000 000 !!!

#### **Cryptanalyse:**

Il est évident impossible de tester toutes les clés possibles, même une machine est incapable de le faire en un temps raisonnable (**300 000** ans pour un ordinateur très puissant !!).

# Chiffrement de César Substitution aléatoire: cryptanalyse



Statistique selon la langue française

Statistique du texte chiffré

# Chiffrement de César Substitution aléatoire: cryptanalyse

Pourtant il est possible là encore de casser ce chiffrement en quelques minutes !!

Dans la langue française, par exemple, on sait que la fréquence d'apparition de chaque lettre est à peu près stable. Il suffit donc à:

- Mesurer la fréquence d'apparition de chaque lettre d'un texte chiffré
- ➤ Comparer avec la table des fréquences des lettres françaises
- ➤ Déduire l'alphabet chiffré

## Autres systèmes classiques

- Les homophones (solution pour attaque par stat)
- Chiffre affine (polynôme )
- Chiffre de Playfair (Chiffrement polygraphique)
- Chiffre de Hill (Matrices)
- Chiffre de Vigenère (amélioration du chiffre de César)
- Chiffre de Vernam (masque jetable)
- Transpositions
- ...
- La machine Enigma
- •

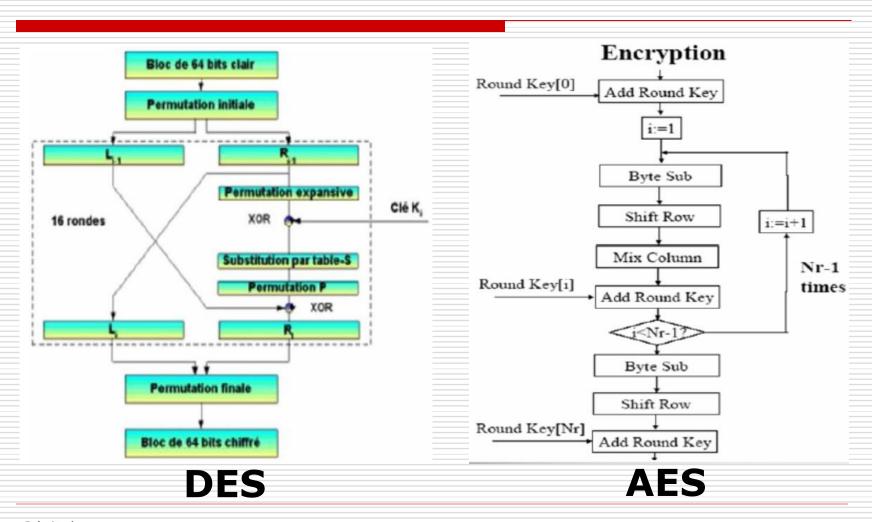
# **Définitions**Cryptographie

### Cryptographie moderne

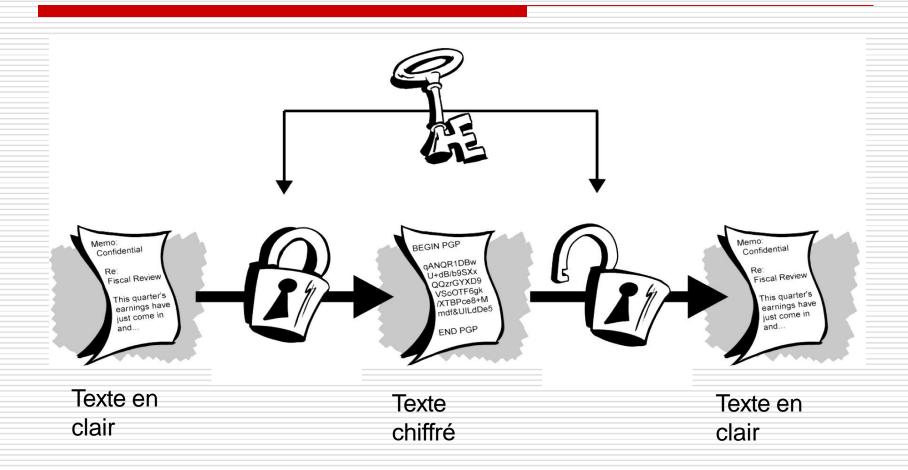
## Cryptographie symétrique

- ➤Ou cryptographie a clé privée
- $\gt$ On utilise la même clé pour chiffrer et déchiffrer un message ( $\mathbf{ke} = \mathbf{kd} = \mathbf{k}$ ).
- >Les deux communiquants doivent être en possession de cette clé.
- La norme de cryptage de données (**DES**, **3DES**, **AES**) sont un exemple de ce type de système largement utilisé par le gouvernement fédéral des Etats-Unis.

## Cryptographie symétrique



# Cryptographie symétrique



# Cryptographie symétrique Avantages et inconvenants

#### **Avantage:**

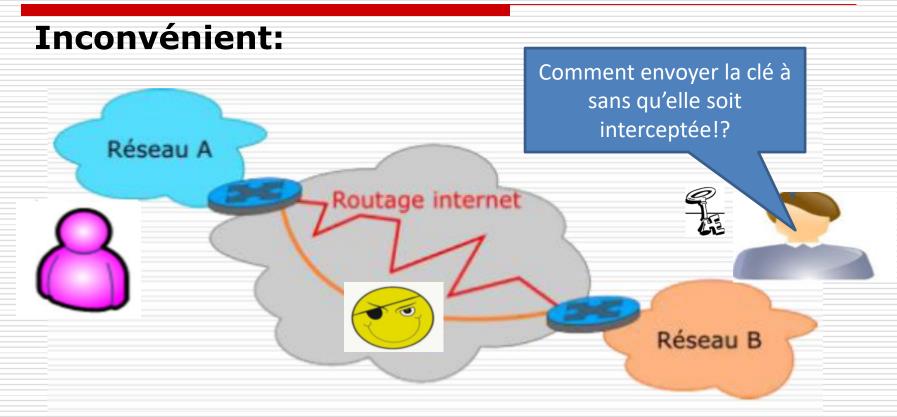
➤Il est très rapide

#### **Inconvénient:**

La distribution des clés reste le problème majeur du cryptage conventionnel surtout lorsque Le nombre de communicants devient grand.

