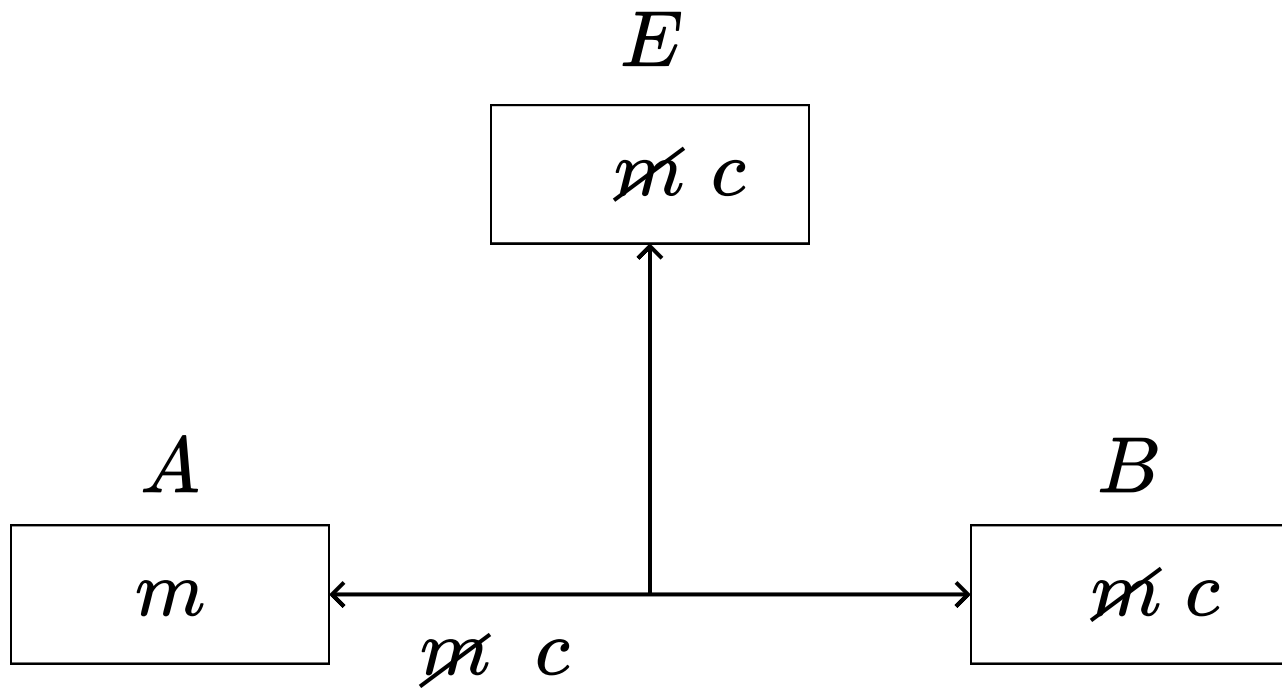
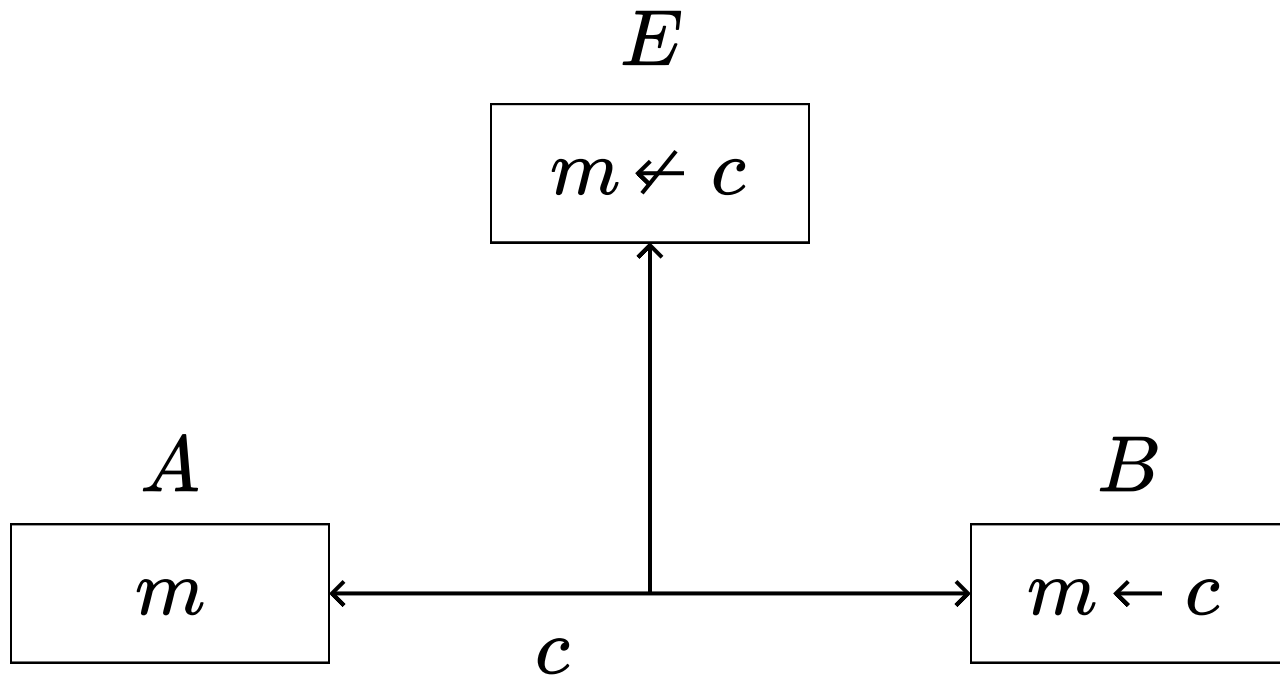


