Seguretat Informàtica (SI)

Tema 3. Infraestructura PKI

Davide Careglio

Fuentes: Jordi Nin, "Certificates", Computer Security, 2014 Francisco Jordan, "PKI and Certificates", Computer Security, 2018

Jaime Delgado, "Certificates", Computer Security, 2017

Temario

- ▶ Tema I. Introducción
- ► Tema 2. Criptografía
- Tema 3. Infraestructura PKI
- ▶ Tema 4. Seguridad en la red
- ▶ Tema 5. Seguridad en las aplicaciones
- ▶ Tema 6. Seguridad en los sistemas operativos
- ▶ Tema 7. Análisis forense

Tema 3. Índice

- ▶ 3.1 Conceptos básicos
- ▶ 3.2 Componentes de una PKI
- ▶ 3.3 Modelos de confianza (trust models)
- ▶ 3.4 Certificados X.509
- ▶ 3.5 Public-Key Cryptography Standards (PKCS)

3.1 - Conceptos básicos

- La criptografía publica permita el intercambio de mensajes secretos y auténticos
 - Secretos: solo el destino con la clave privada sabe descifrarlos
 - Auténticos: son los mensajes originales del origen, i.e., se garantiza que no han sido modificado
- Basta conocer la clave publica del destino para transmitir estos mensajes
- Pero ...

3.1 - Conceptos básicos

- La criptografía publica permita el intercambio de mensajes secretos y auténticos
 - Secretos: solo el destino con la clave privada sabe descifrarlos
 - Auténticos: son los mensajes originales del origen, i.e., se garantiza que no han sido modificado
- Basta conocer la clave publica del destino para transmitir estos mensajes
- Pero ...
- ¿Como podemos estar seguros que la clave pública que hemos usado es realmente del destino que queremos?
- Alguien podría haber manipulado esta clave o haberla sustituido por otra

3.1 - Conceptos básicos Primera propuesta

- ▶ En el 1976, Diffie-Hellman propone el uso de un único repositorio seguro que almacene todas las claves públicas
- Problemas

3.1 - Conceptos básicos Primera propuesta

- En el 1976, Diffie-Hellman propone el uso de un único repositorio seguro que almacene todas las claves públicas
- Problemas
 - Prestaciones muy bajas (cuello de botella)
 - Requisitos de seguridad extremos (concentración en un único punto)
 - Necesitad de backup (replica de los datos) que requiere la transmisión de nuevos datos constantemente: posible manipulación, perdida, inserción, etc.

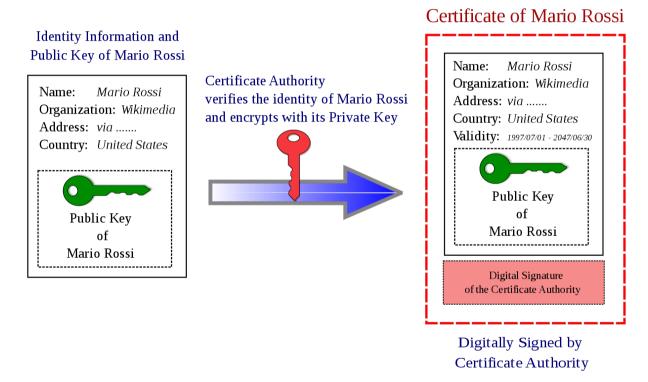
3.1 - Conceptos básicos Segunda propuesta

- En el 1978, Kohnfelder consideró la idea de usar autoridades de confianza centralizadas
- Y propuso la creación de un conjunto de registros de datos firmados (certificados) que permitan un sistema de distribución de claves publicas de confianza
- Un certificado digital es una estructura de datos que contiene
 - La identidad del propietario (puede ser persona física, organismo o empresa)
 - Su clave publica
 - La firma digital de una entidad de confianza que certifica que la clave pública es de este propietario que luego tendrá en su poder la clave privada correspondiente

3.1 - Conceptos básicos

Segunda propuesta

La certificación que la identidad del propietario y de la clave publica es correcta recae en una autoridad de confianza



- De forma que la confianza en esta autoridad se "extiende" a la clave publica
 - i.e., la clave publica es de confianza

Fuente imagen: Wikipedia

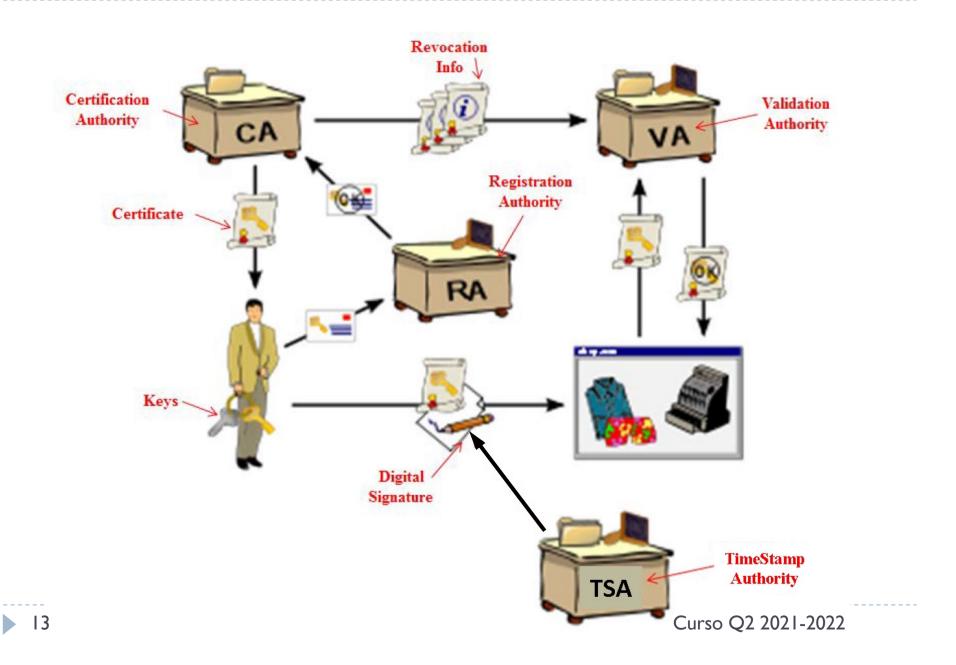
Tema 3. Índice

- ▶ 3.1 Conceptos básicos
- 3.2 Componentes de una PKI
- ▶ 3.3 Modelos de confianza (trust models)
- ▶ 3.4 Certificados X.509
- ▶ 3.5 Public-Key Cryptography Standards (PKCS)

