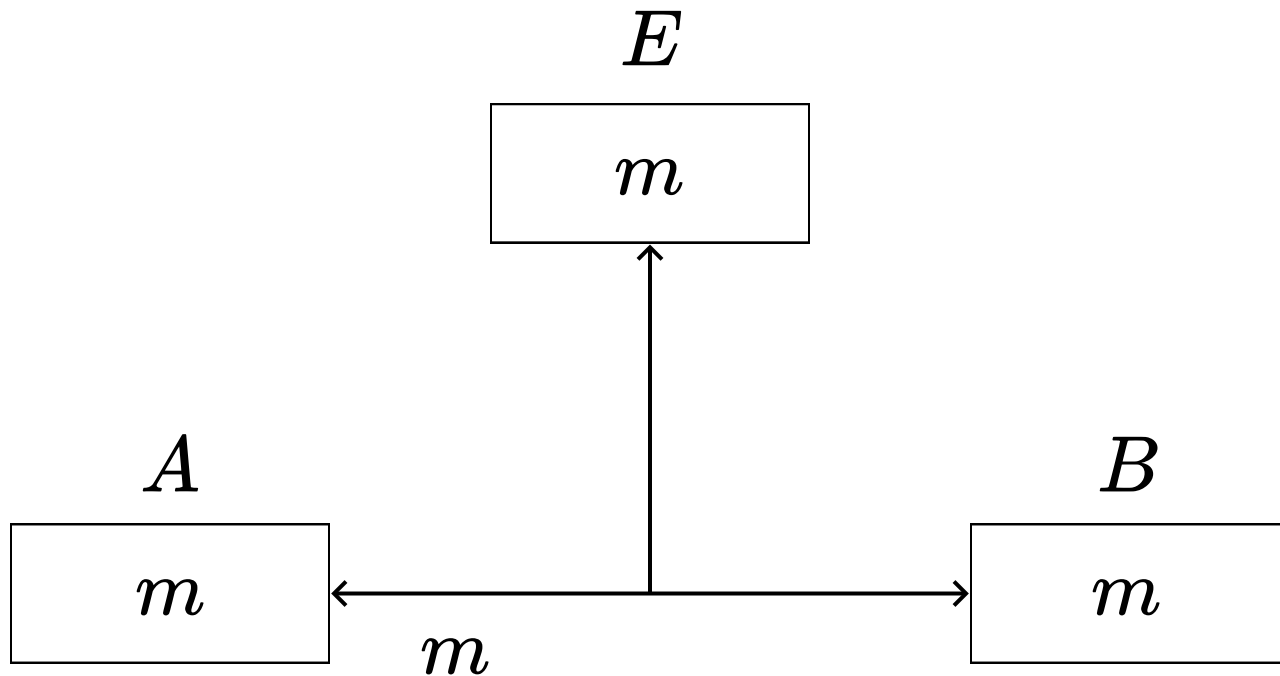


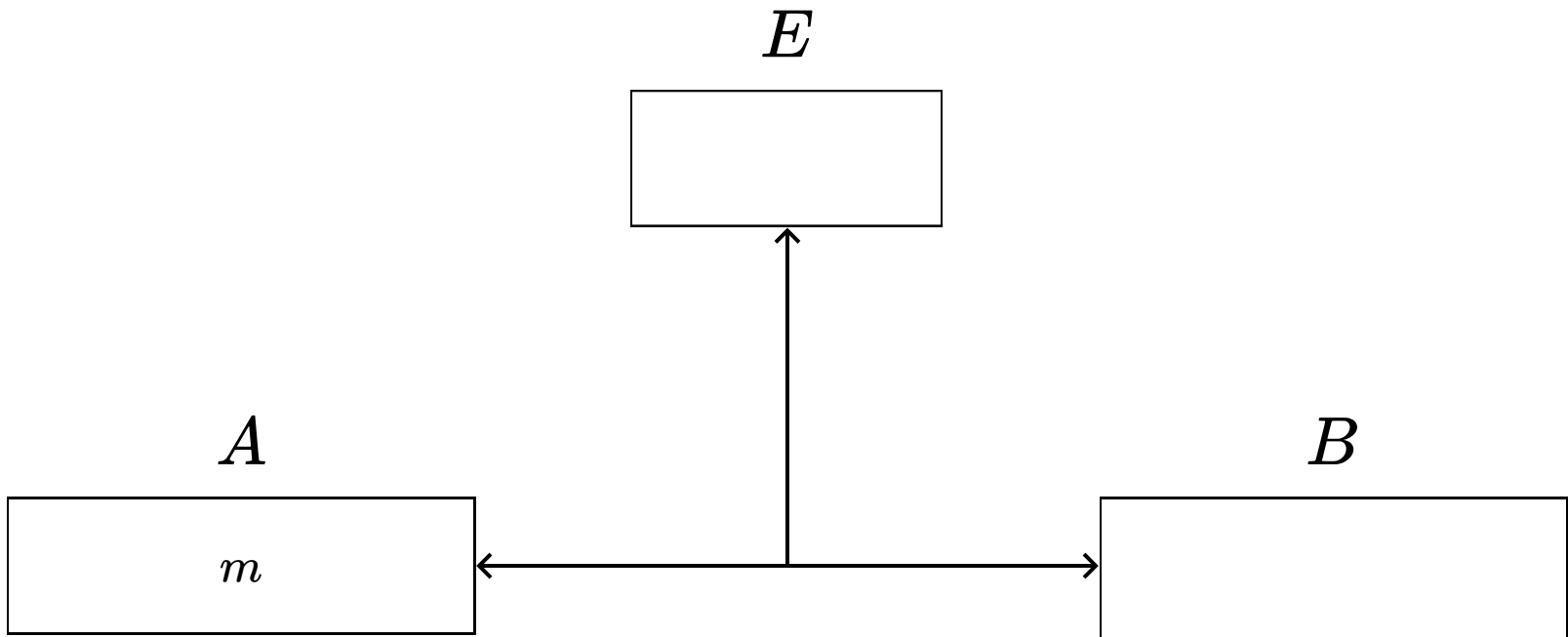
# IIC3253

Introducción

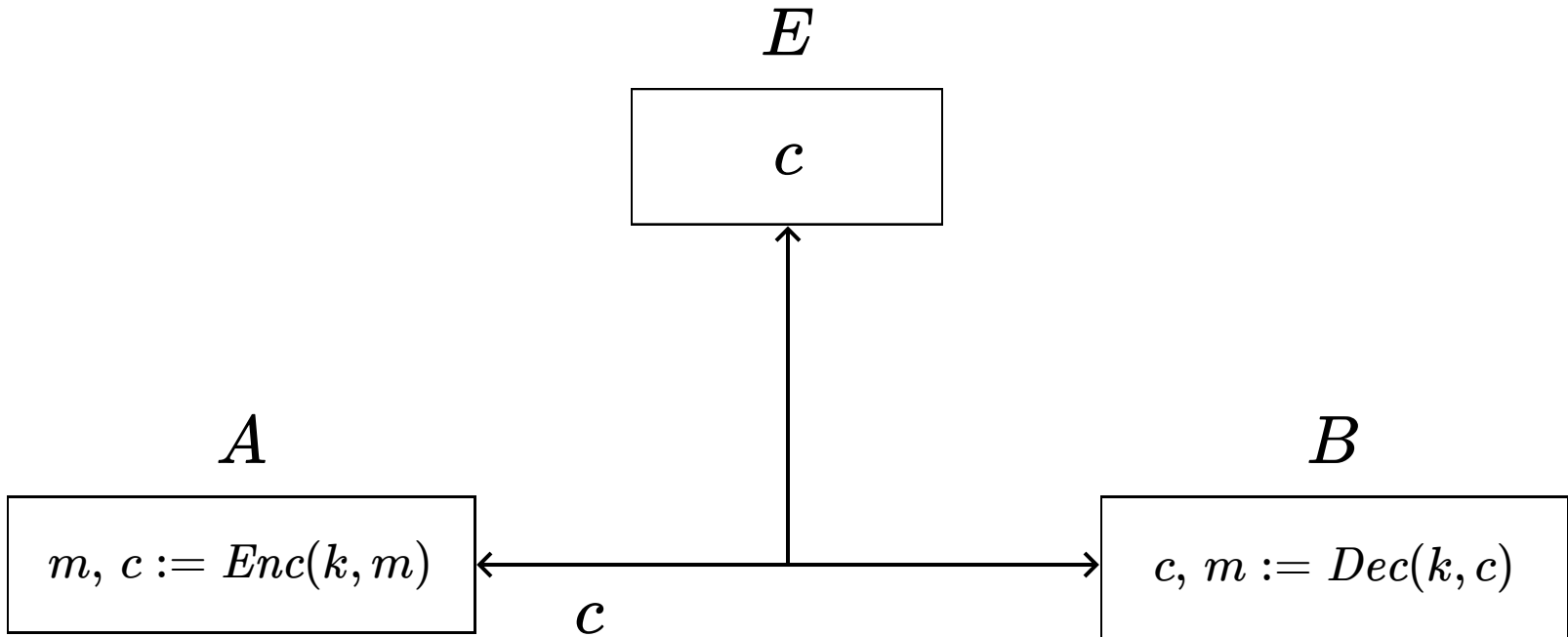
# Modelo de comunicación



# Cifrado



# Cifrado



# Cifrado simétrico

- $A$  y  $B$  se tienen que poner de acuerdo en una clave  $k$
- $Enc$  es la función de cifrado o encriptación
- $Des$  es la función de descifrado o desenscriptación
- Propiedad fundamental de estas funciones:

$$Des(k, Enc(k, m)) = m$$

# Principio de Kerckhoffs

La seguridad de un sistema criptográfico **no** debe depender de que los algoritmos de cifrado y descifrado sean secretos, solo debe depender de que las claves sean secretas

Auguste Kerckhoffs, 1883

