

## I. Criptografía avanzada

Iván García y Pablo López



#### ÍNDICE

- 1. Cifrado simétrico
  - a. Cifrados de flujo vs de bloque
  - b. AES
    - i. ECB
    - ii. CBC
- 2. Cifrado asimétrico
  - a. RSA

#### CRIPTOGRAFÍA SIMÉTRICA

#### ¿Qué es la criptografía simétrica?

Es un tipo de cifrado en el que se utiliza la misma clave tanto para cifrar como para descifrar un mensaje.

#### **VENTAJAS**

- Muy fácil de usar
- Muy útil
- Rápida y eficiente
- Segura

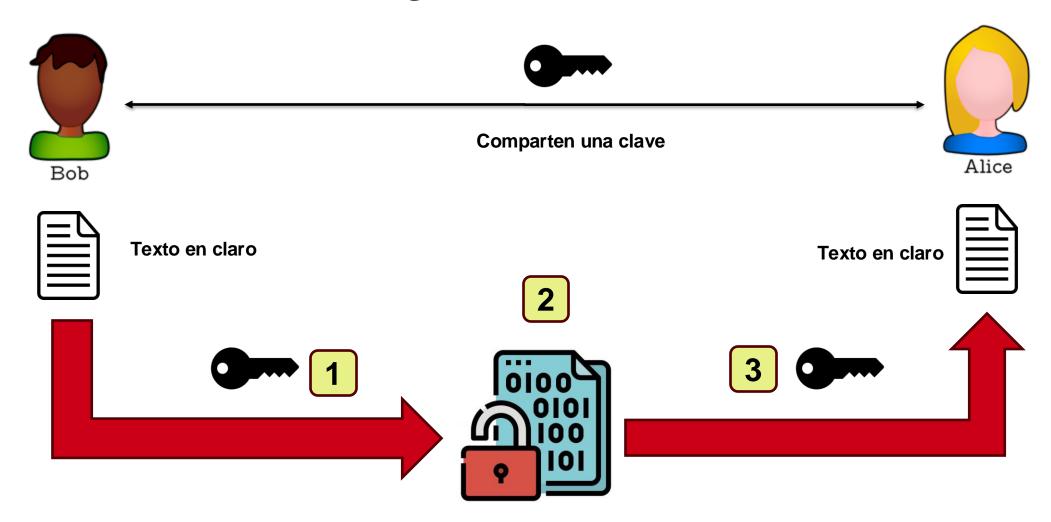
#### **DESVENTAJAS**

- ¿Cómo compartimos la clave?
- Demasiadas claves



## CRIPTOGRAFÍA SIMÉTRICA

#### ¿Cómo funciona?





## CRIPTOGRAFÍA SIMÉTRICA: FLUJO VS BLOQUE

#### **FLUJO**

- Cifrado bit a bit
- XOR(bit, key\_bit)
- Más ligero
- Más difícil de implementar de forma segura
- No reutilizar claves

#### **BLOQUE**

- Cifrado por bloques
- XOR(block,key\_block)
- Más pesado
- Más fácil de implementar de forma segura
- Se pueden reutilizar claves (¡EN ALGUNOS MODOS!)



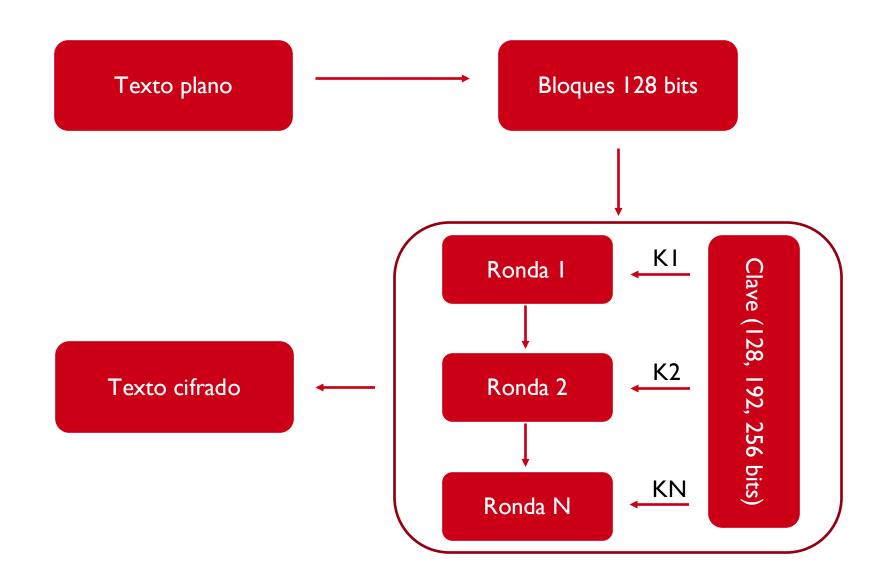
#### AES – (Advanced Encryption Standard)