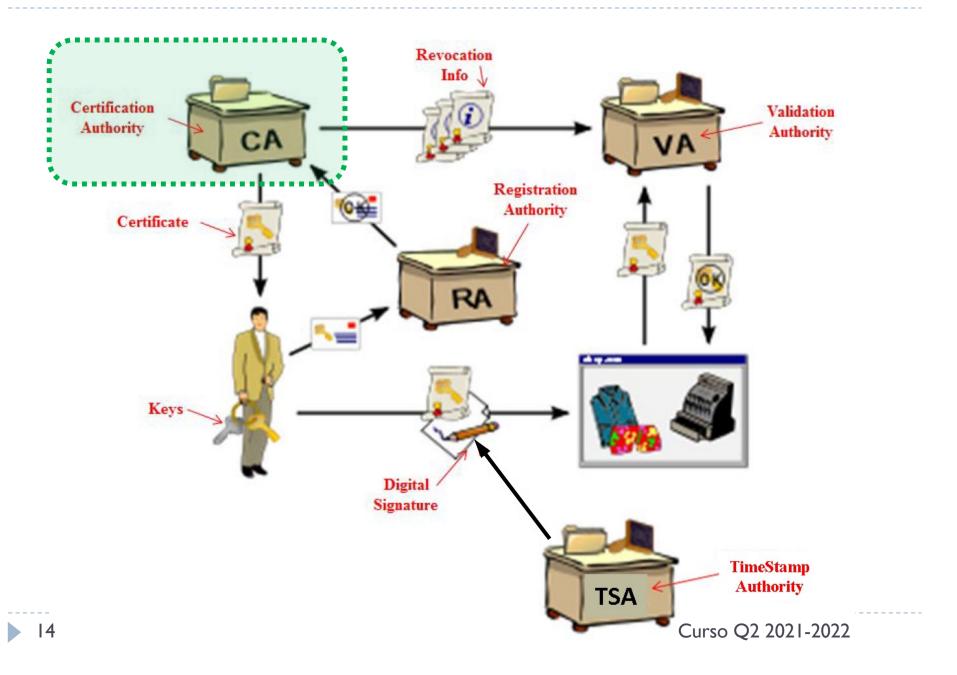
3.2 – Componentes de una PKI

- Una Public Key Infrastructure (PKI) es el conjunto de computadoras, software, individuos, políticas y procedimientos necesarios para crear y administrar los certificados digitales basados en criptografía de clave pública
- El objetivo es la gestión eficiente y confiable de los certificados digitales y sus claves criptográficas

3.2 – Componentes de una PKI Estructura



3.2 – Componentes de una PKI Estructura



3.2 – Componentes de una PKI Certification Authority (CA)

Se necesitan las CA

- Son las Trusted Third Party (TTP)
- Emiten los certificados digitales
- Opcionalmente pueden generar las claves públicas/privadas
- Deben mantener sus propias claves públicas/privadas muy protegidas (recordar que las CA firman digitalmente los certificados)
 - Típicamente guardadas en hardware criptográficos sin conectividad a la red y con políticas de acceso físico muy restrictivas
- Una PKI puede tener más de una CA
- Pero...

3.2 – Componentes de una PKI Certification Authority (CA)

Se necesitan las CA

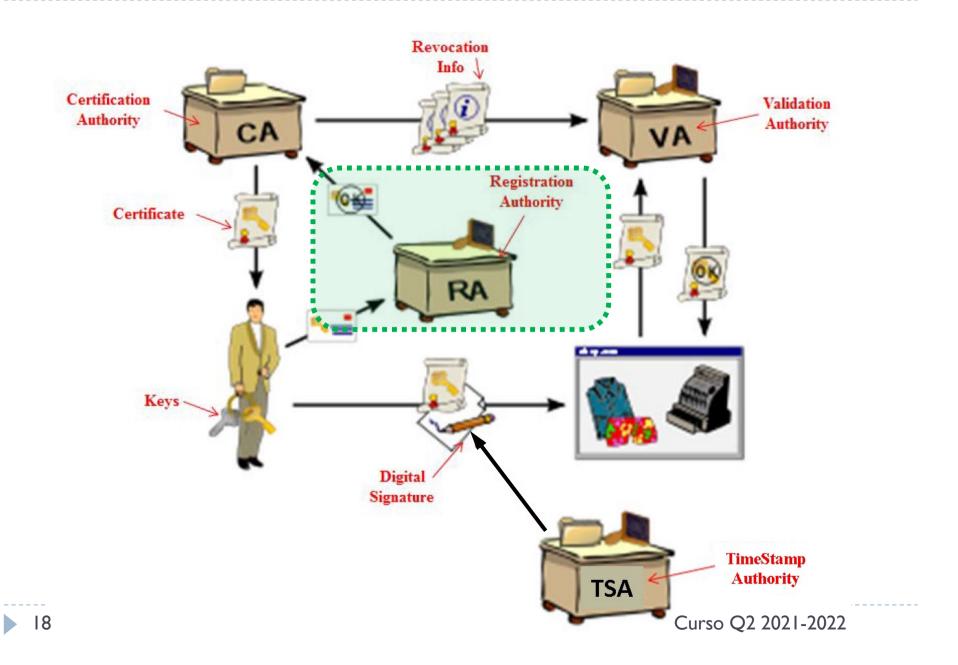
- Son las Trusted Third Party (TTP)
- Emiten los certificados digitales
- Opcionalmente pueden generar las claves publicas/privadas
- Deben mantener sus propias claves publicas/privadas muy protegidas (recordar que las CA firman digitalmente los certificados)
 - Típicamente guardadas en hardware criptográficos sin conectividad a la red y con políticas de acceso físico muy restrictivas
- Una PKI puede tener más de una CA
- ▶ Pero ... ¿Quien certifica que una CA es de confianza?
 - Otras CA
 - La misma CA

Veremos los modelos más adelante

3.2 – Componentes de una PKI Ejemplos de CA en España

- Dirección General de la Policía (DNIe)
- Fábrica Nacional de Moneda y Timbre (FNMT)
- Agència Catalana de Certificació (CATCert)
- AC Camerfirma
- Firma profesional
- BANESTO
- Autoridad de Certificación de la Abogacía (ACA)
- **...**