# ¿Por qué queremos seguir este principio?

- Es más fácil mantener la privacidad de una clave que la de un algoritmo
- Si la seguridad se ve comprometida es más fácil cambiar una clave que un algoritmo
- En mejor usar algoritmos públicos que hayan sido ampliamente verificados

# Este principio es fácil de olvidar ...



Hilo



Alejandro Hevia

@ahevia

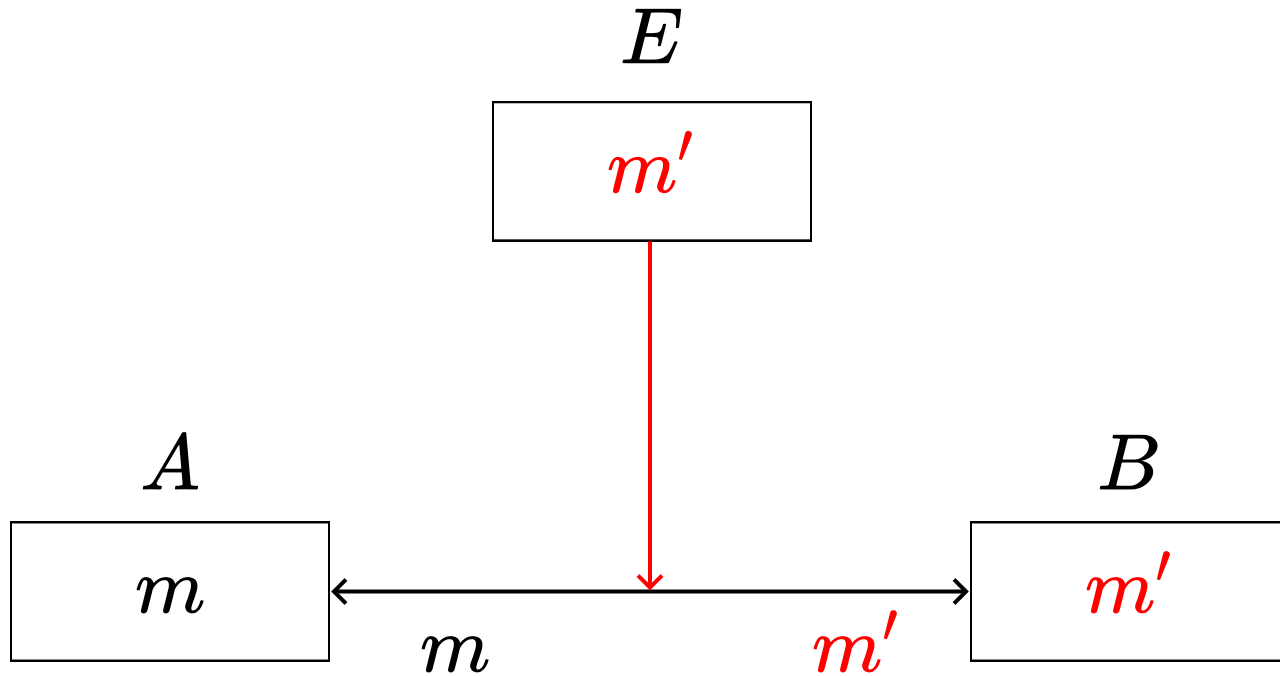


Hoy la comisión mixta de Seg Pública del congreso aprobó criminalizar el [#hackingético](#) al aprobar la [#leydelitoinformatico](#) Tras 3 años de discusión, primó una visión miope, antidiluviana de la ciberseguridad. Seguridad por oscuridad desde ahora en Chile . Hilo largo 1/n