Autrement dit, comment faire parvenir la clé à son destinataire sans qu'aucune personne ne l'intercepte ?

# Cryptographie symétrique Avantages et inconvenants



Au début des années 70, la solution fut trouvée (des recherches depuis les années 50).

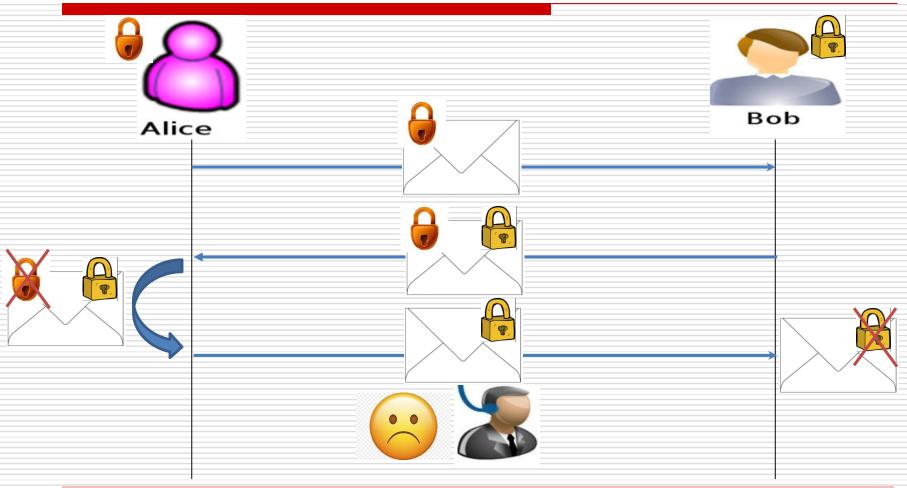
Comment cet homme peut-il traverser la rivière avec tous ses animaux ?



#### **Exemple du facteur:**

On suppose que Alice veut envoyer un colis secret à Bob par la poste, mais que leur facteur ne peut s'empêcher de lire les correspondances non closes. Comment peut elle lui envoyer?





- Alice met son colis dans une boite qu'elle ferme avec un cadenas et l'envoie à Bob.
- 2. Bob reçoit le colis, rajoute un cadenas à la boite et renvoie le tout à Alice
- 3. Alice retire son cadenas avec sa clé et renvoie la boite à Bob.
- Bob peut maintenant ouvrir la boite avec sa clé et profiter du colis.

#### Remarque

A aucun moment le facteur n'a été en mesure d'ouvrir la boite

# Cryptographie symétrique **Problème?**

>Encore et toujours des problèmes !!

En particulier l'**ordre** dans lequel sont effectués les chiffrements et les déchiffrements successifs joue un rôle crucial, sans parler **du flux**!!!

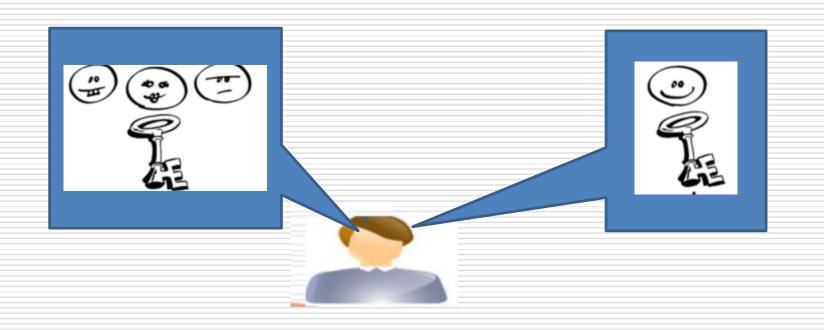
De plus les échanges ne peuvent se faire qu'en présence de deux parties.

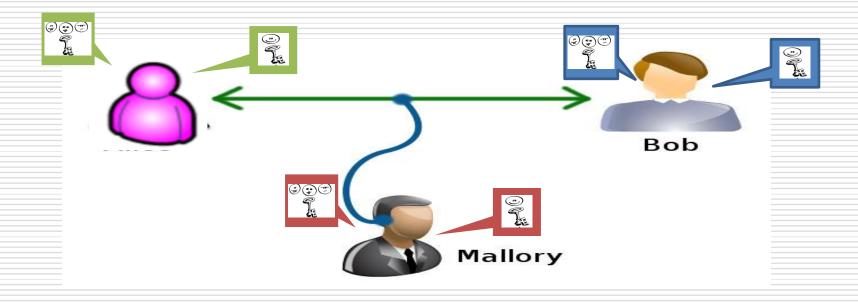
De là va apparaître la cryptographie asymétrique (à clé publique).