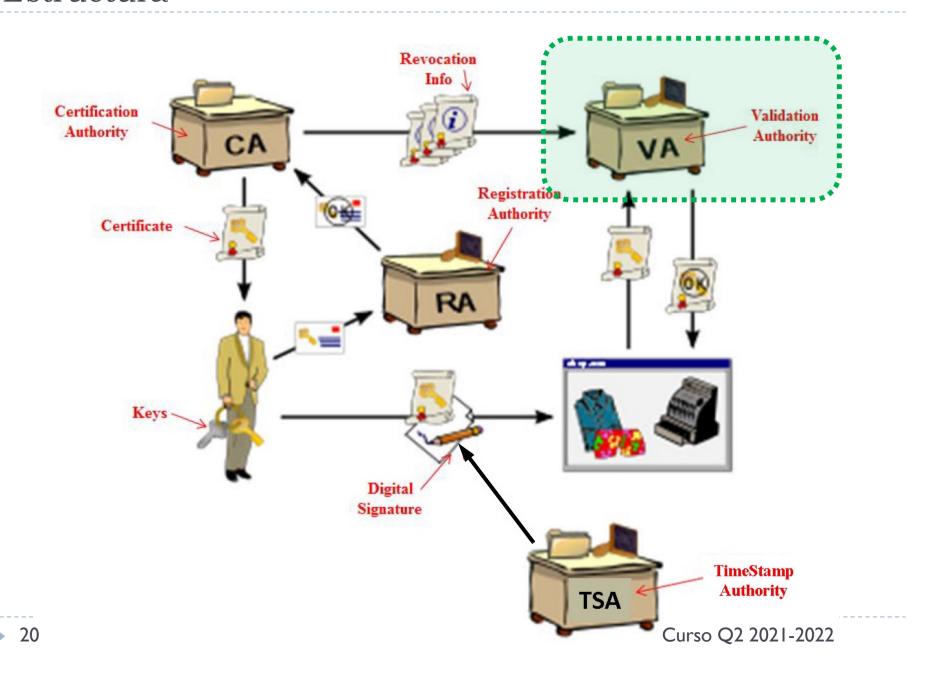
3.2 – Componentes de una PKI Estructura



3.2 – Componentes de una PKI Registration Authority (RA)

- Una RA se encarga de verificar la relación entre la clave publica y la identidad del propietario
- Por ejemplo en España, la RA de la FNMT es la Agencia Tributaria local
- La RA es un componente opcional de una PKI
 - Sirve para que una CA no se ocupe de temas administrativos
 - Si no hay una RA, la CA hace también de RA

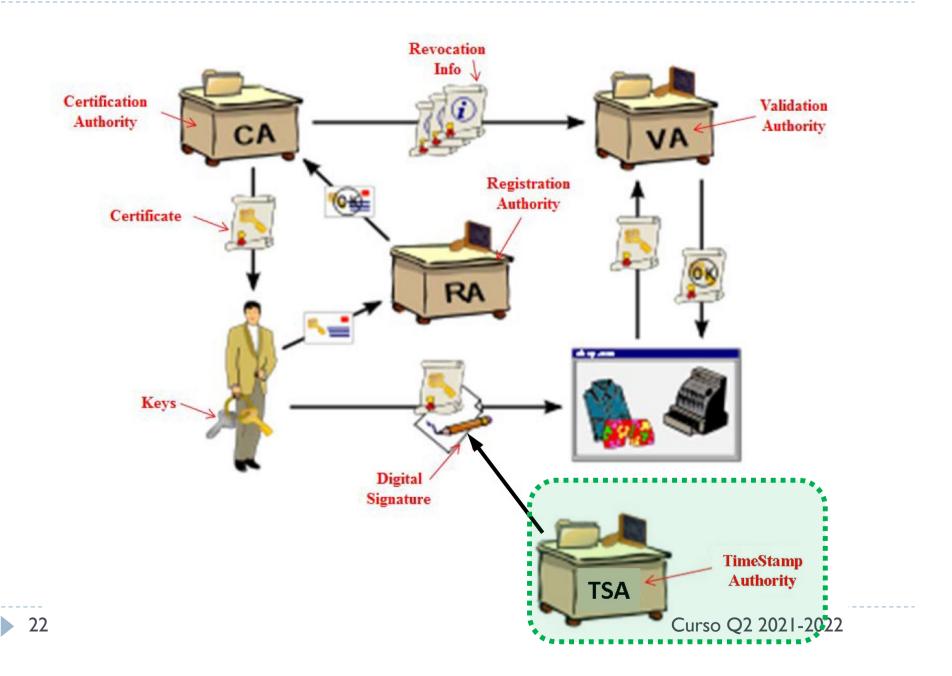
3.2 – Componentes de una PKI Estructura



3.2 – Componentes de una PKI Validation authority (VA)

- Una VA se encarga de verificar la validez de los certificados digitales
 - Puede ser directamente la CA o
 - Una entidad externa
- Proporciona información en tiempo real sobre el estado de un certificado (valid, suspend, revoked, unknown)
- Se usan protocolos de validación para conocer este estado actual
 - Online certficate status protocol (OCSP)
 - Simple certificate validation protocol (SCVP)

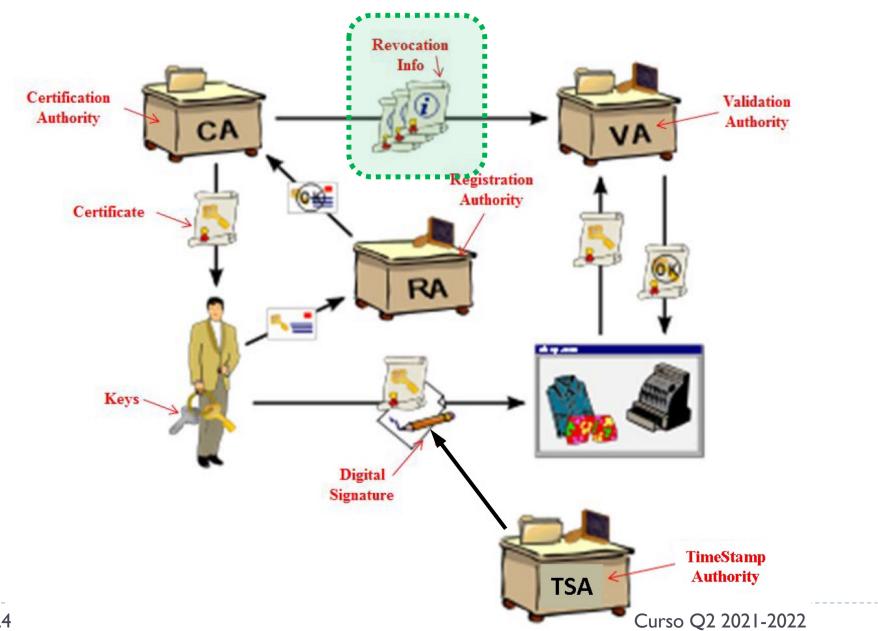
3.2 – Componentes de una PKI Estructura



3.2 – Componentes de una PKI Time stamping authority (TSA)