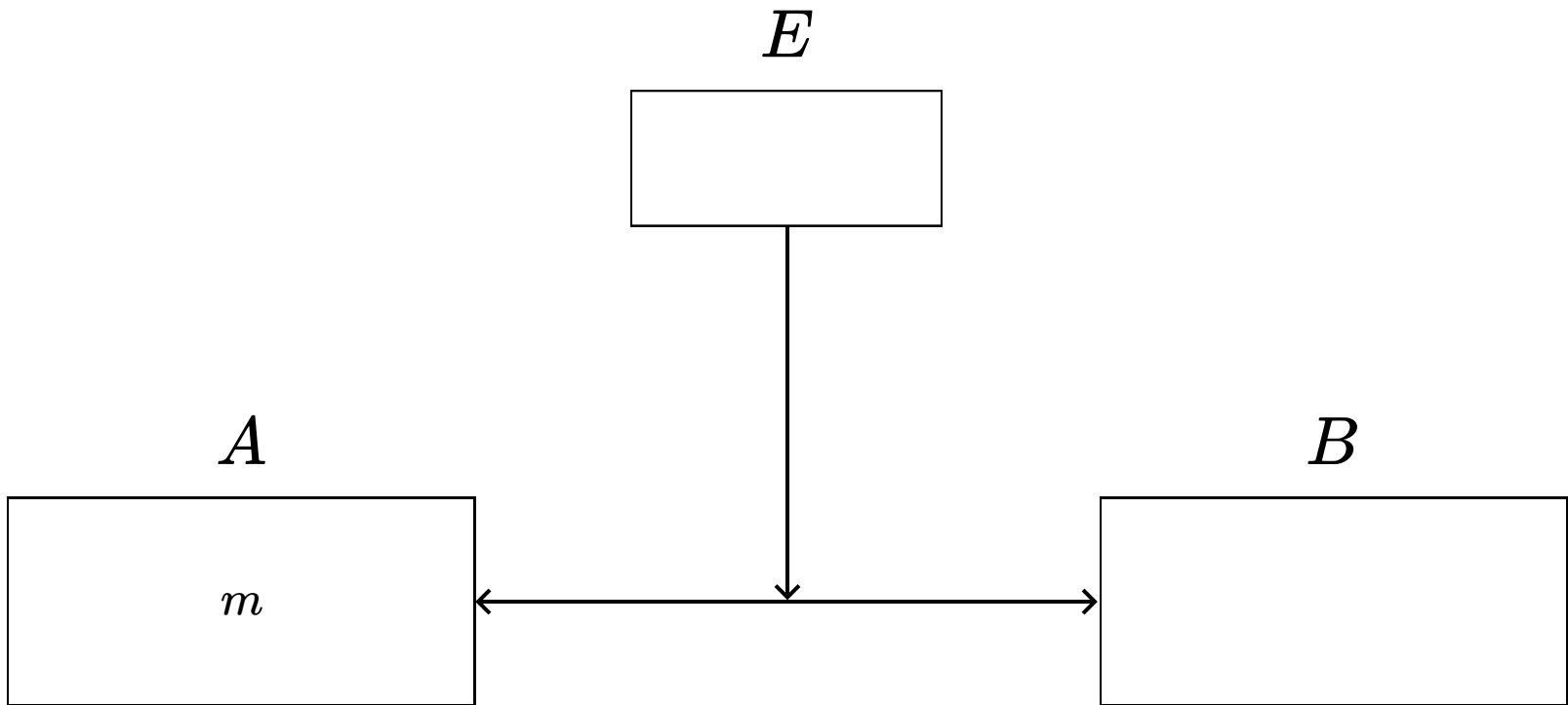
7:51 p. m. · 2 mar. 2022 · Twitter Web App