➤ Chaque entité possède une paire de clés : **Une clé publique**, connue par toutes les autres entités et utilisée pour chiffrer un message donné,

**Une clé privée** qui ne doit être connue que par l'entité qui possède la paire en question, et qui est utilisée pour déchiffrer un message

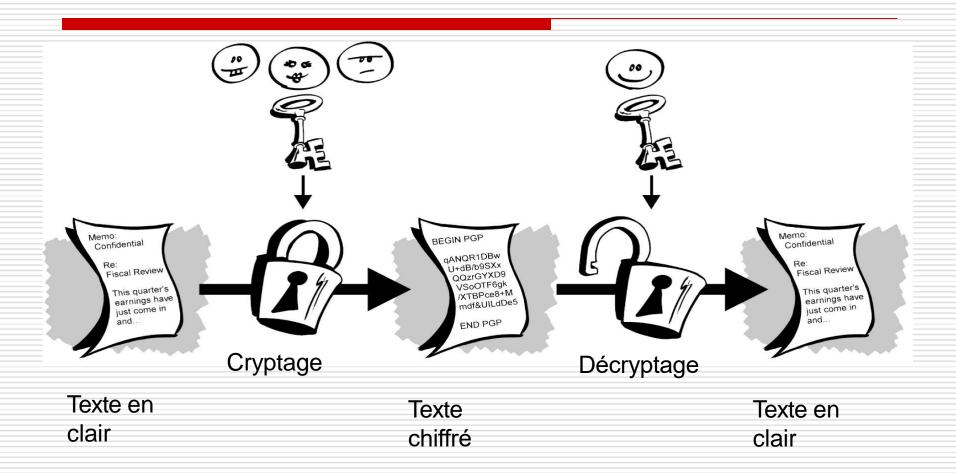
Un message chiffré avec une clé publique ne peut être déchiffré qu'avec la clé privée correspondante.

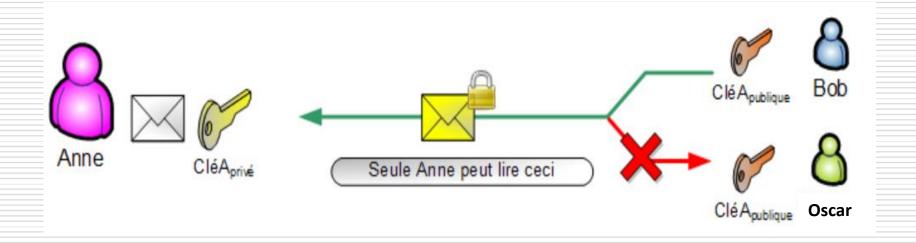




>Bob laisse ses cadenas en libre accès à la poste

- >Alice peut à tout moment venir à la poste prendre un cadenas et envoyer un message à Bob
- ➤Bob peut facilement ouvrir son cadenas avec sa clé et récupérer le message.





**Difficulté** : Il faut avoir un système de cryptage ayant des clés  $k_e$  et  $k_d$  différentes.

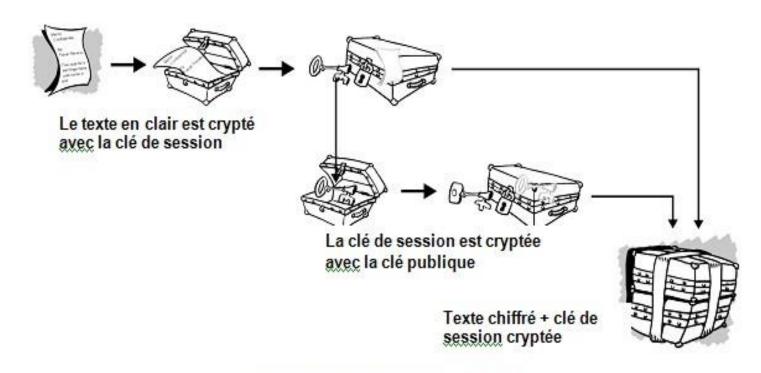
**But:** Trouver des fonctions mathématiques:

- > Faciles à utiliser dans un sens
- ➤ Très difficile à inverser

**Problème**: Très gourmand en calcul surtout avec un grand message à chiffrer!!! 1000 fois plus lent que AES.

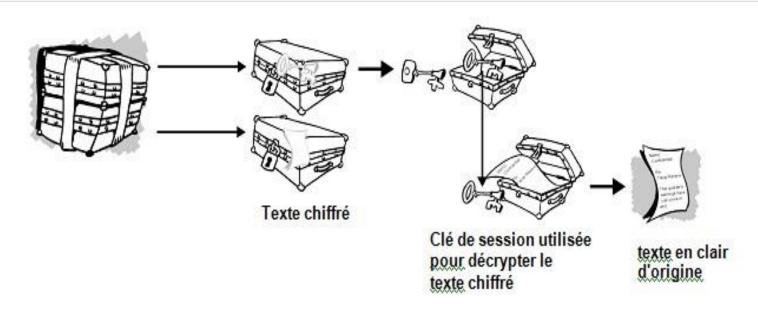
**Solution**: Le chiffrement asymétrique est utilisé pour distribuer des clés symétriques.

## Cryptographie asymétrique Exemple dans le système PGP



Fonctionnement du cryptage PGP

## Cryptographie asymétrique Exemple PGP



Fonctionnement du décryptage PGP

- L'exponentiation de grands nombres premiers (RSA),
- Le problème des logarithmes discrets (ElGamal),
- > Le problème du sac à dos (Merkle-Hellman).

51

# Cryptographie asymétrique RSA: le premier protocole a clef publique

- Alice choisit deux grands nombres premiers p et q et calcule :  $\mathbf{n} = \mathbf{p} \mathbf{x} \mathbf{q}$  et z = (p-1)(q-1).
- Elle choisit un entier e qui n'a pas de facteur commun avec z (premiers entre eux).
- ➤ Elle calcule d tel que (ed-1) est exactement divisible par z.