- Una TSA se encarga de firmar un mensaje para marcar en que momento se generó
- Los escenarios en los que las TSA son muy importantes:
 - Verificación de un documento firmado digitalmente. Si el certificado correspondiente ha sido revocado, la marca de tiempo permite decidir si el documento fue firmado antes de la revocación
 - Fecha límite de entrega de documentos. La marca de tiempo permite verificar si el documento se entregó a tiempo
 - Auditorias. Las marcas de tiempo permiten fechar todas las entradas pasadas (p.e., facturas, correos, documentos)

3.2 – Componentes de una PKI Estructura



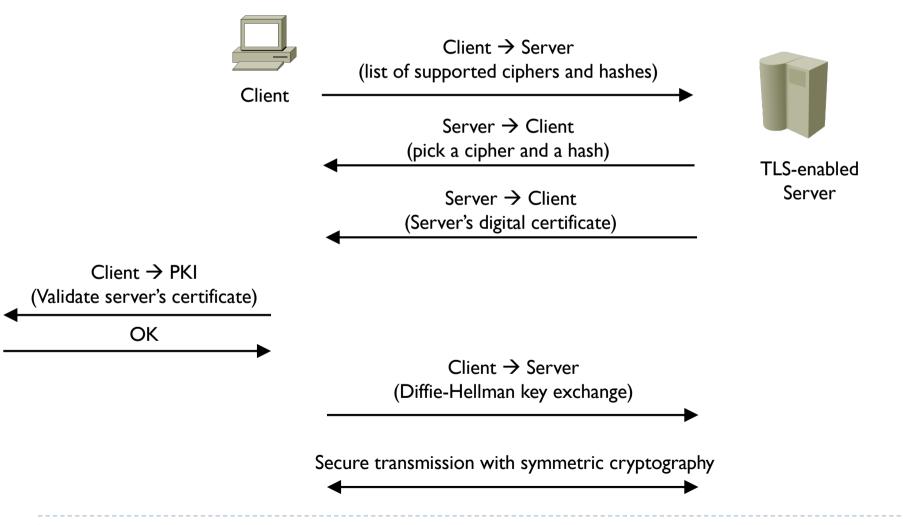
3.2 – Componentes de una PKI Repositorios

- Los **repositorios** son estructuras de datos para almacenar toda la información sobre una PKI
- Los dos repositorios más importantes son
 - ▶ El repositorio de certificados
 - El repositorio de la lista de certificaciones en revocación (CRL). Una CRL es una lista de certificados que se han revocado y, por lo tanto, no se debe confiar en ella
- Las directories son las estructuras de repositorio más comunes utilizadas en una PKI
 - Son bases de datos diseñadas para almacenar una gran cantidad de objetos tipificados (como certificados)
 - Están optimizados para leer, navegar y buscar

3.2 – Componentes de una PKI

Ejemplo: autenticación del servidor

Para conectarse a un servidor web (HTTPS,TLS)



Tema 3. Índice

- ▶ 3.1 Conceptos básicos
- ▶ 3.2 Componentes
- ▶ 3.3 Modelos de confianza (trust models)
- 3.4 Certificados X.509
- ▶ 3.5 Public-Key Cryptography Standards (PKCS)

- Modelo distribuido
- Modelo plano
- Modelo jerárquico
- Modelos híbridos
 - Modelo de lista de confianza jerárquica
 - Modelo de certificación cruzada jerárquica
 - Modelo de certificación de puente

3.3 - Trust models Modelo distribuido

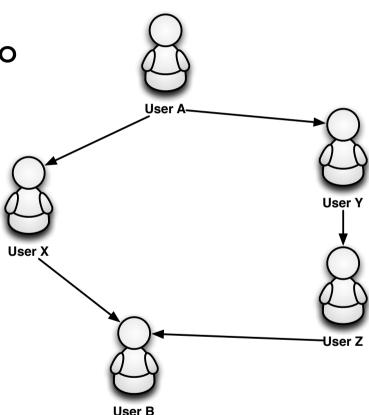
- Modelo más simple
- Funciona en una comunidad de pocos usuarios
- Un usuario crea y firma certificados para otros usuarios
- Los usuarios tienen confianza entre ellos
- No necesitan TTP
- Pretty Good Privacy (PGP) usa este modelo
 - Asume que los usuarios son competentes para decidir si confiar en otro o no

3.3 - Trust models Modelo distribuido - ejemplo

 X afirma (con una firma) que la clave de B es correcta

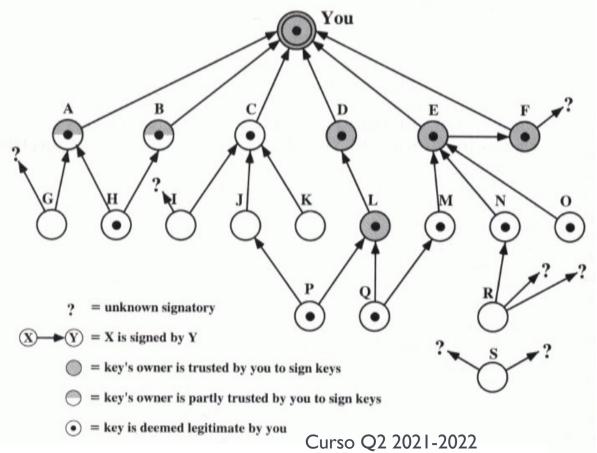
Como A (el verificador) ha firmado el certificado de X,A está seguro de que el certificado de B es correcto.