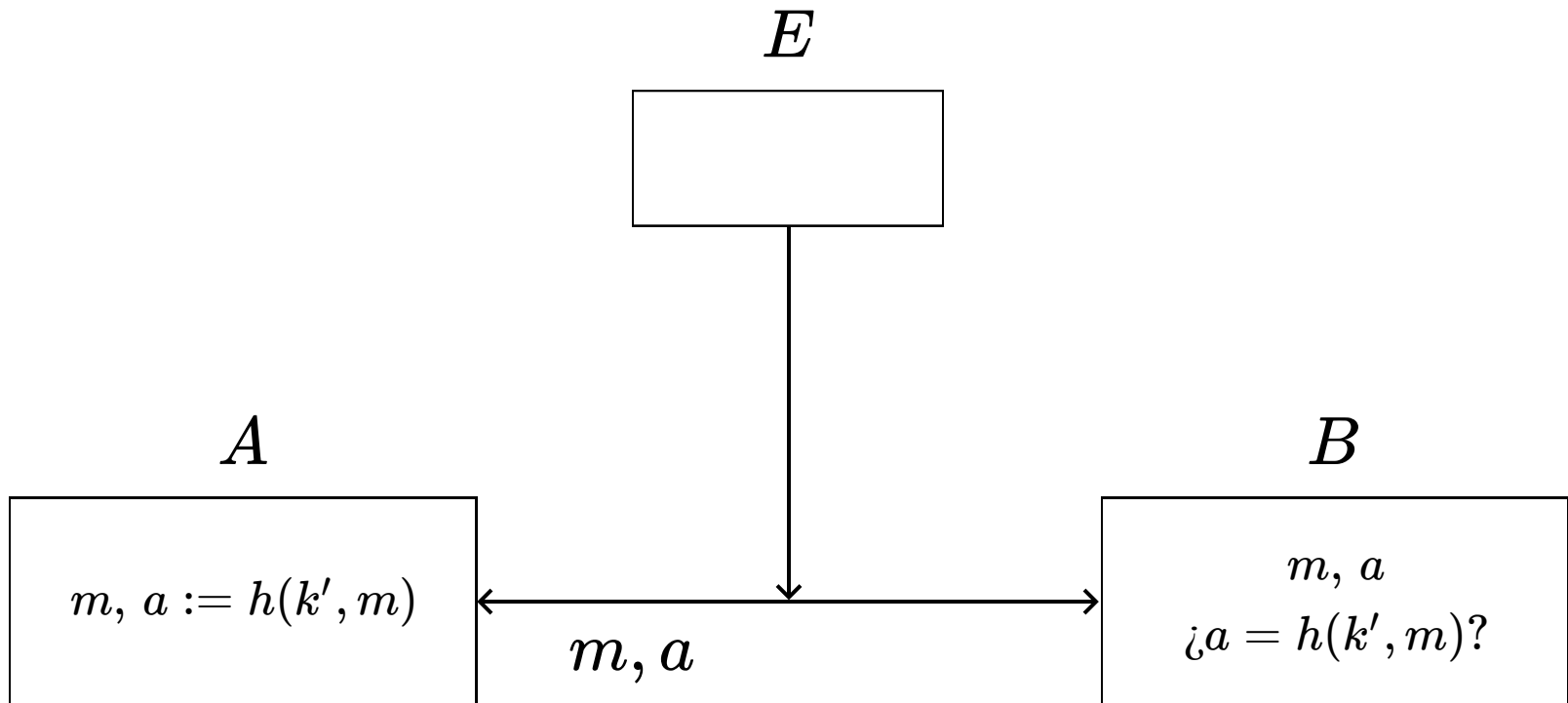
# Otro tipo de ataque



# Autenticación



# Autenticación

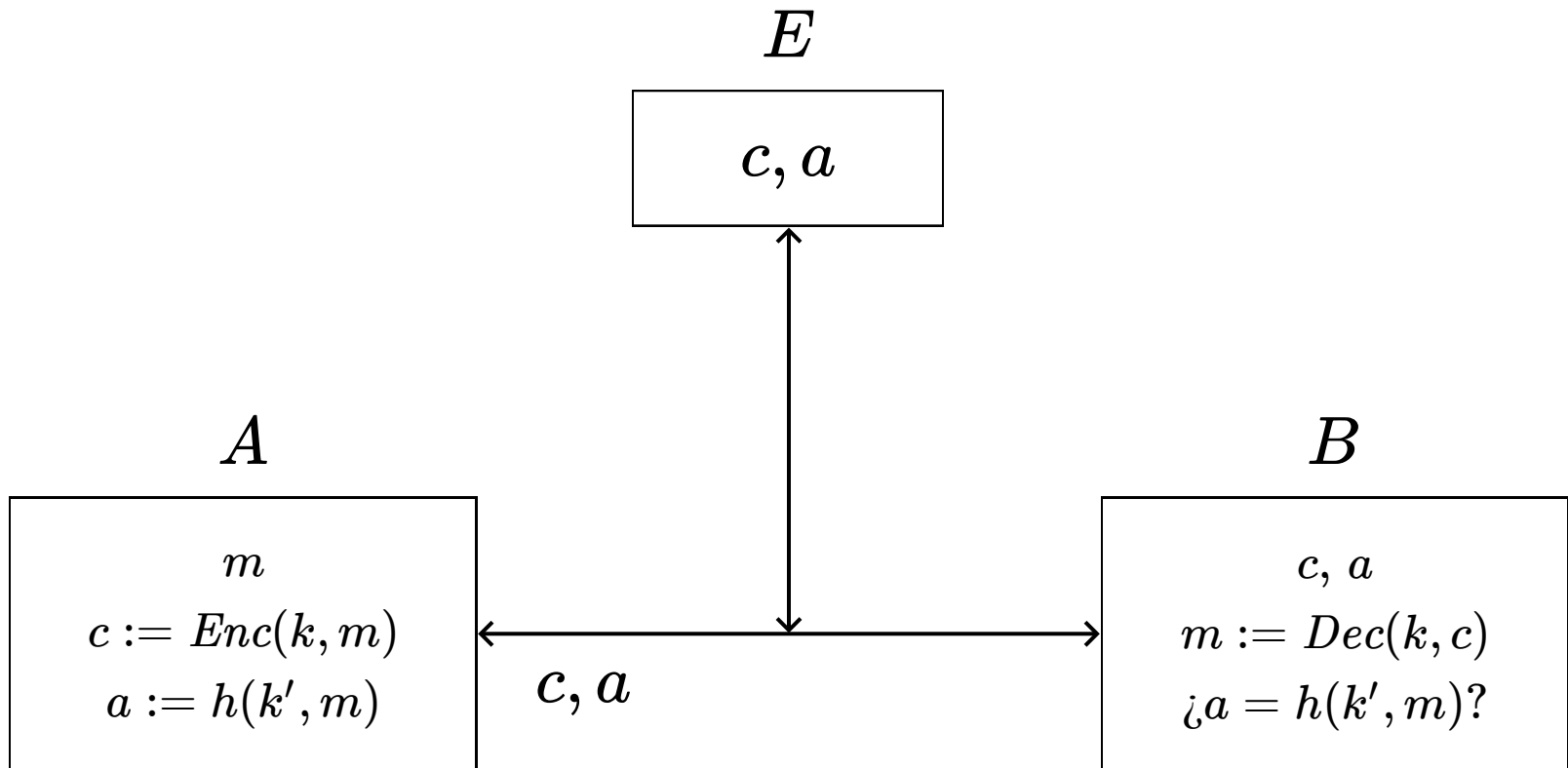


# Autenticación

- $A$  y  $B$  se tienen que poner de acuerdo en la clave  $k'$  para autenticar
- $a := h(k', m)$  es llamado Message Authentication Code (MAC), y usualmente es calculada usando una función de hash criptográfica