#### >Elle déduit :

Clé publique = (n,e) et clé privée =(n,d)

# Cryptographie asymétrique RSA: le premier protocole a clef publique

- ➤Grâce à sa clé public, Bob peut chiffrer son message avec la formule RSA. Mais il ne peut plus le déchiffrer, car RSA est impossible à inverser, à moins de connaître p et q.
- ➤ Alice reçoit le message chiffré de Bob et peut le déchiffrer grâce à p et q.

```
Bob veut envoyer un message m à Alice :
chiffrement : \mathbf{c} = \mathbf{m}^{\mathbf{e}} \operatorname{mod} \mathbf{n}
Alice reçoit le message c et calcule :
déchiffrement : \mathbf{m} = \mathbf{c}^{\mathbf{d}} \operatorname{mod} \mathbf{n} = (\mathbf{m}^{\mathbf{e}} \operatorname{mod} \mathbf{n})^{\mathbf{d}} \operatorname{mod} \mathbf{n}
```

# Cryptographie asymétrique RSA: le premier protocole a clef publique

#### >Exemple:

```
p=5, q=7, m=12
```

#### **Exemple:**

p=5, q=7, donc n=35 et z=24

Alice choisit e=5 et déduit d=29

Bob: (chiffrement): m=12, me=248832, c=me

mod n = 17.

Alice: (déchiffrement): c=17,

cd=4819685721067509141182522307200

0

 $m = cd \mod n = 12.$ 

## Cryptographie asymétrique Chalenge RSA

#### Factoriser le nombre:

```
114 381 625 757 888 867 669 235 779 976 146 612 010 218 296 721 242 362 562 561 842 935 706 935 245 733 897 830 597 123 563 958 705 058 989 075 147 599 290 026 879 543 541
```

et utiliser cette factorisation pour déchiffrer un Message codé avec RSA.

100\$ était offert au premier qui parviendrait à déchiffrer le message.

# Cryptographie asymétrique Chalenge RSA

- ➤ Le but de ce concours était de tester la robustesse de RSA.
- ➤Il aura fallu 17 ans pour qu'une équipe de 600 personnes remporte le concours !!!

## Cryptographie asymétrique Un nouveau chalenge est lancé

#### Nouveau challenge RSA

#### Récompense 200 000\$ !!!

# Comment assurer les autres objectifs de sécurité???

# Comment assurer les autres objectifs de sécurité???

- >Jusqu'à présent, on a traité uniquement la confidentialité !!!!!
- >Et les autres objectifs ?
  - >L'authentification
  - >L'intégrité des données,
  - ➤ Non répudiation
- > Solution :

### Signature numérique

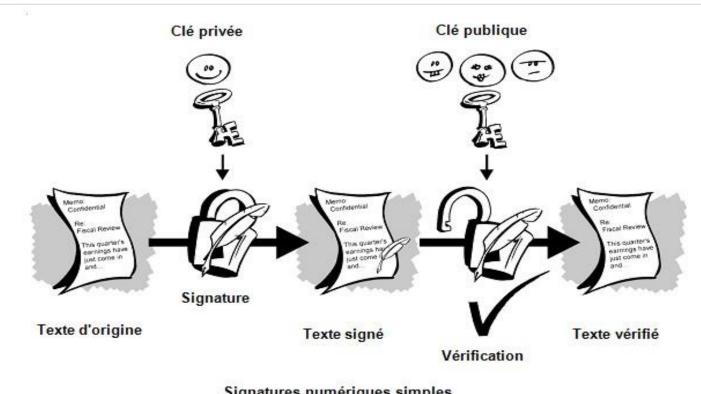
59

➤L'un des principaux avantages de la cryptographie de clé publique est qu'elle offre une méthode d'utilisation des signatures numériques.

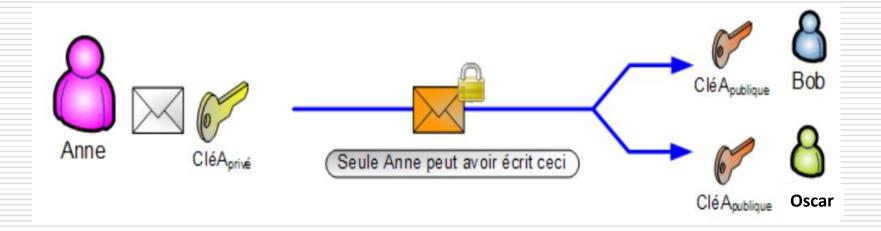
# C'est une chaîne de données qui associe un message (dans sa forme numérique) à l'entité dont il est originaire.

Les signatures numériques sont largement utilisées dans la sécurité informatique, dans l'authentification ou l'intégrité des données, et la non répudiation





Signatures numériques simples



**Problème**: Très gourmand en calcul surtout avec un grand message à chiffrer!!!

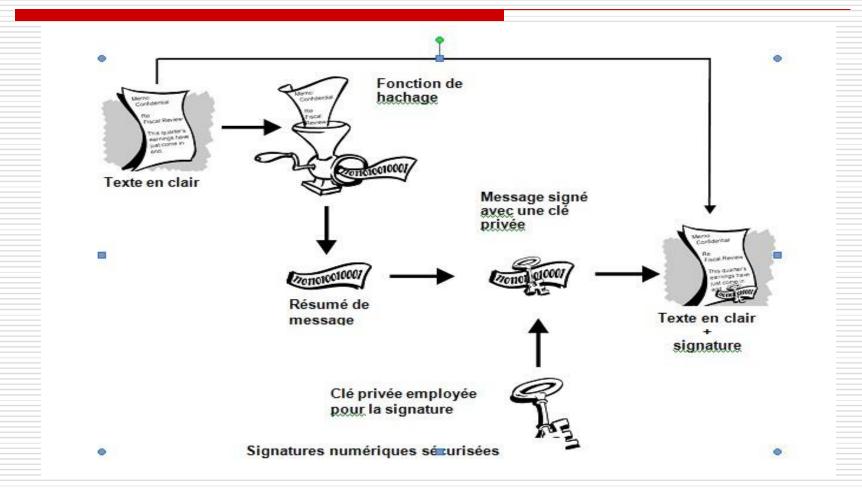
## Signature numérique Fonction de hachage