 Además, encontró otra ruta de certificación que atraviesa a los usuarios Y y Z



3.3 - Trust models Modelo distribuido - ejemplo

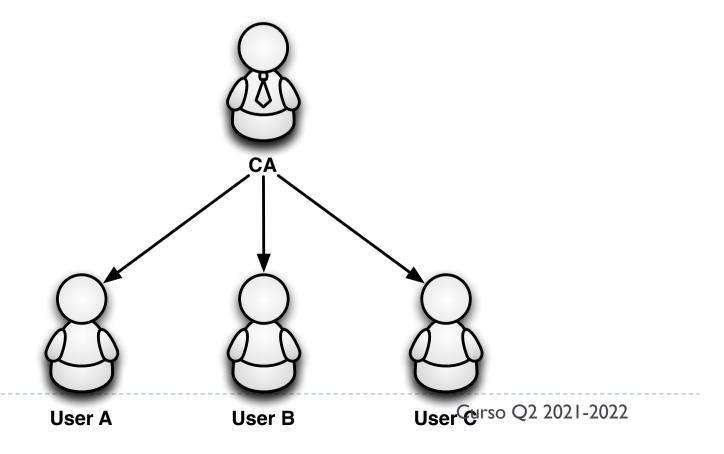
- El usuario (marcado "you") siempre confía en los agentes
 D, E, F y L para firmar otras claves
- Confía parcialmente en los usuarios
 - A y B para firmar otras claves
- Las flechas muestran quién ha firmado la clave de quién



33

3.3 - Trust models Modelo plano

- ▶ El modelo simple solo tiene una CA que actúa como TTP
- Los usuarios validan la identidad de los suscriptores utilizando el certificado de CA
- ▶ El certificado de CA está autofirmado



3.3 - Trust models Modelo jerárquico

Los certificados de los usuarios se firman mediante un TTP

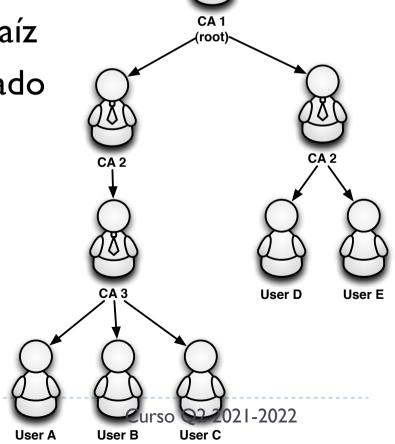
 Este TTP está identificado por medio de otro certificado emitido por otra CA con un nivel

jerárquico superior

Y así sucesivamente hasta el CA raíz

▶ El CA raíz (root) tiene un certificado autofirmado

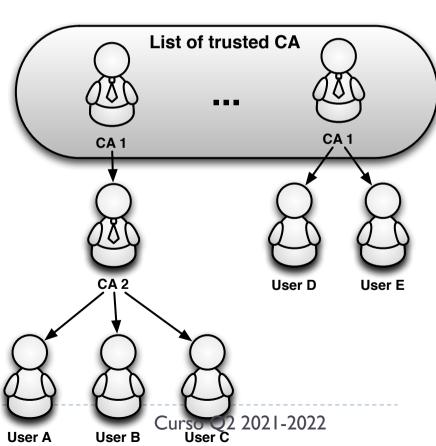
 Para validar un certificado, se sigue el árbol desde abajo hasta el CA raíz



- Modelo distribuido
- Modelo plano
- Modelo jerárquico
- Modelos híbridos
 - Modelo de lista de confianza jerárquica
 - Modelo de certificación cruzada jerárquica
 - Modelo de certificación de puente

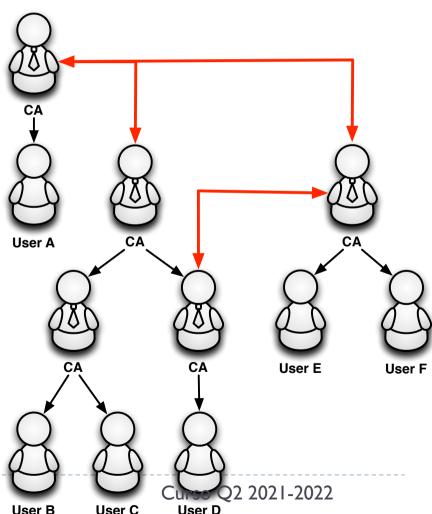
Modelo de lista de confianza jerárquica

- El modelo más común es el de lista de confianza jerárquica
- También llamado modelo de centro de usuario
- ▶ En este caso, cada aplicación tiene una lista de CA de confianza (con sus correspondientes claves publicas)
- Se implementa en la mayoría de los navegadores web.
- Es muy flexible, el usuario puede agregar/eliminar CA de confianza
- Principal inconveniente no hay diferencia entre PKI buenas y no tan buenas



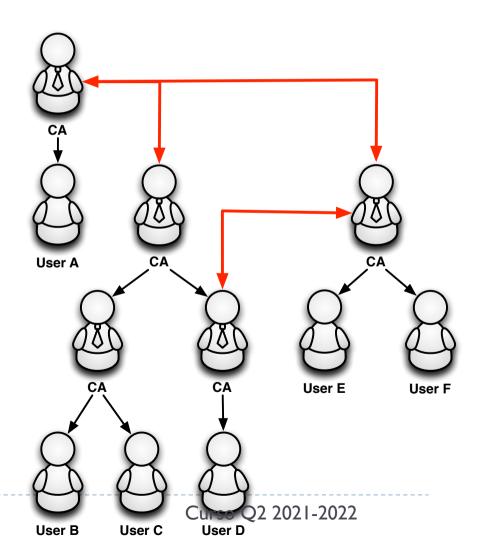
Modelo de certificación cruzada jerárquica

- Las CA raíz emiten certificados entre ellos
- Estos certificados certifican una CA utilizando la firma de otra CA (certificados cruzados)
- Las CA raíz son locales, no globales
- La verificación del certificado puede requerir una búsqueda costosa
- Como en el modelo jerárquico, un usuario confía en una sola CA



Modelo de certificación cruzada jerárquica

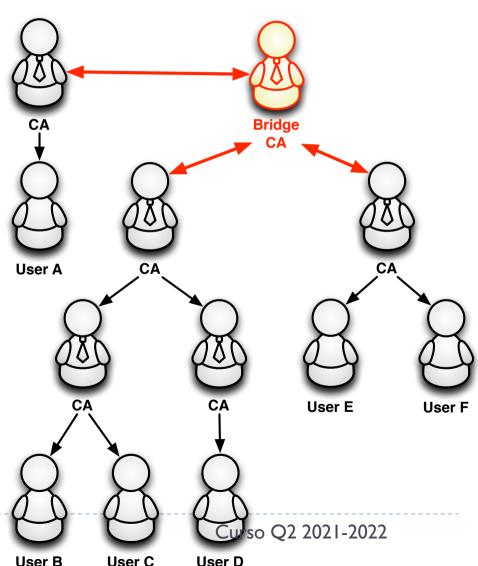
- Problema: el número de certificados cruzados crece enormemente con el número de CA
- Con 3 CA, se necesitan6 certificados cruzados
- Con 100 CA, se necesitan9,900 certificados cruzados



3.3 - Trust models

Modelo de certificación de puente

- ▶ El modelo CA puente (bridge) reduce la cantidad de certificados necesarios y aumenta la escalabilidad
- Un CA puente es una entidad externa que actúa de puente entre dos PKI
- Todos los CA raíz emiten un certificado cruzado con el CA puente
- Para 3 CA, se necesitan6 certificados cruzados
- Para 100 CA, se necesitan200 certificados cruzados



