SEGURIDAD DE LA INFORMACIÓN

TEMA 2 – PARTE 4

TÉCNICAS CRIPTOGRÁFICAS BÁSICAS

(Y SERVICIOS DE SEGURIDAD ASOCIADOS)

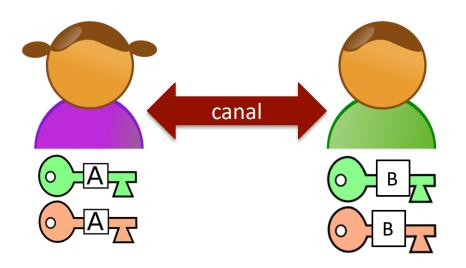
Algoritmos asimétricos (o de clave pública)



Introducción

El concepto de criptografía de clave pública
 (o asimétrica) fue inventado en 1976 por
 Diffie y *Hellman*, e independientemente
 por *Merkle*, para dar solución a algunos de
 los problemas de los criptosistemas simétricos





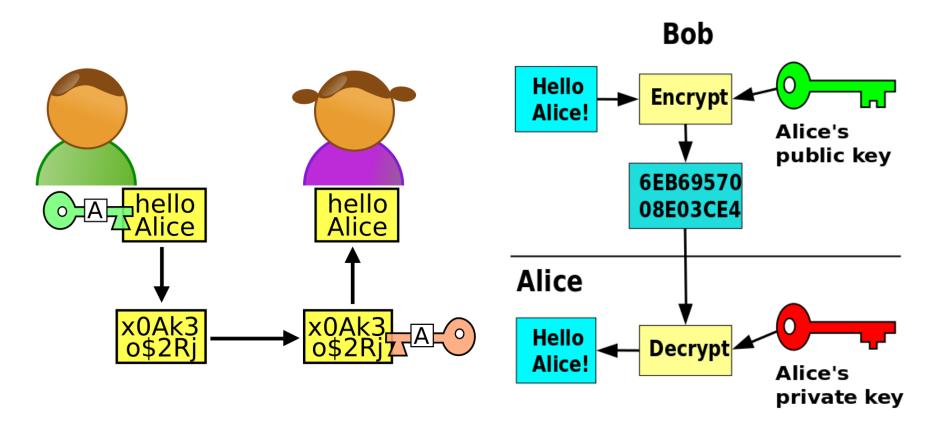
La asimetría reside en que,
 las claves K y K* son distintas,
 al contrario de lo que ocurría
 en el caso simétrico

Introducción

- Las claves se utilizan por pares, de tal forma que cada usuario U posee dos claves:
 - una clave pública, conocida por todos los usuarios
 - una clave privada, conocida sólo por U
- Una clave se usa para cifrar, y la otra para descifrar
- Si se cifra un mensaje con una de las claves, esa misma no servirá para descifrar, sino que necesariamente habrá que usar la otra
- Existen tres funcionalidades básicas con cripto. asimétrica

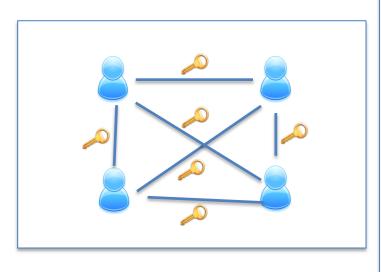
INTERCAMBIO DE CLAVES

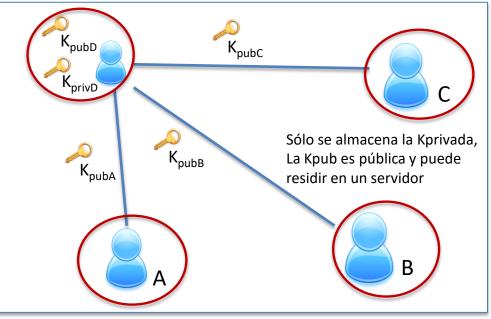
 En el caso de que Bob necesite del servicio de confidencialidad para su comunicación con Alice, el cifrado/descrifrado se realiza de la siguiente forma:



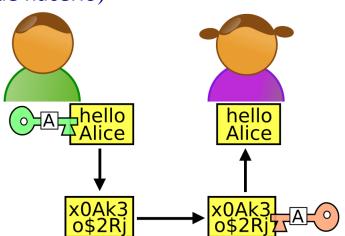
- Del esquema anterior se entiende que Alice y Bob no necesitan acordar a priori ninguna clave (a diferencia de los algoritmos simétricos)
- Pero Bob ha de conocer la clave pública de Alice
 - y también la clave pública de cada uno de los usuarios con los que desee contactar
- Para ello, la solución más simple es que Bob almacene las claves públicas de los otros usuarios en un key-ring personal
 - Aunque la solución más común es que las claves públicas estén almacenadas en un directorio de claves en Internet

- Se deduce fácilmente que, usando un criptosistema de clave pública, y para una comunidad de n usuarios:
 - el número de claves en el sistema será 2n
 - en lugar de (n * (n-1))/2 como era el caso simétrico





- Otras características relevantes:
 - es computacionalmente imposible deducir la clave privada del usuario U a partir de su clave pública
 - cualquier usuario con la clave pública de U puede cifrar un mensaje hacia U, pero no descifrarlo
 - cifrar el mensaje con la clave pública es como poner el correo en un buzón (todo el mundo puede hacerlo)
 - sólo U, con la correspondiente clave privada, puede descifrar el mensaje
 - descifrar el mensaje con la clave privada es como coger el correo del buzón (sólo el que tiene la llave del buzón puede hacerlo)



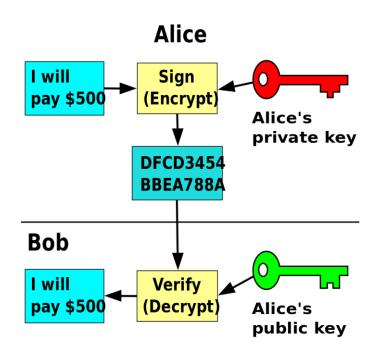
- Por lo tanto, hemos visto tres ventajas inmediatas de la criptografía de clave pública con respecto a la simétrica
 - 1. Cuando dos usuarios se comunican confidencialmente **no necesitan** acordar una clave a priori
 - 2. Por lo anterior, **no resulta problemático que estén físicamente lejanos** y no puedan reunirse presencialmente
 - 3. El **número de claves** en el sistema **se reduce** sustancialmente
- Como se ve en la figura, existe aún una ventaja adicional tanto o más importante que las anteriores
 - Esa ventaja se deriva de la dualidad de funcionamiento de algunos (no todos) algoritmos de clave pública

message

signature

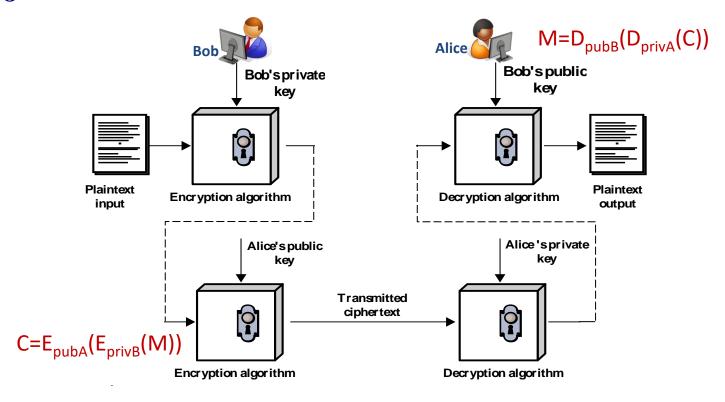
Firma digital

- *Alice* cifra el mensaje usando su propia clave privada, y cualquiera que tenga la clave pública de *Alice* podrá descifrar el criptograma
- Cuando *Bob* descifra el criptograma y obtiene el mensaje original, le queda garantizado que el mensaje viene de *Alice*
 - porque Alice es la única que pudo hacer la operación de cifrado (ya que sólo ella posee la clave privada que generó el criptograma)



Firma digital

Adicionalmente, es posible usar en <u>secuencia las</u>
 <u>operaciones de firma digital y cifrado/descifrado,</u>
 obteniendo autenticidad y confidencialidad en un mismo envío