Cifrado y autenticación son problemas independientes

# Cifrado simétrico y autenticación



# Dos problemas de la criptografía simétrica (o de clave privada)

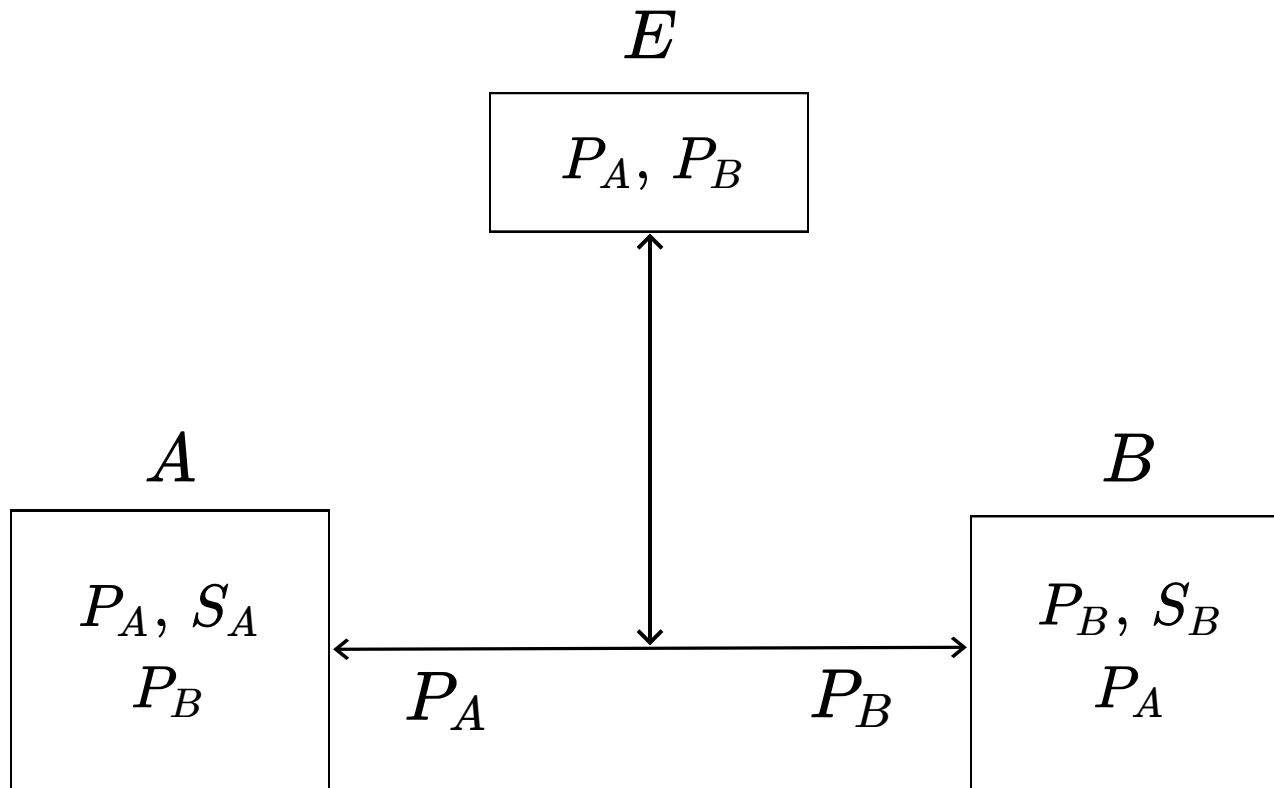
- El número de claves que un usuario debe almacenar es proporcional al número de sus contactos
- Dos usuarios **deben reunirse** para compartir una clave

# Cifrado asimétrico resuelve estos problems

- Cada usuario  $A$  debe crear una clave pública  $P_A$  y una clave secreta  $S_A$
- $P_A$  y  $S_A$  están relacionadas:  $P_A$  se usa para cifrar y  $S_A$  para descifrar
- $P_A$  es compartida con todos los otros usuarios

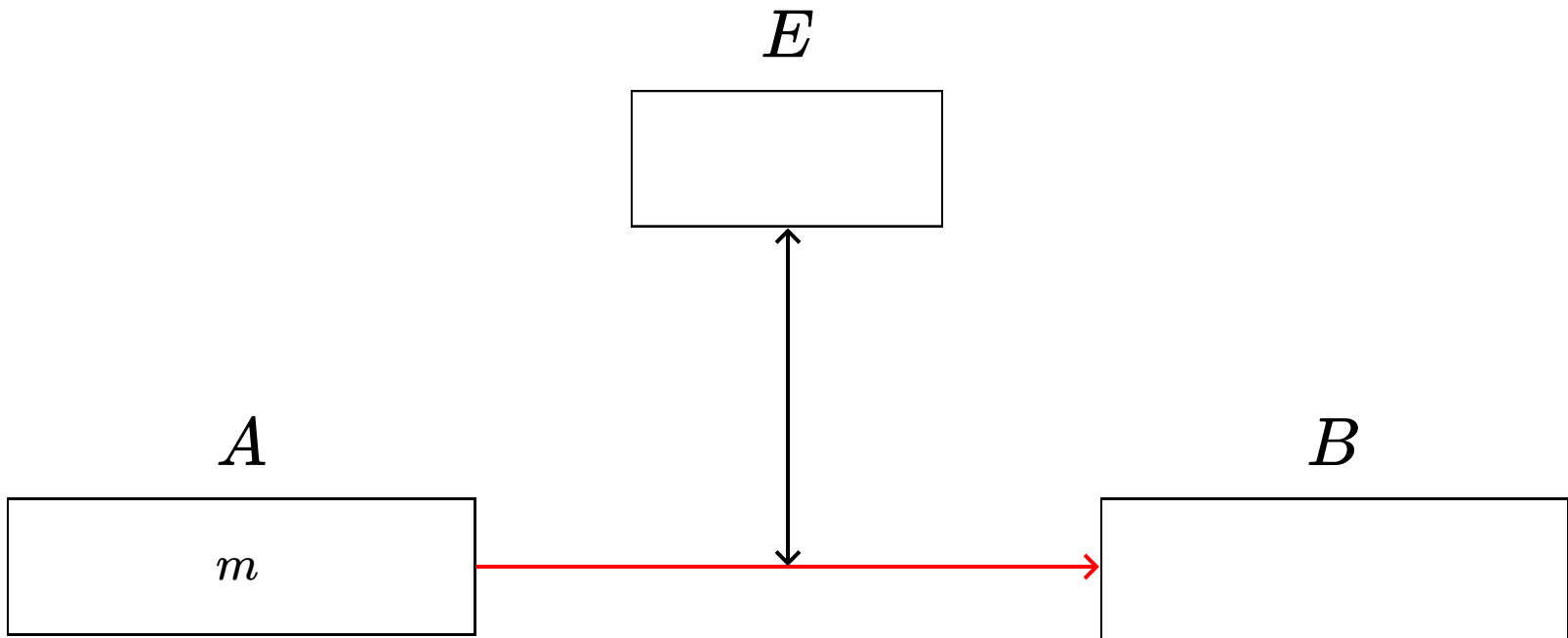
Esta forma de cifrado usualmente es llamada de clave pública