# Signature numérique Fonction de hachage

- ➤Le système précédent est lent et produit un volume important de données.
- ➤L'ajout d'une **fonction de hachage** à sens unique permet d'améliorer le schéma précédent.
- ➤ Cette fonction traite une entrée de longueur variable et donne en sortie un élément de longueur fixe, à savoir 160 bits.
- ➤En cas de modification des données, la fonction de hachage donne une valeur de sortie différente.

# Signature numérique Fonction de hachage: Exemple PGP

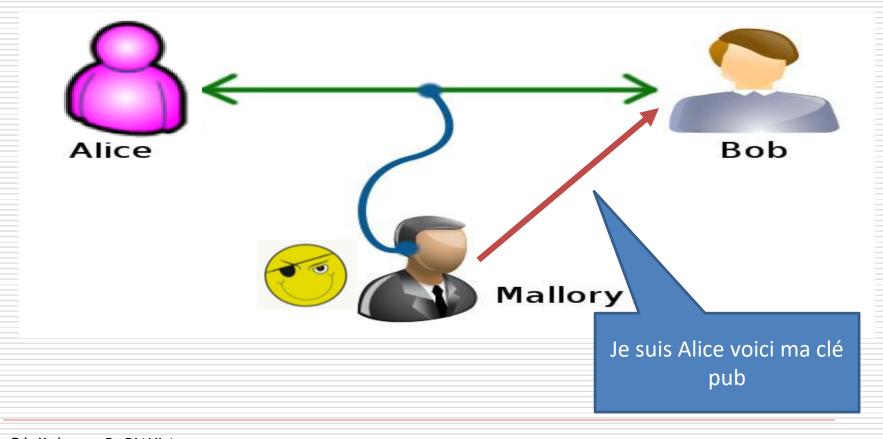


## Signature numérique Exemples de fonctions de Hashage

- ➤ MD5 : Message Digest 5, il génère une empreinte de 128 bits.
- >**SHA-1** : Sécure Hash Algorithm, il génère une empreinte de 160 bits..

# Un autre Problème avec La Cryptographie asymétrique

## Problème avec la Cryptographie asymétrique

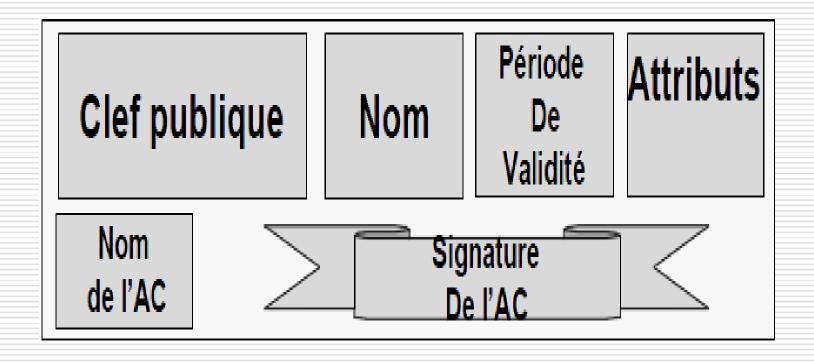


## Problème avec la Cryptographie asymétrique

- >Une personne peut placer une fausse clé (celle du pirate par exemple) comportant le nom et l'ID utilisateur du destinataire.
- ➤ Les données cryptées (et interceptées) vers le détenteur réel de cette clé erronée sont dorénavant entre de mauvaises mains.
- ➤ Donc les utilisateurs doivent constamment vérifier qu'ils cryptent vers la clé du bon utilisateur.
- >Solution: l'utilisation des Certificats numériques

#### Certificats numériques

Les certificats sont émis par une autorité de certification (Certificate Authority – CA)

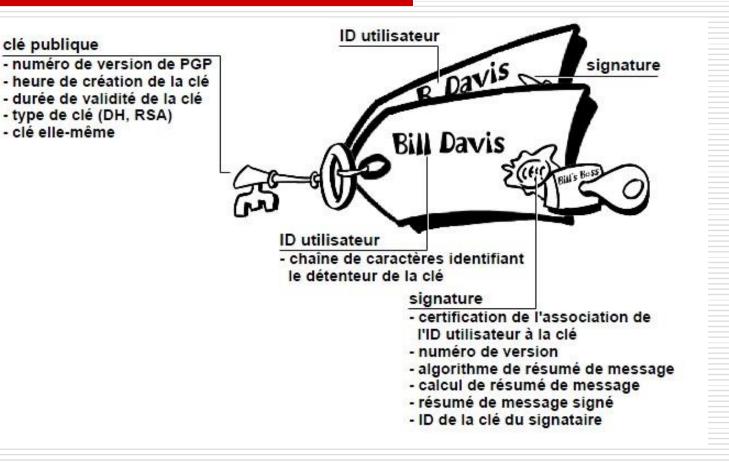


#### Certificats numériques

Les certificats sont émis par une autorité de certification (Certificate Authority – CA)