# IIC3253

Introducción





**Cifrado**

# Cifrado

¿Hay alguna condición básica para que esto funcione?

$B$  debe conocer un algoritmo para obtener  $m$  en base a  $c$

$E$  no puede saber cuál es ese algoritmo

¿Tiene sentido que el algoritmo sea secreto?

# Cifrado

Necesitamos definir un algoritmo nuevo para cifrar mensajes a un nuevo destinatario 🤖

¿Qué hacemos?

Definiremos una familia de algoritmos para descifrar

$B$  conoce el algoritmo correcto de la familia

Pero  $E$  no puede conocerlo

# Cifrado

Tienen que ser muchos algoritmos!

Algo así como  $2^{128}$  ...

Para reconocerlos fácilmente los vamos a parametrizar

Dado  $k \in [0, 2^{128} - 1]$ , llamaremos  $Dec_k$  al  $k$ -ésimo algoritmo

$$Dec_k(c) = m$$

# Cifrado

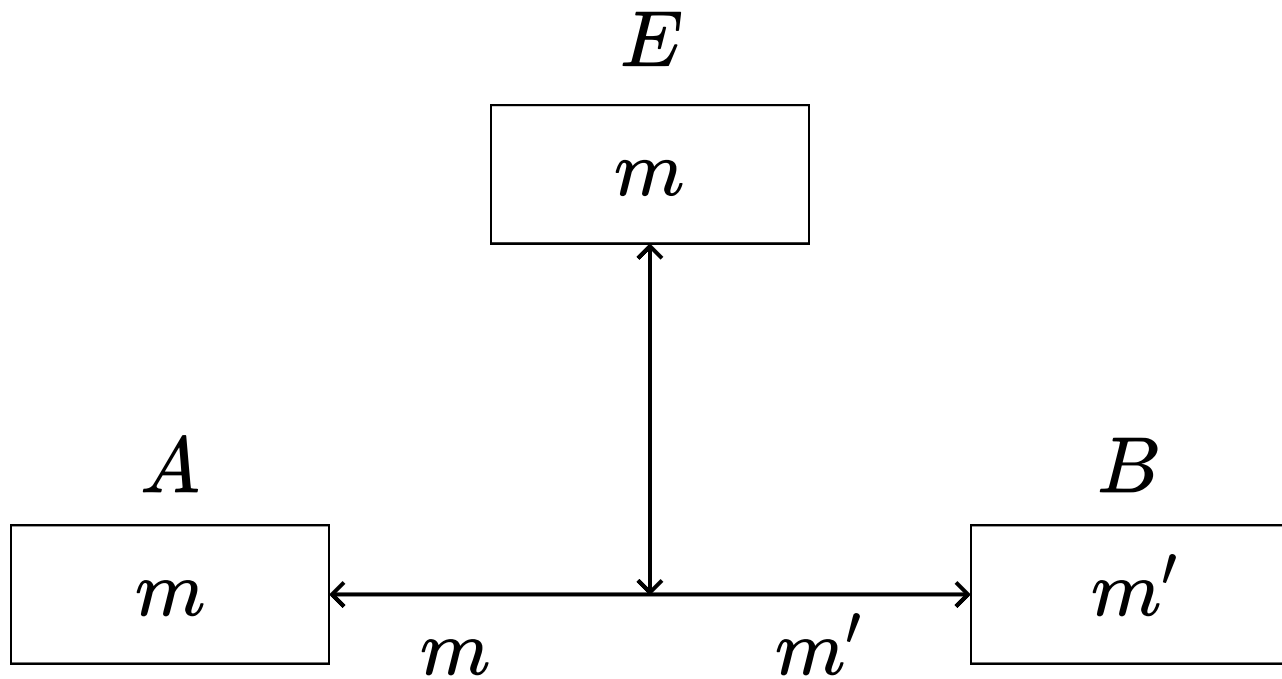
$$Dec_k(c) = m$$

Dado  $k$ , cualquiera puede obtener  $Dec_k$

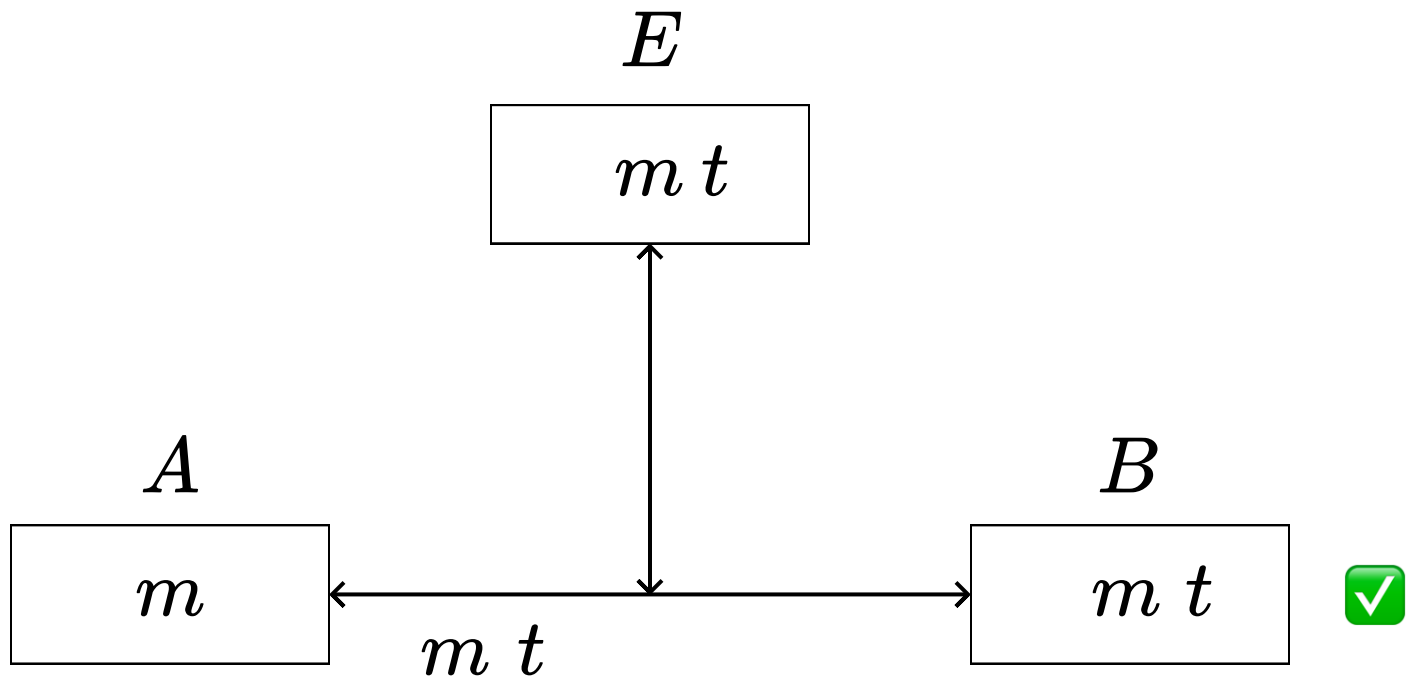
¿Alguna otra condición para que esto funcione?