Tema 3. Índice

- ▶ 3.1 Conceptos básicos
- ▶ 3.2 Componentes
- ▶ 3.3 Modelos de confianza (trust models)
- 3.4 Certificados X.509
- ▶ 3.5 Public-Key Cryptography Standards (PKCS)

3.4 - Certificados X.509

- Define un marco de autenticación
- ▶ También se le conoce como PKIX
- Proporciona un estándar para la certificación de clave pública
- Aspectos principales del formato X.509
 - ▶ Publicado oficialmente en 1998 a partir de la norma X.500
 - Modelo jerárquico (en la v3 se incluye cruzado y puente)
 - Mientras X.500 de ITU-T se usa poco (intercambio de información entre naciones), X.509 se ha convertido en el estándar en Internet y web
 - Versión 3 actual IETF RFC 5280 (mayo 2008)
 - Actualizada en 6818 (enero 2013), 8398 (mayo 2018), 8399 (mayo 2018)
 - Incluye aspectos de la PKI, formato de los certificados y de los CRLs

3.4 - Certificados X.509

- Una CA emite un certificado asociando una clave pública a un Nombre Distinguido (Distinguished Name, DN)
- Un DN es un conjunto de atributos con un cierto valor
 - Permite a las organizaciones decidir cuáles son los atributos más adecuados para identificar una entidad en una PKI
- Si estos atributos no son suficientes STREET address se puede elegir un Nombre T title Alternativo tal como una dirección de correo electrónico, una entrada de DNS, una @IP

46

| usual attributes | |
|------------------|-------------------|
| CN | common name |
| OU | organization unit |
| O | organization |
| C | country |
| L | location |
| S | state |
| STREET | address |
| T | title |

Curso O2 2021-2022

3.4 - Certificados X.509 Atributos básicos

| Attribute | Description |
|----------------------|---|
| version | Identifies the certificate version: v1, v2, |
| | v3 |
| serialNumber | Certificate id assigned by the CA |
| signature | signature algorithm description |
| issuer | DN of the CA |
| validity | Two fields defining the time period valid- |
| | ity (not before, not after) |
| subject | DN of the certificate owner |
| subjectPublicKeyInfo | Information about certificate public key |
| issuerUniqueID | Allows for CA names re-use (optional) |
| subjectUniqueID | Allows for owner names re-use (optional) |
| extensions | Contains all extensions (optional) |

3.4 - Certificados X.509 Atributos de la firma

| Attribute | Description |
|--------------------|---|
| signature Algoritm | Contains the hash algorithm: MD2, |
| | MD5, SHA-1 and public key algorithm: |
| | RSA, DSA used to sign the certificate |
| signature | Contains the signature value of the basic |
| | attributes (including the extensions) |

3.4 - Certificados X.509 Extensión de atributos

| Attribute | Description |
|---------------------|--|
| subjectAltName | Owner alternative name (email,) |
| issuerAltName | CA alternative name |
| keyUsage | Defines and limits certificate usage |
| basicConstraints | Final entity = 0 or $CA = 1$, it limits the |
| | certification chain length |
| extKeyUsageSyntax | Complements basicConstraints and |
| | keyUsage attributes to set up the usages |
| | inside the PKI |
| nameConstraints | Limit the name space of the next certifi- |
| | cates of the chain |
| issuerAltName | CA alternative name |
| certificatePolicies | Information about the CPS of the CA |
| policyMappings | Maps different CA polices |
| | ••• |

3.4 - Certificados X.509

Ejemplo

DATA: La función de Hash usada para firmar Version: 3 (0x2) Serial Number: 7829 (0x1e95) Signature Algorithm: md5WithRSAEncryption Issuer: C=ZA, ST=Western Cape, L=Cape Town,O=Thawte Consulting cc, La CA que ha OU=Certification Services Division, CN=Thawte Server CA emitido y firmado emailAddress=server-certs@thawte.com el certificado Validity Not Before Jul 9 16:04:02 2011 GMT Not After Jul 9 16:04:02 2012 GMT Subject: C=US, ST=Maryland, L=Pasadena, O=Brent Baccala, OU=FreeSoft, El propietario del CN=www.freesoft.org certificado emailAddress=baccala@freesoft.org Subject Public Key Info: Algoritmo, modulo Public Key Algorithm: rsaEncryption RSA Public Key: (1024 bit) y exponente de la Modulus (1024 bit): ... clave pública del Exponent: 65537 (0x10001) propietario del SIGNATURE: certificado Certificate Signature Algorithm: md5WithRSAEncryption Certificate Signature: ... Firma digital de la CA

3.4 - Certificados X.509 Ejemplo

Certificate: Data: Version: 3 (0x2) Serial Number: 7829 (0x1e95) Signature Algorithm: md5WithRSAEncryption Issuer: C=ZA, ST=Western Cape, L=Cape Town, O=Thawte Consulting cc, OU=Certification Services Division, CN=Thawte Server CA/emailAddress=server-certs@thawte.com Validity Not Before: Jul 9 16:04:02 1998 GMT Not After: Jul 9 16:04:02 1999 GMT Subject: C=US, ST=Maryland, L=Pasadena, O=Brent Baccala, OU=FreeSoft, CN=www.freesoft.org/emailAddress=baccala@freesoft.org Subject Public Key Info: Public Key Algorithm: rsaEncryption RSA Public Key: (1024 bit)

Modulo y exponente de la clave pública del propietario del certificado

```
00:b4:31:98:0a:c4:bc:62:c1:88:aa:dc:b0:c8:bb: 33:35:19:d5:0c:64:b9:3d:41:b2:96:fc:f3:31:e1: 66:36:d0:8e:56:12:44:ba:75:eb:e8:1c:9c:5b:66: 70:33:52:14:c9:ec:4f:91:51:70:39:de:53:85:17: 16:94:6e:ee:f4:d5:6f:d5:ca:b3:47:5e:1b:0c:7b: c5:cc:2b:6b:c1:90:c3:16:31:0d:bf:7a:c7:47:77: 8f:a0:21:c7:4c:d0:16:65:00:c1:0f:d7:b8:80:e3: d2:75:6b:c1:ea:9e:5c:5c:ea:7d:c1:a1:10:bc:b8: e8:35:1c:9e:27:52:7e:41:8f Exponent: 65537 (0x10001)
```

Certificate Signature Algorithm: md5WithRSAEncryption Certificate

```
Certificate Signature:
```