Desventajas de criptografía de clave pública

- A pesar de estas ventajas, los algoritmos de clave pública tienen una desventaja de peso, el del gran tamaño de sus claves
 - Ejemplo de clave pública:

```
98 3f ad 19 36 93 3d 3e fe 76 42 14 fd 35 6f f1 fa ad 22 7a 58 e3 46 d0 5d c6 5a f9 62 2d 8f 31 5e fe b4 30 fe 50 74 ac d6 9d 1d e0 62 c6 49 dd 14 12 7d 71 0b ac 06 c1 3f d7 06 87 e0 90 89 d6 e5 e3 03 b2 f2 27 b1 9f 33 c8 aa 6b 36 4a a3 c4 3f 79 41 9d 89 46 2f 2b 3e 63 d4 38 56 91 aa 1d b1 0d 42 75 4d f3 87 4e e3 0f 4d cc b4 6c bf 62 13 87 ea d0 9b 8e b6 e2 ff 19 f4 94 09 d5 96 61
```

- Además, los algoritmos de clave pública se basan en funciones matemáticas complejas (en lugar de en las convencionales sustituciones y permutaciones de los simétricos)
- Ambos hechos hacen que **el rendimiento** de estos algoritmos sea **sustancialmente menor** que el de los simétricos
 - en general, se puede afirmar que son unos 1000 veces más lentos

Desventajas de criptografía de clave pública

```
$ openssl speed rc4
To get the most accurate results, try to run this
program when this computer is idle.
Doing rc4 for 3s on 16 size blocks: 73270739 rc4's in 2.99s
Doing rc4 for 3s on 64 size blocks: 19548456 rc4's in 2.99s
Doing rc4 for 3s on 256 size blocks: 5017905 rc4's in 2.99s
Doing rc4 for 3s on 1024 size blocks: 1274653 rc4's in 2.98s
Doing rc4 for 3s on 8192 size blocks: 159407 rc4's in 2.97s
```

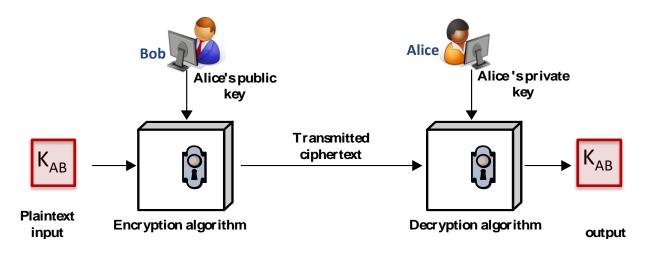
\$ openssl speed aes To get the most accurate results, try to run this program when this computer is idle. Doing aes-128 cbc for 3s on 16 size blocks: 30108378 aes-128 cbc's in 2.97s Doing aes-128 cbc for 3s on 64 size blocks: 7712443 aes-128 cbc's in 2.96s Doing aes-128 cbc for 3s on 256 size blocks: 1953741 aes-128 cbc's in 2.98s Doing aes-128 cbc for 3s on 1024 size blocks: 490976 aes-128 cbc's in 2.98s Doing aes-128 cbc for 3s on 8192 size blocks: 61237 aes-128 cbc's in 2.98s Doing aes-192 cbc for 3s on 16 size blocks: 26695873 aes-192 cbc's in 2.98s Doing aes-192 cbc for 3s on 64 size blocks: 6930418 aes-192 cbc's in 2.98s Doing aes-192 cbc for 3s on 256 size blocks: 1729199 aes-192 cbc's in 2.97s Doing aes-192 cbc for 3s on 1024 size blocks: 444845 aes-192 cbc's in 2.98s Doing aes-192 cbc for 3s on 8192 size blocks: 52989 aes-192 cbc's in 2.97s Doing aes-256 cbc for 3s on 16 size blocks: 23329778 aes-256 cbc's in 2.97s Doing aes-256 cbc for 3s on 64 size blocks: 5958585 aes-256 cbc's in 2.98s Doing aes-256 cbc for 3s on 256 size blocks: 1565944 aes-256 cbc's in 2.97s Doing aes-256 cbc for 3s on 1024 size blocks: 377290 aes-256 cbc's in 2.97s Doing aes-256 cbc for 3s on 8192 size blocks: 47844 aes-256 cbc's in 2.94s