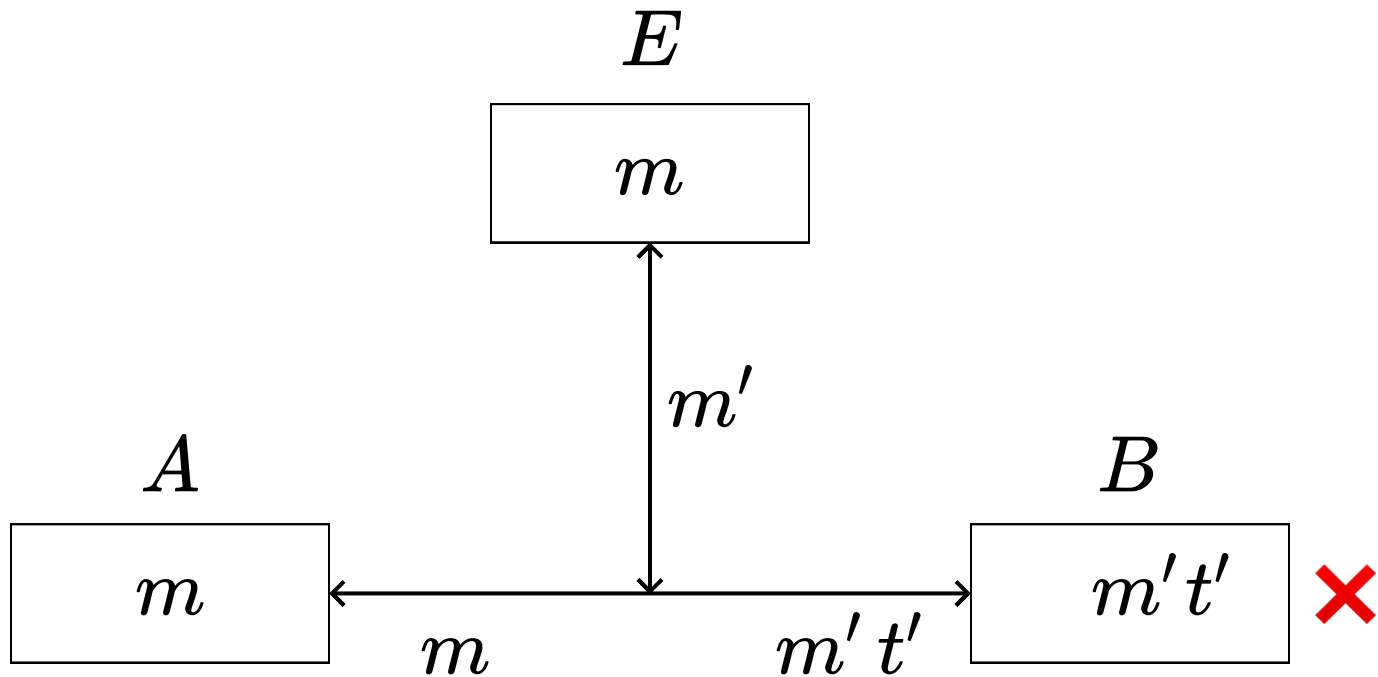
$A$  debe ser capaz de cifrar mensajes  
que luego son descifrables con  $Dec_k$

Para pensar: ¿Implica esto que  $A$  debe conocer  $k$ ?









# Autenticación

# Autenticación

¿Hay alguna condición básica para que esto funcione?

$A$  debe conocer un algoritmo para generar  $t$  en base a  $m$

$E$  no puede saber cuál es ese algoritmo

¿Tiene sentido que el algoritmo sea secreto?

# Autenticación

¿Qué hacemos?

Definiremos una familia de algoritmos para autenticar

$A$  conoce el algoritmo correcto de la familia

Pero  $E$  no puede conocerlo

# Autenticación

Tienen que ser muchos algoritmos!

Algo así como  $2^{128}$ ...

Para reconocerlos fácilmente los vamos a parametrizar

Dado  $k \in [0, 2^{128} - 1]$ , llamaremos  $MAC_k$  al  $k$ -ésimo algoritmo

$$MAC_k(m) = t$$

# Autenticación

$$MAC_k(m) = t$$

Dado  $k$ , cualquiera puede obtener  $MAC_k$

¿Alguna otra condición para que esto funcione?

$B$  debe ser capaz de verificar *tags* que  
son generados con  $MAC_k$

Para pensar: ¿Implica esto que  $B$  debe conocer  $k$ ?