# Escenario del cifrado asimétrico

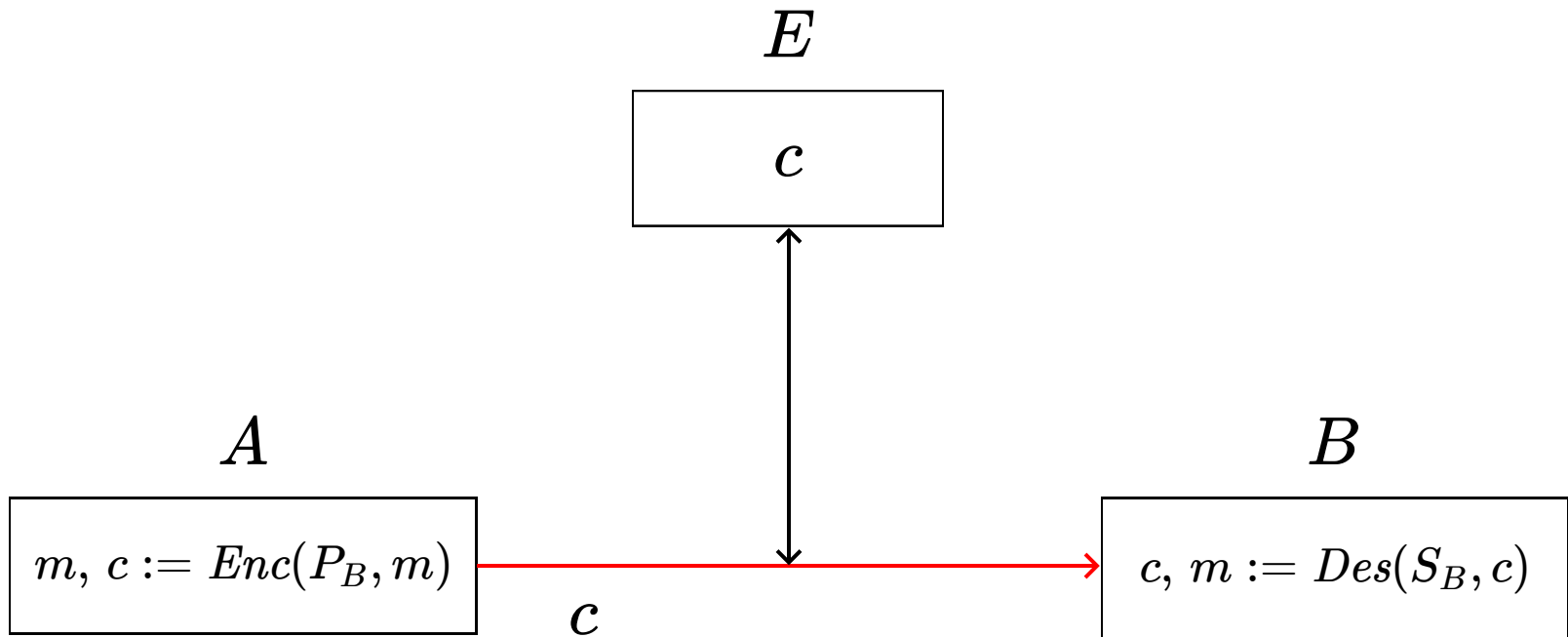




# Cifrado con una clave pública



# Cifrado con una clave pública

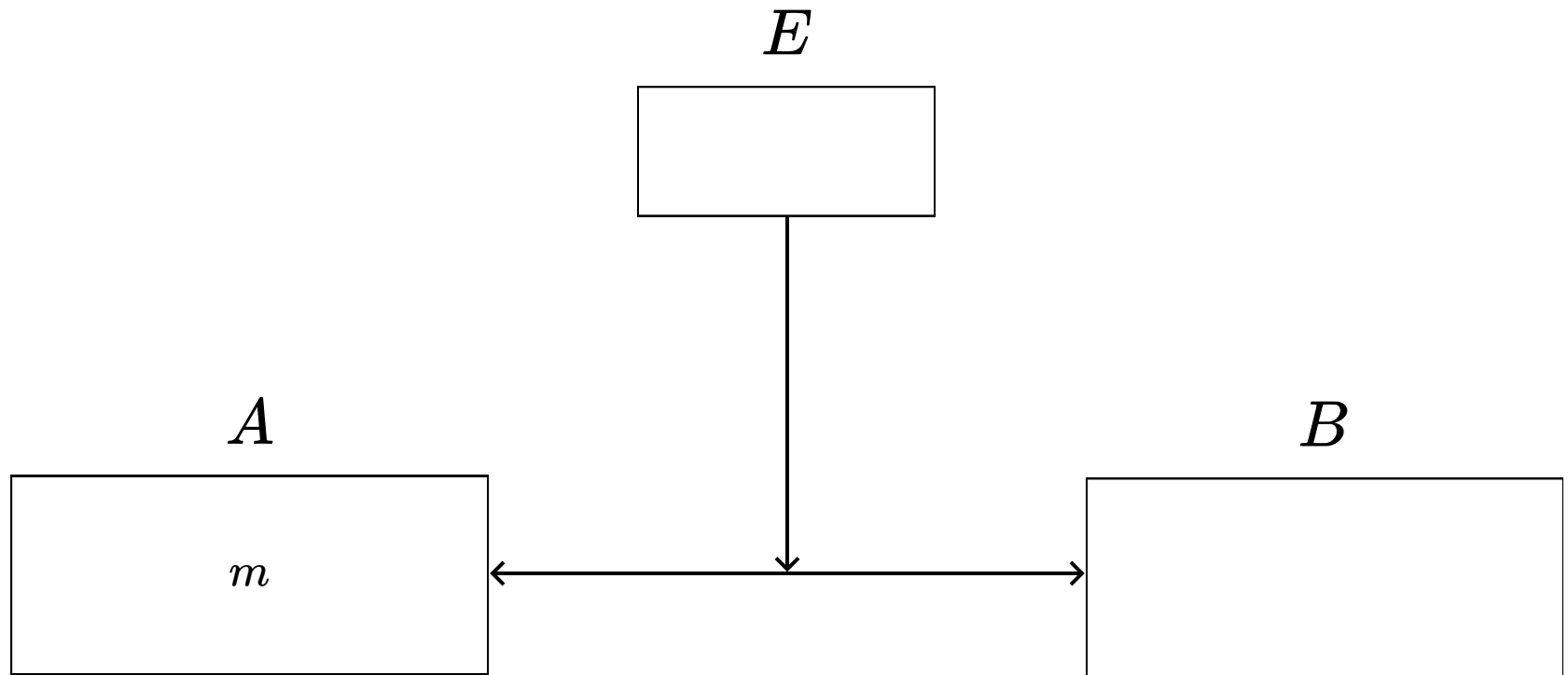