\$ openssl speed rsa
To get the most accurate results, try to run this
program when this computer is idle.
Doing 512 bit private rsa's for 10s: 79651 512 bit private RSA's in 9.98s
Doing 512 bit public rsa's for 10s: 1079143 512 bit public RSA's in 9.95s
Doing 1024 bit private rsa's for 10s: 22746 1024 bit private RSA's in 9.96s
Doing 1024 bit public rsa's for 10s: 460663 1024 bit public RSA's in 9.96s
Doing 2048 bit private rsa's for 10s: 4362 2048 bit private RSA's in 9.96s
Doing 2048 bit public rsa's for 10s: 174994 2048 bit public RSA's in 9.97s
Doing 4096 bit private rsa's for 10s: 729 4096 bit private RSA's in 9.98s
Doing 4096 bit public rsa's for 10s: 50938 4096 bit public RSA's in 9.98s

\$ openssl speed dsa
To get the most accurate results, try to run this
program when this computer is idle.
Doing 512 bit sign dsa's for 10s: 125836 512 bit DSA signs in 9.99s
Doing 512 bit verify dsa's for 10s: 114530 512 bit DSA verify in 9.99s
Doing 1024 bit sign dsa's for 10s: 54566 1024 bit DSA signs in 10.00s
Doing 1024 bit verify dsa's for 10s: 46194 1024 bit DSA verify in 10.00s
Doing 2048 bit sign dsa's for 10s: 18965 2048 bit DSA signs in 10.00s
Doing 2048 bit verify dsa's for 10s: 16315 2048 bit DSA verify in 10.00s

Intercambio de claves

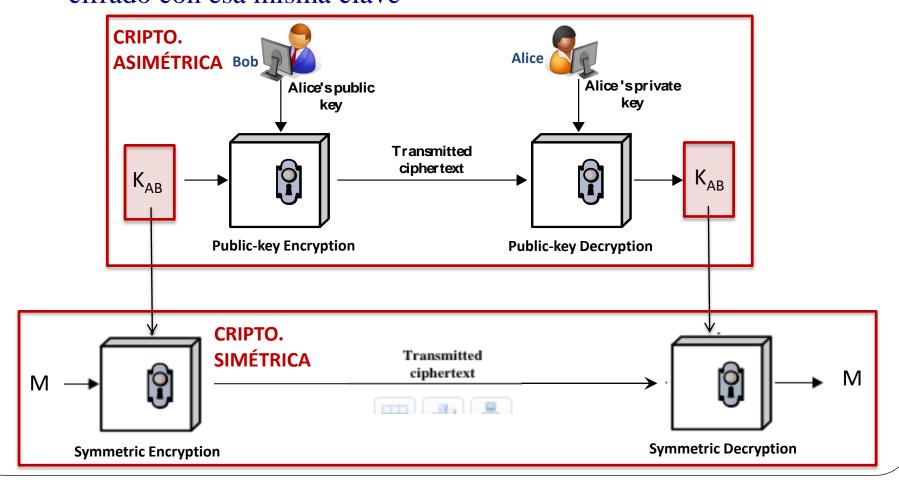
- Debido a su bajo rendimiento, se ha ideado una tercera funcionalidad para estos criptosistemas (además de cifrado/descifrado y firma digital): el <u>intercambio de claves</u>
 - Paso 1: Bob y Alice usan el algoritmo asimétrico para la transmisión (cifrado/descifrado) de la clave secreta K_{AB}
 - Paso 2: Ambos usarán K_{AB} para, posteriormente, cifrar sus comunicaciones con un algoritmo simétrico



• El resultado final es un **criptosistema híbrido** (uso de **criptosistema de clave pública + uso de criptosistema simétrico**)

Intercambio de claves

- Una evolución del planteamiento anterior es el siguiente:
 - se envía simultáneamente la clave de sesión y el mensaje cifrado con esa misma clave



Funcionalidades de la criptografía de clave pública

 Hay que hacer notar que, como muestra la siguiente tabla, no todos los algoritmos de clave pública son capaces de realizar las tres funcionalidades mencionadas:

Algorithm	Encryption/Decryption	Digital Signature	Key Exchange
RSA	Yes	Yes	Yes
Elliptic Curve	Yes	Yes	Yes
Diffie-Hellman	No	No	Yes
DSS	No	Yes	No

Cifrado/Descifrado

Firma digital

Intercambio de claves

DSS: Digital Signature Standard, e incorpora

DSA (Digital Signature Algorithm)

• De acuerdo a un estudio reciente entre agencias e instituciones gubernamentales de la Unión Europea, el uso de algoritmos de clave pública es el mostrado en las figuras (para firma digital e intercambio de claves, respectivamente)



