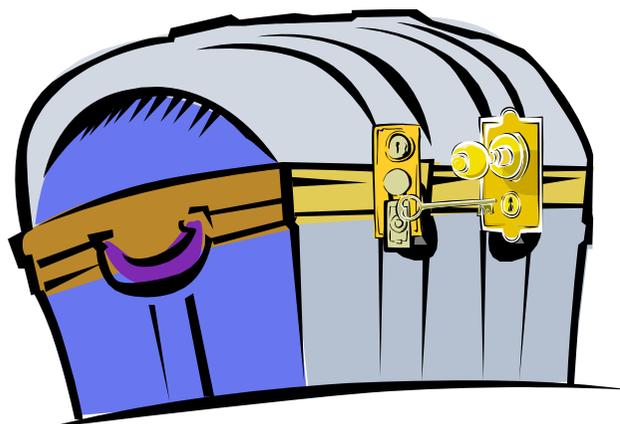


RSA como cifrador: clave pública

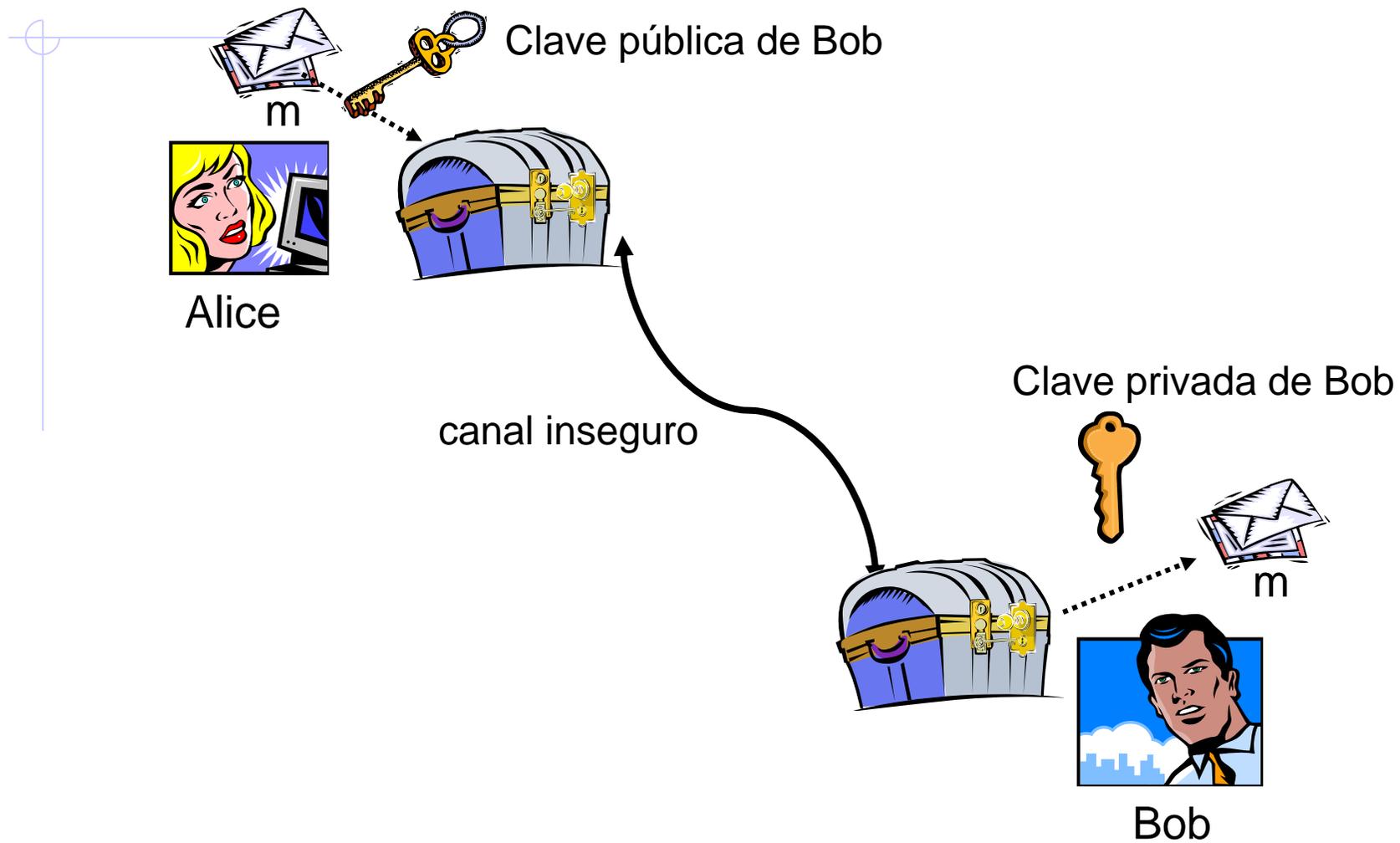
- Los sistemas de clave pública usan un tipo especial de cofre con dos cerraduras
 - Con una llave (pública) cerramos el cofre
 - Con la otra (privada) abrimos el cofre



Clave privada \neq Clave pública



RSA como cifrador: clave pública





RSA como cifrador

- Propuesto en 1978 por Rivest, Shamir y Adelman
- No aceptado como estándar NIST (y sólo de firma) hasta 2000
- Su seguridad se basa en la dificultad de factorizar números grandes



RSA como cifrador

Generación de claves:

- Elegir dos números primos p y q (de aproximadamente el mismo número de bits y de al menos 1024 bits cada uno)
- Elegir aleatoriamente e que cumpla $\text{mcd}(e, (p-1)(q-1)) = 1$
- Calcular d tal que $ed \equiv 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$
- $n=pq$
- Clave pública n, e
- Clave privada d

OJO: mantened p y q secretos

MUY INTERESANTE: $(m^e)^d \equiv m \pmod{n}$
para cualquier m





RSA como cifrador

¿Por qué ...