# 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
- Es 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

# Principios de la criptografía moderna

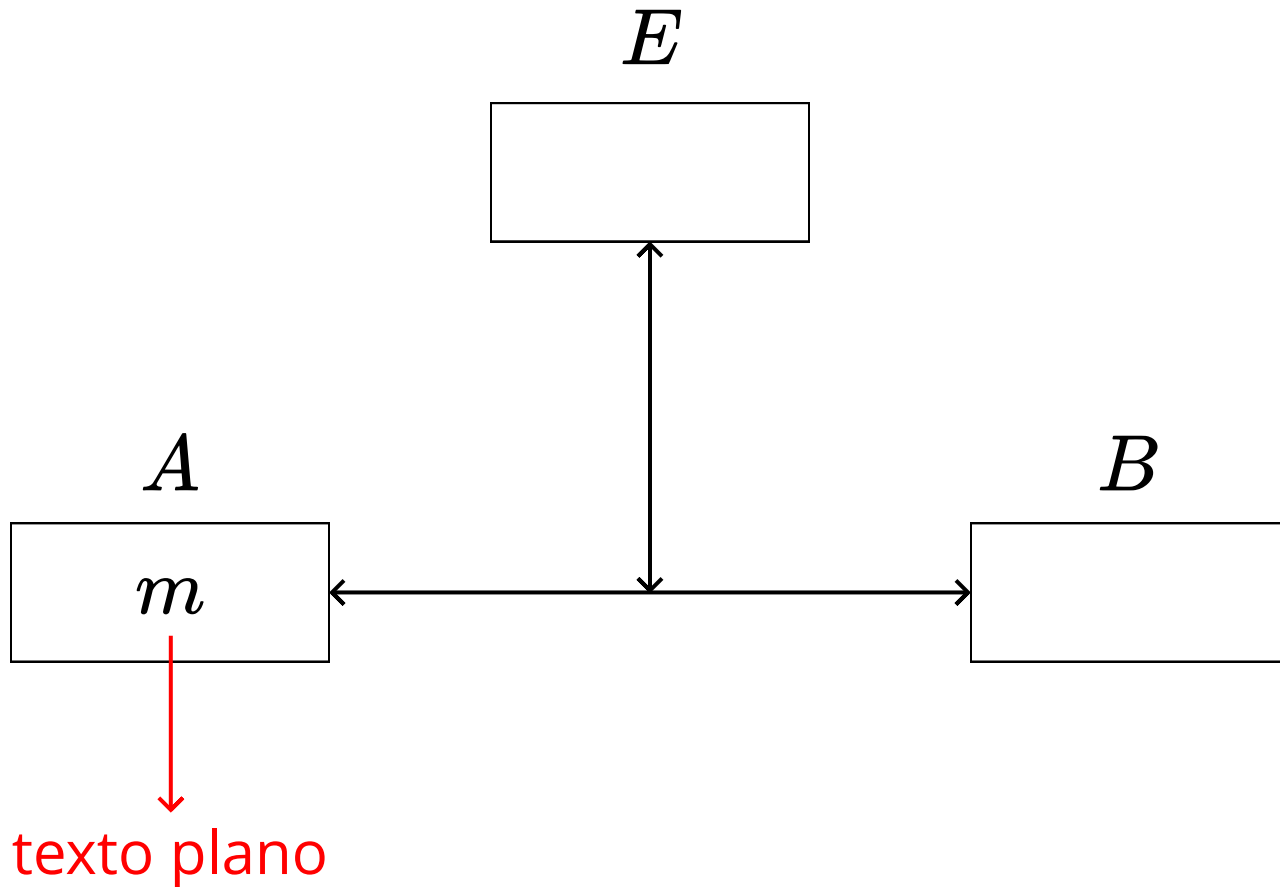
- Es importante **definir formalmente** los sistemas criptográficos y nociones de seguridad usados
- Es importantes que los **supuestos** detrás del funcionamiento de un sistema criptográfico tengan una **formulación precisa** y sean **conocidos**
- Es importante construir **demostraciones formales de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