#### Certificats numériques Exemple certificat PGP

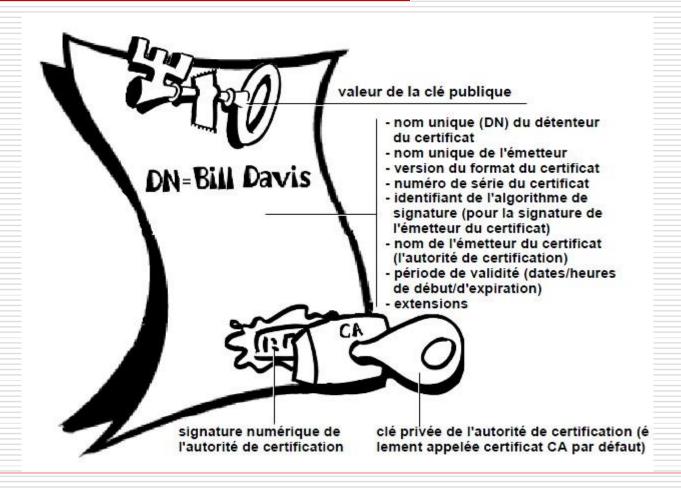


clé publique

- clé elle-même

type de clé (DH, RSA)

#### Certificats numériques Exemple certificat X.509



#### Certificats numériques

- Les certificats numériques simplifient la tâche qui consiste à déterminer si une clé publique appartient réellement à son détenteur supposé.
- >Un certificat correspond à une référence. Il peut s'agir par exemple de votre **permis de conduire**, de votre **carte de sécurité sociale** ou de votre **certificat de naissance**.
- ➤ Chacun de ces éléments contient des informations vous identifiant et déclarant qu'une autre personne a confirmé votre identité.

#### Certificats numériques

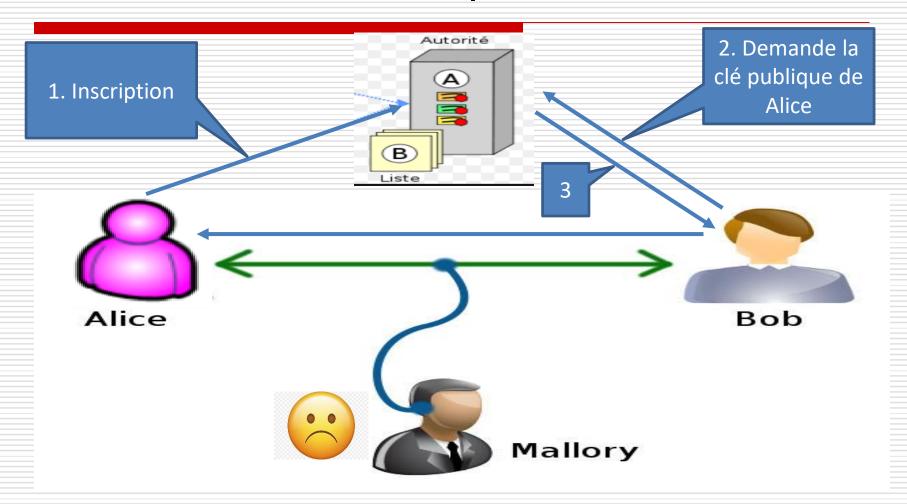
Un certificat numérique contient des données similaires à celles d'un certificat physique.

Un certificat numérique se compose de:

- **≻Une clé publique.**
- ➤ Des informations sur le certificat. (Informations sur l'« identité » de l'utilisateur:nom, ID utilisateur, etc.)
- >Une ou plusieurs **signatures numériques**.

La signature numérique d'un certificat permet de déclarer que ses informations ont été attestées par une autre personne ou entité.

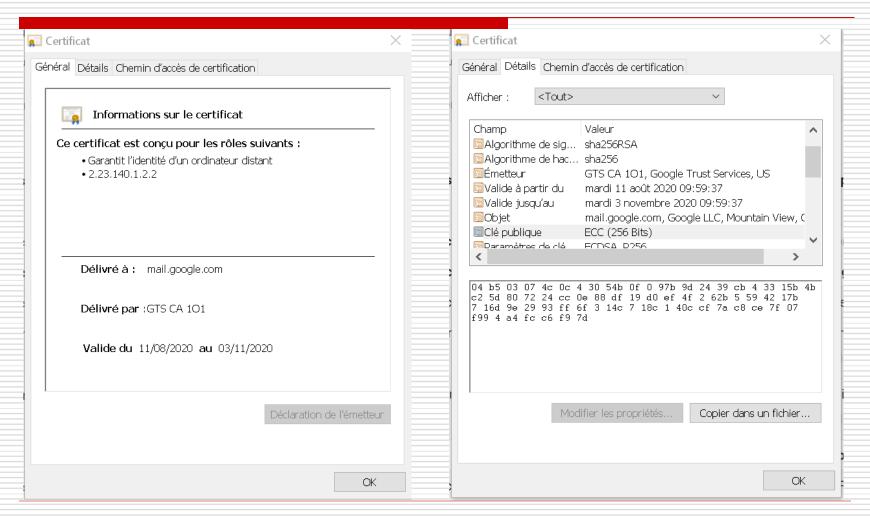
# Certificats numériques Principe



## Certificats numériques Principe

- > Alice fait une requête de certification d'une clé publique auprès d'une autorité de certification.
- ➤ Cette dernière vérifie la véracité des infos contenues dans ce certificat (authentifications des infos) puis le certificat est émis dans un annuaire
- ➤ Bob récupère la clé publique d'Alice via l'annuaire, récupère aussi un certificat auti-signé via l'autorité de certification et vérifie son intégrité grâce à la signature de la CA.