# Cifrado con una clave pública

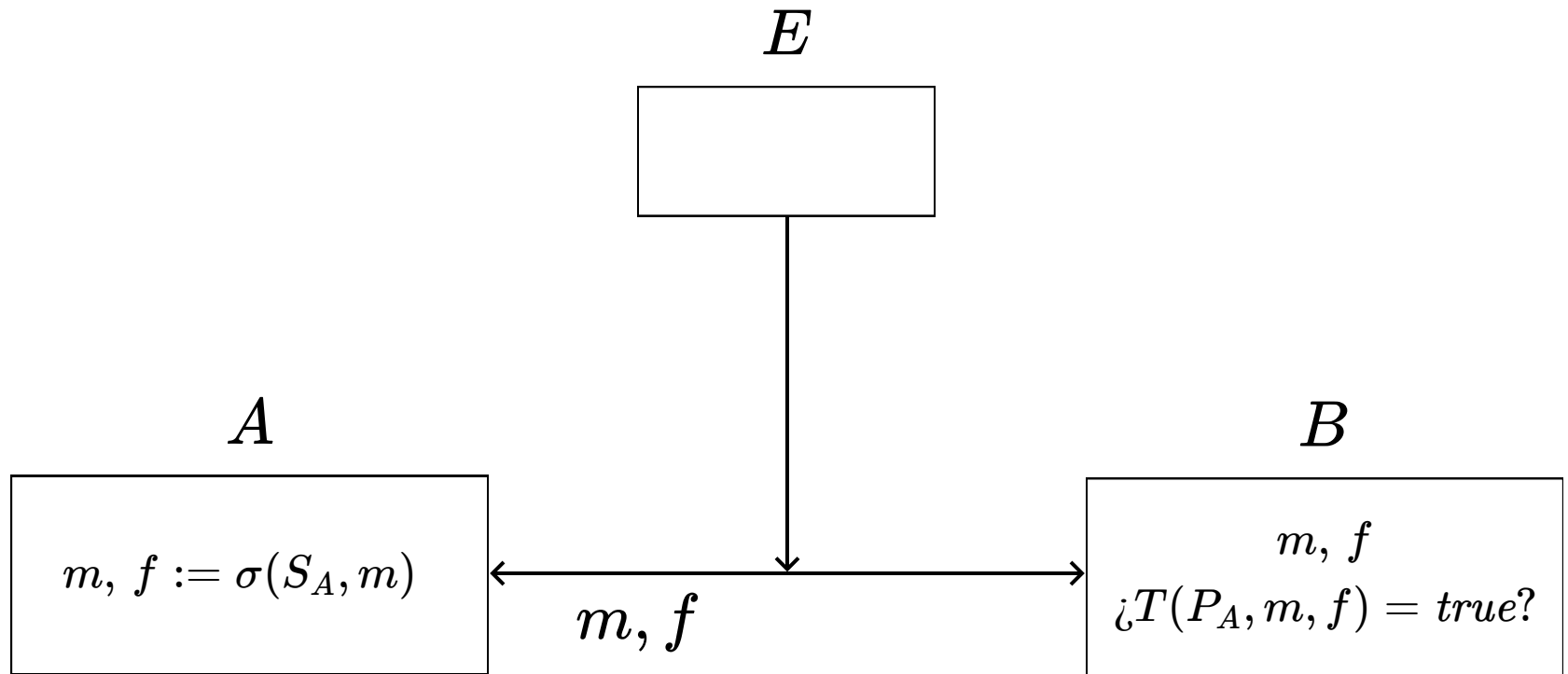
- $Enc$  y  $Des$  son las funciones de cifrado y descifrado
- Propiedad fundamental:

$$Des(S_B, Enc(P_B, m)) = m$$

# Firma digital con una clave pública



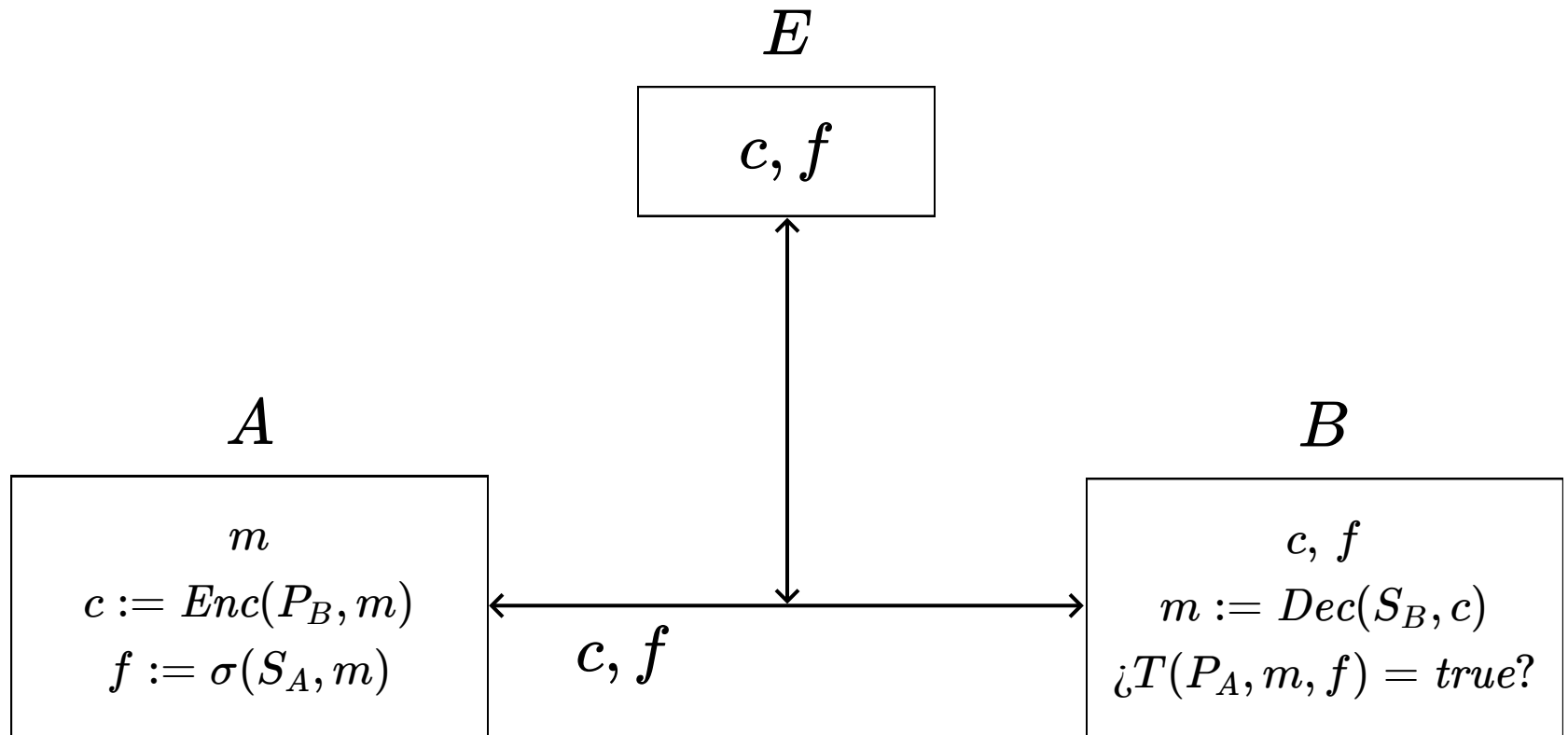
# Firma digital con una clave pública



# Firma digital con una clave pública

- $A$  está firmando un mensaje  $m$ , para cualquiera que lo necesite
- $\sigma(S_A, m)$  utiliza la clave secreta de  $A$  para generar una firma  $f$  de  $m$ , de manera tal que solo  $A$  puede firmar
- $T(P_A, m, f)$  verifica si  $f$  es una firma válida del mensaje  $m$  por el usuario  $A$
- $T(P_A, m, f)$  utiliza la clave pública de  $A$ , de manera que cualquiera puede verificar si  $f$  es una firma válida

# Cifrado asimétrico y firma digital



# Cifrado asimétrico y firma digital

En este caso el usuario  $A$  está firmando el mensaje  $m$  para el usuario  $B$



# Criptografía simétrica versus criptografía asimétrica

- En la criptografía asimétrica, o de clave pública, no es necesario que dos usuarios se ponga de acuerdo en un clave
- En la criptografía asimétrica el secreto depende de que no sea posible descubrir  $S_A$  a partir de  $P_A$
- Los algoritmos de cifrado y descifrado de la criptografía simétrica son mucho más eficientes que los de la criptografía asimétrica

**Estas dos formas de  
criptografía son ampliamente  
usadas y combinadas en la  
práctica**

# Principios de la criptografía moderna

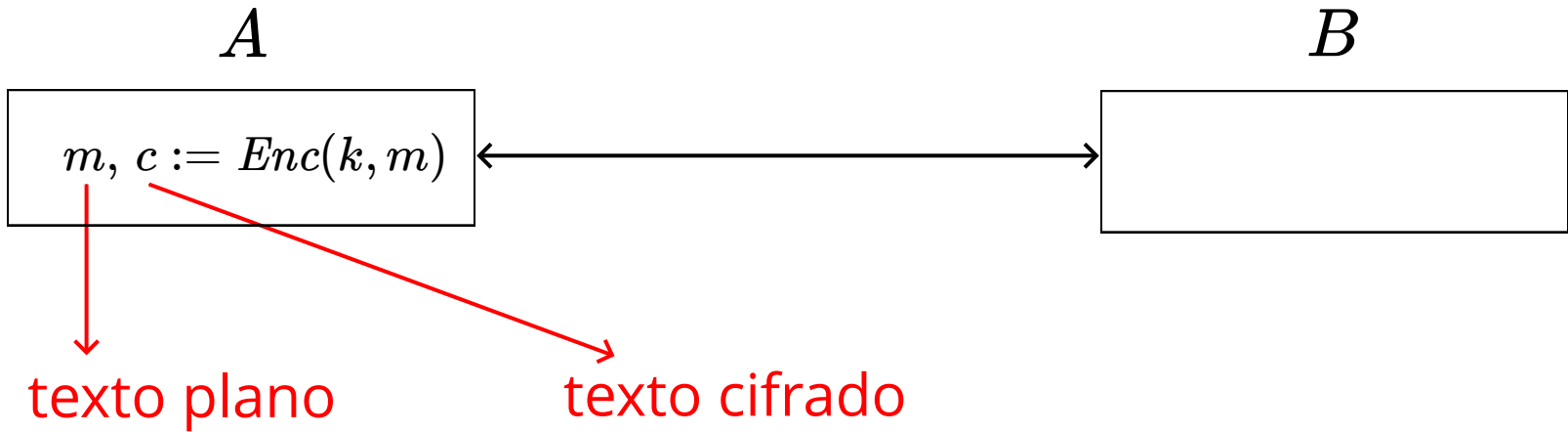
- Es importante **definir formalmente** los sistemas criptográficos y nociones de seguridad usados
- Es importantes que los **supuestos** detrás del funcionamiento de un sistema criptográfico tengan una **formulación precisa** y sean **conocidos**
- Es importante construir **demostraciones formales de seguridad** (basadas en las definiciones y supuestos)

# Definición de una noción de seguridad

Debe incluir:

- Un modelo de amenaza, que define las capacidades de un **adversario**
- Una garantía de seguridad, lo cual normalmente se traduce en definir qué significa que el adversario no tenga éxito en su **ataque**

# Tipos de ataques



Consideramos ataques a un par de usuarios  $A$  y  $B$  que comparten una clave  $k$

- Los ataques pueden ser definidos tanto para criptografía simétrica como asimétrica

# Solo texto cifrado

En este ataque el adversario conoce textos cifrados

$c_1, c_1, \dots, c_\ell$

El adversario realiza este ataque simplemente escuchando lo que se envían  $A$  y  $B$  por la red

# Texto plano conocido

En este ataque el adversario conoce textos planos y sus cifrados:

$$(m_1, c_1), (m_2, c_1), \dots, (m_\ell, c_\ell) \text{ con } c_i = \text{Enc}(k, m_i)$$

El adversario conoce un texto plano y espera a que su cifrado sea enviado por la red, por ejemplo un mensaje inicial "*buenos días B*"

# Texto plano elegido

En este ataque el adversario elige textos planos  $m_1, m_2, \dots, m_\ell$  y obtiene sus cifrados  $c_1, c_2, \dots, c_\ell$  (se tiene que  $c_i = \text{Enc}(k, m_i)$ )

El adversario envía mensajes sabiendo que  $A$  los va a mandar cifrados a  $B$ , por ejemplo en una guerra un bando envía mensajes que sabe van a ser interceptados y comunicados por el otro bando



# Texto cifrado elegido

En este ataque el adversario elige textos planos  $m_1, m_2, \dots, m_\ell$  y textos cifrados  $c_{\ell+1}, c_{\ell+2}, \dots, c_{\ell+m}$ , y obtiene:

$$c_i = \text{Enc}(k, m_i) \text{ para cada } i \in \{1, \dots, \ell\}$$

$$m_j = \text{Des}(k, c_j) \text{ para cada } j \in \{\ell + 1, \dots, \ell + m\}$$

# ¿Contra qué ataque debemos defendernos?

Tenemos que ponernos en el peor escenario

- Una cadena se corta por el eslabón más débil
- Un 90% de seguridad es equivalente a 0%:  
piense en instalar el 90% de la reja para proteger su casa