93:5f:8f:5f:c5:af:bf:0a:ab:a5:6d:fb:24:5f:b6:59:5d:9d: 92:2e:4a:1b:8b:ac:7d:99:17:5d:cd:19:f6:ad:ef:63:2f:92: ab:2f:4b:cf:0a:13:90:ee:2c:0e:43:03:be:f6:ea:8e:9c:67: d0:a2:40:03:f7:ef:6a:15:09:79:a9:46:ed:b7:16:1b:41:72: 0d:19:aa:ad:dd:9a:df:ab:97:50:65:f5:5e:85:a6:ef:19:d1: 5a:de:9d:ea:63:cd:cb:cc:6d:5d:01:85:b5:6d:c8:f3:d9:f7: 8f:0e:fc:ba:1f:34:e9:96:6e:6c:cf:f2:ef:9b:bf:de:b5:22: 68:9f Firma digital de la CA

Curso Q2 2021-2022

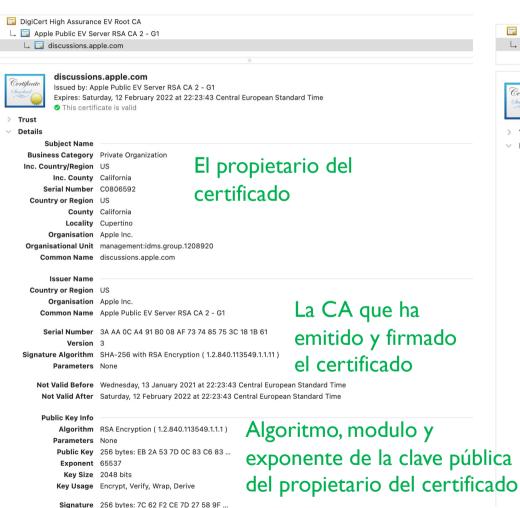
3.4 - Certificados X.509 Ejemplos

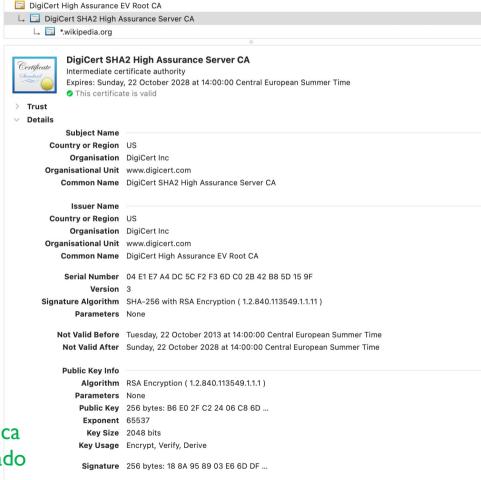


Safari is using an encrypted connection to discussions.apple.com.

Encryption with a digital certificate keeps information private as it's sent to or from the https website discussions.apple.com.

Apple Inc. has identified discussions.apple.com as being owned by Apple Inc. in Cupertino, California, US.





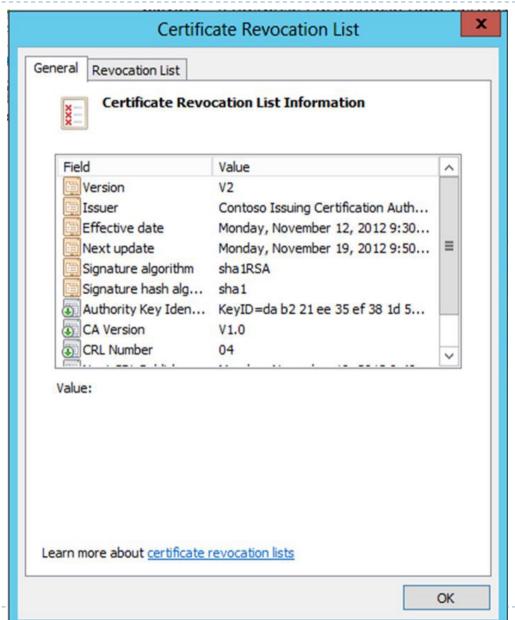
3.4 - Certificados X.509

- Una CRL es una estructura de datos firmada por una CA
- Contiene los datos esenciales para determinar el estado del certificado
- Atributos básicos de los CRLs

| Attribute | Description |
|---------------------|--|
| version | Identifies the CRL version: v1 or v2 |
| signature | Signature algorithm description |
| issuer | DN of the signing CA (usually the same |
| | who issues the list) |
| thisUpdate | Issue date |
| nextUpdate | Next issue date |
| revokedCertificates | List of revoked certificates |
| crlExtensions | Contains extensions related to the CRL |
| | (optional) |

3.4 - Certificados X.509

Ejemplo de Certificate Revocation List



Tema 3. Índice

- ▶ 3.1 Conceptos básicos
- ▶ 3.2 Componentes
- ▶ 3.3 Modelos de confianza (trust models)
- ▶ 3.4 Certificados X.509
- ▶ 3.5 Public-Key Cryptography Standards (PKCS)

- Grupos de estándares promovidos por RSA Security LLC desde 1991
 - Empresa que promueve el uso de las técnicas de criptografía
 - Tiene las patentes del algoritmo RSA, del algoritmo de firma Schnorr y de muchos otros
- No son estándares (la empresa retiene el control sobre ellos)
- Pero se han convertido en estándares de facto
 - Empresas como Apple, Microsoft, DEC, Sun, etc. lo han adoptado
 - Grupos de trabajo en IETF y PKIX

- Estos estándares están numerados del 1 al 15
 - PKCS#1, PKCS#2, ..., PKCS#15
- De estos, actualmente solo se han completado y se usan 10
 - PKCS#1; #3; #5; #7; #8; #9; #10; #11; #12; #13; #14; #15
 - PKCS#13 (elliptic curves) y #14 (pseudorandom numbers generation) parece que se han abandonado
 - PKCS#2 (cifrado de resúmenes de mensajes) y #4 (sintaxis de la clave) se han integrado en PKCS#1
 - PKCS#6 (extensiones para X.509vI) se ha abandonado a favor del certificado X.509v3
 - Updated list https://en.wikipedia.org/wiki/PKCS