## Certificats numériques Principe



#### PKI (Public Key Infrastructure) Infrastructure à clefs publiques

**Nature** : Infrastructure (ensemble d'éléments, protocoles et services)

Rôle: Gestion des clés publiques à grandes échelle

- Enregistrement et émission
- Stockage et distribution
- révocation et vérification de statut
- Utilisation de certificats

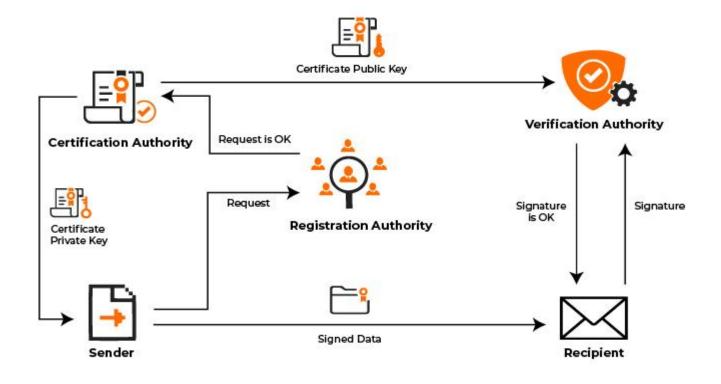
### PKI (Public Key Infrastructure) Infrastructure à clefs publiques

C'est toute l'infrastructure nécessaire au fonctionnement d'une ou plusieurs ACs pour délivrer des certificats :

- Matériel : ordinateurs, locaux...
- Informatique : logiciels
- Humain : les employés
- Organisationnel : procédures de révocation...
- Administratif : désignation d'un responsable
- •Financier : assurance des risques en cas de dommage par utilisation de certificat

## PKI (Public Key Infrastructure) Infrastructure à clefs publiques

#### **Public Key Infrastructure**



#### Résumé

- Confidentialité (chiffrement hybride):
  - Clé (de session) Symétrique pour chiffré les messages
  - Clé Asymétrique pour chiffré la clé symétrique

- > Intégrité, Authentification, Non répudiation:
  - Fonctions de hachage pour la signature numérique
  - Certificats pour authentifier les clés publiques

#### Autres systèmes de chiffrement

- L'échange de clés Diffie-Hellman
- Cryptographie à seuil
- Cryptographie Quantique (utiliser les propriétés de la physique quantique)
- MAC (Code d'Authentification de Message)
- > ECC (La cryptographie sur les courbes elliptiques)
- > TESLA
- > ...

#### Utilisations de la cryptographie







#### Les applications et les Communications sécurisées







# Les Communications sécurisées

#### Le protocole SSH (Secure Shell)

Les protocoles d'accès distant à une machine tels que Telnet, rlogin, etc.. Sont limités:

- >Circulation des mots de passe en clair
- >Authentification faible basée sur le numéro IP
- Commandes à distance non sécurisées.
- >Transferts de fichiers non sécurisés.

**Solution**: l'utilisation du protocole SSH



SSH utilise la cryptographie asymétrique (**RSA**) et symétrique

#### Le protocole SSH Principe

Le serveur a un couple de clefs stocké dans /etc/ssh et généré lors de son lancement.

 Lorsqu'un client SSH se connecte au serveur, ce dernier envoie sa clé publique au client.

 Le client génère une clé secrète (chiffrement symétrique), et l'envoie au serveur, en cryptant l'échange avec la clé publique du serveur.

3. Le serveur déchiffre la clé secrète avec sa clé privée.

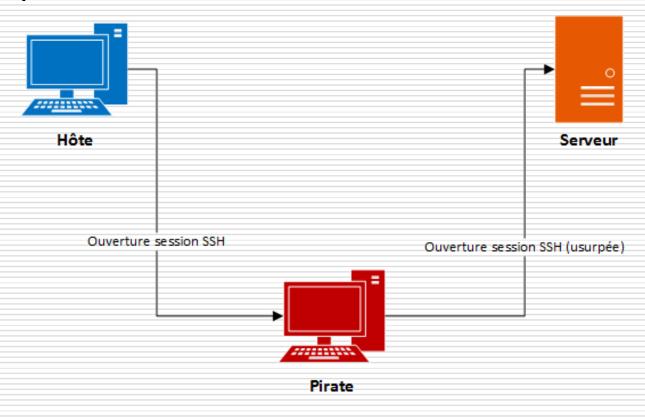
#### Le protocole SSH Principe

4. Pour prouver au client qu'il est bien le bon serveur (authentification du serveur), il crypte un message standard avec la clé secrète et l'envoie au client.

- 5. Si le client retrouve le message standard en utilisant la clé secrète, il a la preuve que le serveur est le vrai.
- Une fois la clé secrète échangée, le client et le serveur peuvent alors établir un canal sécurisé (grâce à la clé secrète partagée).

#### Faille du protocole SSH

>Attaque à base de la méthode Man In The Middle







#### **SSL**(Secure Socket Layer):

- >Se situe entre la couche application et la couche transport.
- ➤ Garantit l'authentification, l'intégrité et la confidentialité.
- ➤ Développer par netscape et largement utilisé pour la sécurisation des sites www (https).
- ➤ La dernière version est SSL 3.0





**TLS** (Transport Layer Security)

- >TLS 1.0 remplace SSL (very few differences).
- >TLS 1.1 est la dernière version
- ➤ Tous les serveurs Web et les navigateur supportent la version TLS 1.1

## Réseau VPN (réseau privé virtuel)



 permet d'établir des communications sécurisées en s'appuyant sur un réseau existant non sécurisé.