- $(m^e)^d \equiv m \pmod{n}$ para cualquier m
 - Teoría de números ...
- hay que mantener p y q secretos?
 - Porque si no se podría encontrar d a partir de e
 - Por eso mismo si se factoriza $n=pq$ se rompe RSA





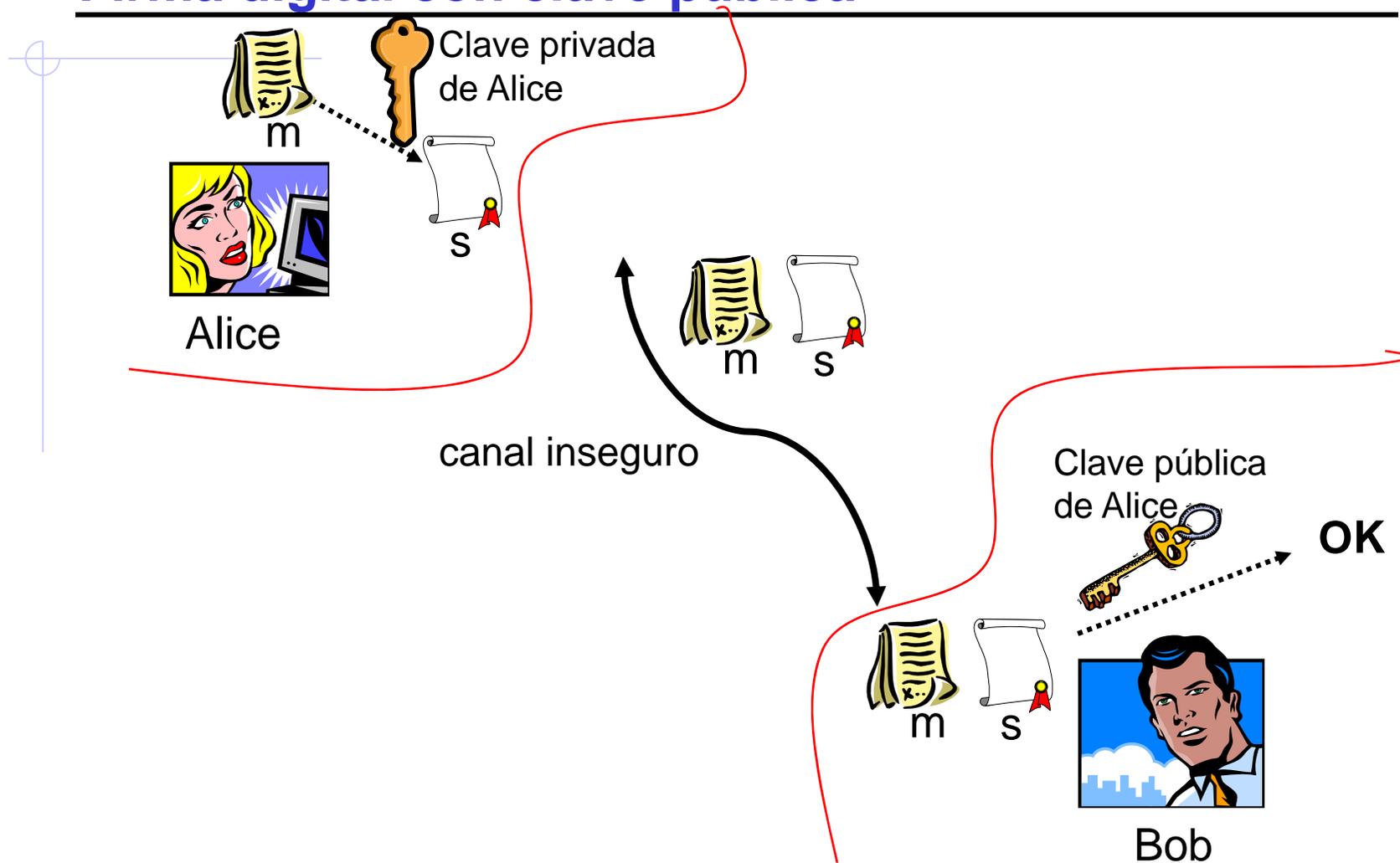
RSA como cifrador

- Clave pública n, e
- Clave privada d
- Cumplen que $(m^e)^d \equiv m \pmod{n}$
- Para cifrar un número m menor que n :
 - Cifrado: $c = m^e \pmod{n}$
 - Descifrado: $m = c^d \pmod{n}$
- Los números más grandes se parten en bloques menores que n





Firma digital con clave pública





Firma digital: Protocolo de firma con clave pública

Alice tiene su clave privada A_{privada} y todos tienen la clave pública de Alice, $A_{\text{pública}}$

1. Alice firma su mensaje m usando su clave privada:
 $s = \text{sig}(m, A_{\text{privada}})$
2. Alice manda $[m, s]$ a Bob
3. Bob recibe $[m, s]$.
4. Bob verifica s usando la clave pública de Alice:
 $\text{ver}(m, s, A_{\text{pública}})$



RSA como firma digital

- Clave pública n, e
- Clave privada d
- Cumplen que $(m^e)^d \equiv m \pmod{n}$
- Para firmar un número m menor que n :
 - Firma: $s = m^d \pmod{n}$
 - Verificación: comprobar que $m = s^e \pmod{n}$
- Estándar NIST desde 2000





Para usar RSA

- Muy importante: no usar la misma clave para firma y para cifrado
- Un grupo de usuarios no debe usar un n común