# Definición de una noción de seguridad

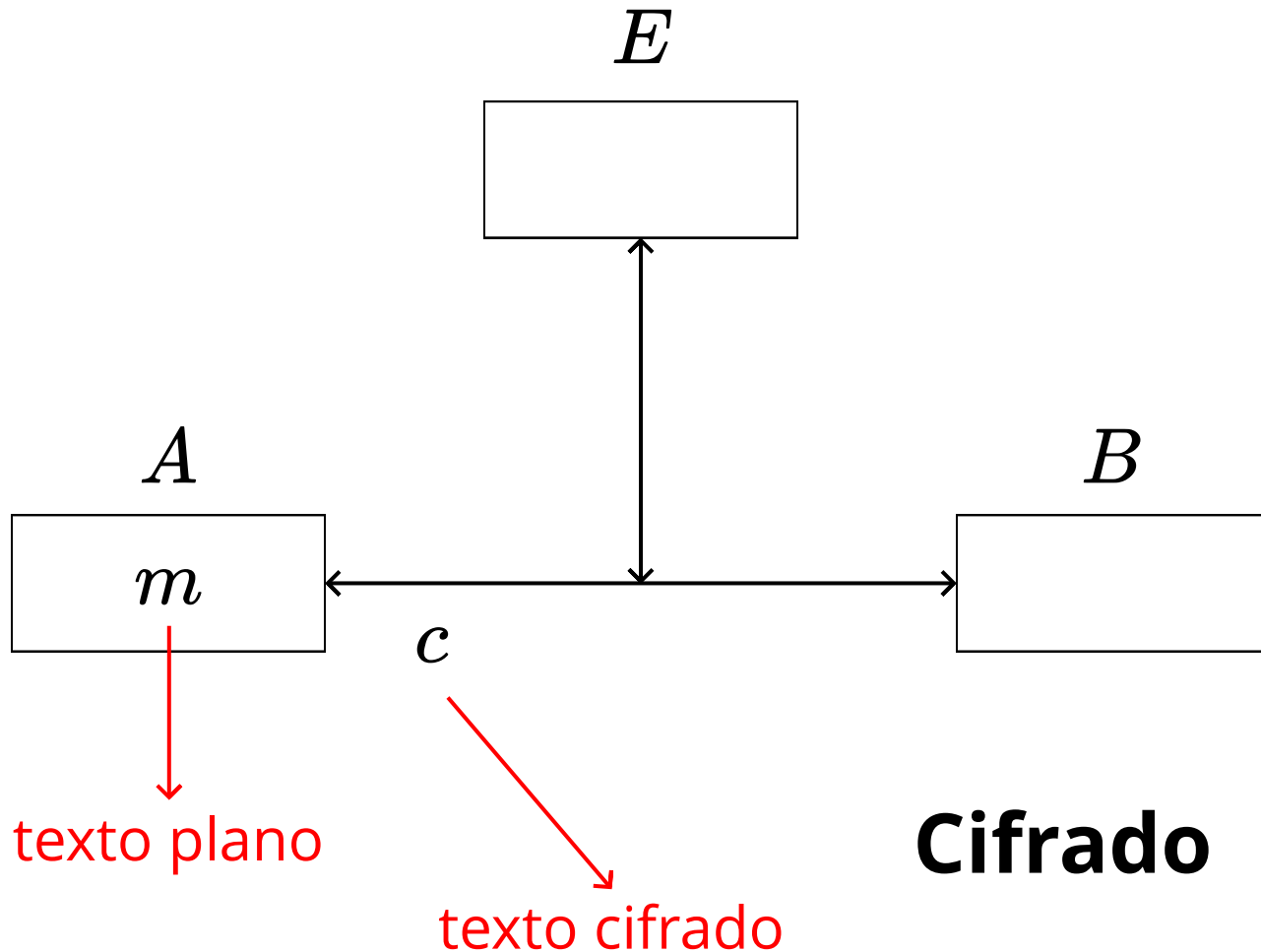
Debe incluir:

- 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**

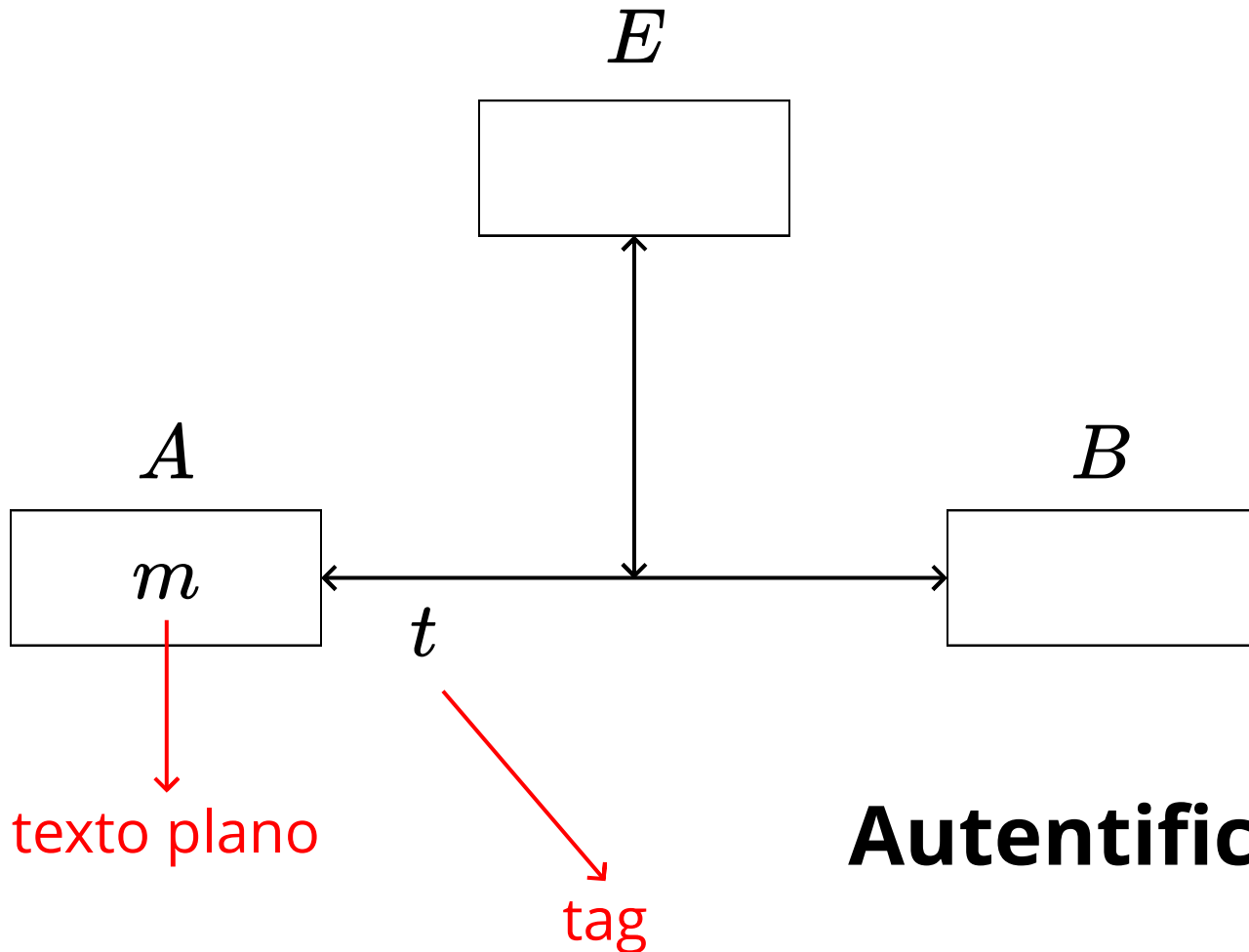
# Un poco de notación



# Un poco de notación



# Un poco de notación



**Autenticación**

# Ataques contra un esquema de cifrado

# Solo texto cifrado

El adversario conoce textos cifrados  $c_1, c_2, \dots, c_\ell$

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

¿Cuál debería ser la garantía de seguridad?



# Texto plano conocido

El adversario conoce textos planos  $m_1, m_2, \dots, m_\ell$  y sus correspondientes textos cifrados  $c_1, c_2, \dots, c_\ell$

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

El adversario elige textos planos  $m_1, m_2, \dots, m_\ell$  y obtiene sus cifrados  $c_1, c_2, \dots, c_\ell$

# Texto plano elegido

Batalla de Midway  
(junio 1942)



Texto plano elegido: "el sistema de purificación de agua  
del atolón de Midway está averiado"

# Texto cifrado elegido

El adversario elige:

- Textos planos  $m_1, m_2, \dots, m_\ell$  y obtienes sus cifrados  $c_1, c_2, \dots, c_\ell$
- Textos cifrados  $c_{\ell+1}, c_{\ell+2}, \dots, c_{\ell+k}$  y obtienes los correspondientes mensajes descifrados  $m_{\ell+1}, m_{\ell+2}, \dots, m_{\ell+k}$

# Ataques contra un esquema de autenticación

¿A qué tiene acceso el adversario?

¿Cuál es la garantía de seguridad?

# ¿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