VPN utilise le protocole IPSEC qui est composé de quatre protocoles :

➤ Le protocole AH (Authentification Host) ce protocole permet de garantir l'authenticité des paquets échangés en leur inscrivant une somme de contrôle (entête du paquet + données du paquet) chiffrée.

## Réseau VPN (réseau privé virtuel)



- ➤ Le protocole ESP (Encapsuling Security Payload) :
   Ce protocole permet de chiffrer toutes les données du paquet garantissant leur confidentialité
- > Le protocole IPComp :

Ce protocole permet de compresser un paquet avant de le chiffrer avec ESP

➤ Le protocole IKE (Internet Key Exchange) : Ce protocole est utilisé pour l'échange des clés pour les différents chiffrements.

## **Réseau VPN** (réseau privé virtuel)



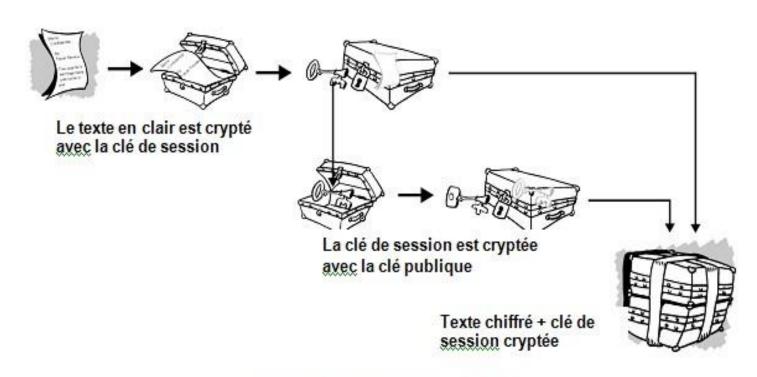
VPN utilise aussi les protocoles:

- >PPTP (point to point tunnelling protocol)
- >L2TP (Layer 2 tunnelling protocol)

# Les applications sécurisées

#### L'outil PGP





Fonctionnement du cryptage PGP

#### L'outil PGP



- >Est un logiciel de cryptographie qui est bien adapté à l'utilisation sur Internet.
- ➤PGP est une combinaison des fonctionnalités de la cryptographie de clé publique et de la cryptographie de clé secrète : **C'est un système hybride**
- ➤PGP utilise en plus la **compression des données** afin de renforcer la sécurité des informations, de réduire le temps de transmission et d'économiser l'espace disque.

# **L'outil PGP**Chiffrement et déchiffremen P G P

PGP crée une **clé de session** à usage unique. Cette clé correspond à un **nombre aléatoire**, généré par les déplacements aléatoires de la souris et les séquences de frappes de touche.

Pour crypter un texte clair, la clé de session utilise un Algorithme de chiffrement symétrique conventionnel (DES, AES,...).

Une fois les données codées, la clé de session est chiffrée à l'aide de la clé publique du destinataire (à l'aide d'une méthode de chiffrement asymétrique).

# L'outil PGP Chiffrement et déchiffremen P G P

La clé de session chiffrée ainsi que le texte chiffré est transmis au destinataire.

Le processus de décryptage est inverse : le destinataire utilise sa clé privée pour récupérer la clé de session temporaire qui permettra ensuite de déchiffrer le texte chiffré.

## Le protocole Kerberos



**Kerberos** est un protocole d'authentification réseau.

Kerberos utilise un système de tickets au lieu de mots de passe en texte clair. Ce principe renforce la sécurité du système et empêche que des personnes non autorisées interceptent les mots de passe des utilisateurs.

L'ensemble repose sur un chiffrement symétrique (clefs privées).

#### Le protocole Kerberos éléments

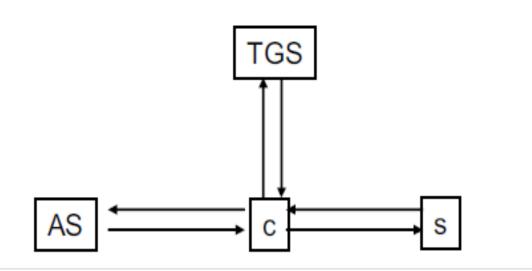


Dans un réseau simple utilisant Kerberos, on distingue:

- ➤ Le client (C), il a sa propre clé privée KC
- >Le centre de distribution de clés (KDC pour key distribution center), il connaît les clés privées KC et KTGS (appelé aussi AS: Authentication Server)
- ➤ Le serveur de tickets (TGS pour ticket granting server), il a une clé privée KTGS et connaît la clé privée KS du serveur
- ➤ Le serveur (S), il dispose aussi d'une clé privée KS

# Le protocole Kerberos éléments





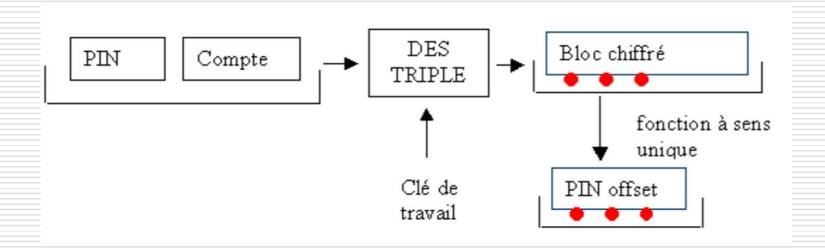
#### Le protocole des cartes bancaires







#### Fabrication de la carte



## Utiliser OpenSSL pour les Tps Crypto Hybride

#### Enfin!!!