| PKCS | Description | Standard IETF |
|------|---|------------------|
| 1 | Defines encryption and signature protocols for | DEC 0017 |
| | RSA. It includes a syntax (equal to X.509) for | RFC 8017 |
| | private and public keys | |
| 3 | Defines a Diffie-Hellman key aggrement | |
| 5 | Defines a protocol to encrypt a text m with a | |
| | private key obtained from the hash of a pass | RFC 8018 |
| | phrase p. $E_{H(p)}(m) = c$. H is MD2 or MD5 | |
| 7 | Defines the syntax of an encrypted and(or) | RFC 2315 y |
| | signed message | RFC 5652 |
| 8 | Defines the information format of a private key | RFC 5958 |
| 9 | Defines attribute types for PKCS standards | RFC 2985 |
| 10 | Defines the format of a certification request | RFC 2986 |
| 11 | Defines the Cryptoki interface, an independent | |
| | programming language for smart cards | |

| PKCS | Description | IETF |
|------|---|------------|
| 12 | Defines a portable format to store private keys, | RFC 7292 |
| | certificates, | |
| 13 | Define methods to encrypt and sign messages | Abandonado |
| | with elliptic curves cryptography | |
| 14 | Devoted to pseudorandom numbers generation | Abandonado |
| 15 | Complements $PKCS\#11$ defining the format of | ISO/IEC |
| | the cryptographical credentials stored into cryp- | 7816-15 |
| | tographical devices | |

Curso Q2 2021-2022

Standard

- Cryptographic Message Syntax Standard
- Versión I.5
- ▶ IETF RFC 5652 (Sep. 2009) y RFC 8933 (Dic. 2020)
- Define la sintaxis de los mensajes cifrados y/o firmados
 - Permite que un usuario firme un mensaje ya firmado (encriptado)
- ▶ Hoy en día se utiliza para
 - firmar y/o cifrar mensajes bajo una PKI
 - la difusión de certificados
 - la el inicio de sesión única (single sign-on)

3.5 - Public-Key Cryptography Standards PKCS#7 elementos

Data

Información sin firmar

SignedData

Información firmada digitalmente

EnvelopedData

- Información para un grupo de destinos
- Se crea un sobre digital para cada destino
- Se genera (aleatoria) una clave privada y se cifra la información (cifrado simétrico)
- Se cifra la clave privada con la clave pública de cada destino (cifrado asimétrico)
- Cada destino podrá sacar la clave privada del cifrado simétrico usando su clave privada (cifrado asimétrico)
- Con la clave privada del cifrado simétrico podrá descifrar la información

3.5 - Public-Key Cryptography Standards PKCS#7 elementos

SignedAndEnvelopedData

- Información doblemente cifrada
- Se firma la información con la clave privada (cifrado asimétrico)
- Se genera (aleatoria) una clave privada y se cifra la información (cifrado simétrico)
- Se cifra la clave privada con la clave publica de cada destino (cifrado asimétrico)
- Cada destino podrá sacar la clave privada del cifrado simétrico usando su clave privada (cifrado asimétrico)
- El destino con la clave privada del cifrado simétrico podrá descifrar la información
- Y con la clave pública del origen verificar quien ha firmado

3.5 - Public-Key Cryptography Standards PKCS#7 elementos

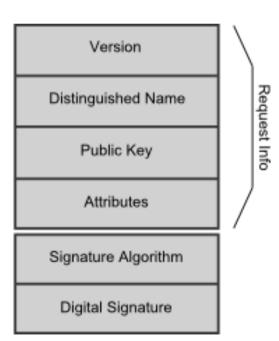
EncryptedData

Información cifrada para ningún destinatario concreto

DigestedData

- Se calcula un resumen de la información (por ejemplo función Hash)
- Se junta a la información y su resumen
- Esta unión se puede luego usar como input de otros tipos

- Certification Request Standard
- Define el formato de una solicitud de certificado
 - Una solicitud de certificado consta de un nombre, una clave pública y un conjunto opcional de atributos de usuario (por ejemplo, una clave de revocación)
- Versión: PKCS#10
- DN del usuario
- Información sobre la clave publica
- Información adicional sobre el usuario

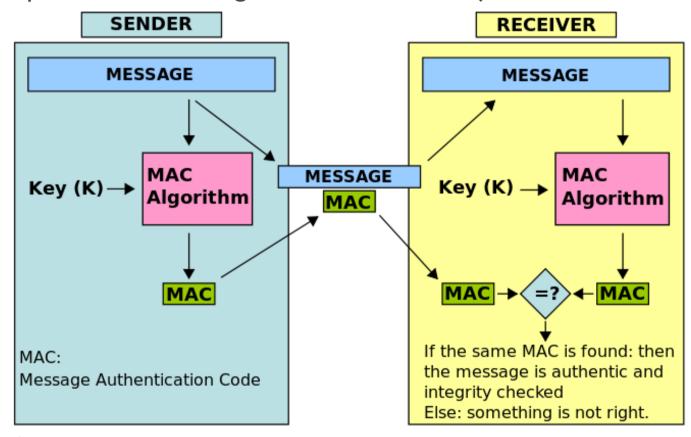


- Personal Information Exchange Syntax Standard
- Versión I.I
- ▶ IETF RFC 7292 (Julio 2014)
- Describe el formato para la transferencia de información personal, que puede incluir claves privadas, certificados, extensiones, etc.
 - En principio, las aplicaciones que admiten este formato permiten un intercambio seguro de datos.

- Tiene cuatro modos diferentes dependiendo de si el usuario quiere privacidad o integridad:
- Public key privacy: la información personal se empaqueta y se cifra en el repositorio de origen con la clave pública del repositorio de destino
- Password privacy: la información personal está empaquetada y encriptada con nombre de usuario y contraseña
- 3) **Public key integrity**: la integridad se otorga mediante una firma con la clave privada del repositorio de origen. El destino verifica usando la clave publica del origen
- 4) Password integrity: la integridad se garantiza utilizando un código de autentificación del mensaje (MAC) derivado de una contraseña de integridad del origen. Solo lo puede verificar quien tiene la información cifrada y la contraseña

MAC: Message Authentication Code

- Parecido a una función Hash
- Usado para validar la integridad de cada mensaje



Fuente imagen: Wikipedia

Se recomienda el uso de los modos con clave publica

- Una contraseña puede no ser suficiente
- No obstante los métodos con contraseña son los únicos posibles si no se tiene el certificado del destino

Formato

| <i>PKCS</i> #12 | Description |
|-----------------|--|
| version | PKCS#12 message version used |
| authSafe | PKCS#7 structure containing a signedData at- |
| | tribute when public key method is used or data |
| | otherwise |
| macData | It is only used when integrity is granted by |
| | means of a password |
| mac | <i>PKCS</i> #7 digestData |
| macSalt | random seed for the hash |
| iterations | Not in use, it is only for historical reasons |

Seguretat Informàtica (SI)

Tema 3. Infraestructura PKI

Davide Careglio