#### ¿Qué es?

- Algoritmo de cifrado simétrico de bloque
- Se utiliza como estándar global de encriptación
- Se utiliza en aplicaciones como WhatsApp y Signal
- 128, 192 y 256 bits
- Evolución de DES --> más lento y más inseguro (clave corta)



### ¿Cómo funciona AES?





#### ¿Cómo funciona AES?

- En cada ronda, se calcula una nueva clave a partir de la original
- El número de rondas depende de la longitud de la clave

| LONGITUD DE LA CLAVE (bits) | RONDAS |
|-----------------------------|--------|
| 128                         | 10     |
| 192                         | 12     |
| 256                         | 14     |

• Lo que ocurre en cada una de esas rondas, queda a vuestra curiosidad

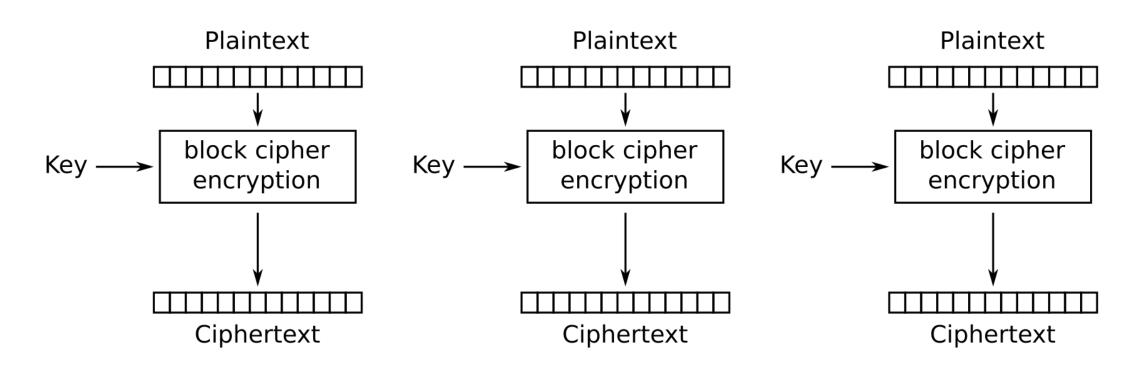


#### Crypto en python

```
#pip install pycryptodome
     from Crypto.Cipher import AES
     from Crypto.Util.Padding import pad, unpad
     BLOCK SIZE = 32
     KEY = 'd9a6c7230dfe48ed' #16 bytes
     text = 'My first message'
     text = pad(text.encode(), BLOCK SIZE) # Padding para alinear al tamaño del bloque
     cipher = AES.new(KEY.encode(), AES.MODE ECB) # nuevo cifrador en modo ECB
10
11
     c = cipher.encrypt(text) # cifrar mensaje
12
     print(c)
     print(unpad(cipher.decrypt(c), BLOCK SIZE).decode()) # descifrar y eliminar el padding del mensaje
13
14
15
     # OUTPUT
16
17
     b'\xbd\x7f\xdes9T;\xff{\x89n\xc1\xdf#\xa0x1\xda\xc8h\xad\xf9e\x8aW\x08\n\xcf\xe3\xa5\xd1\x1a'
     My first message
18
```



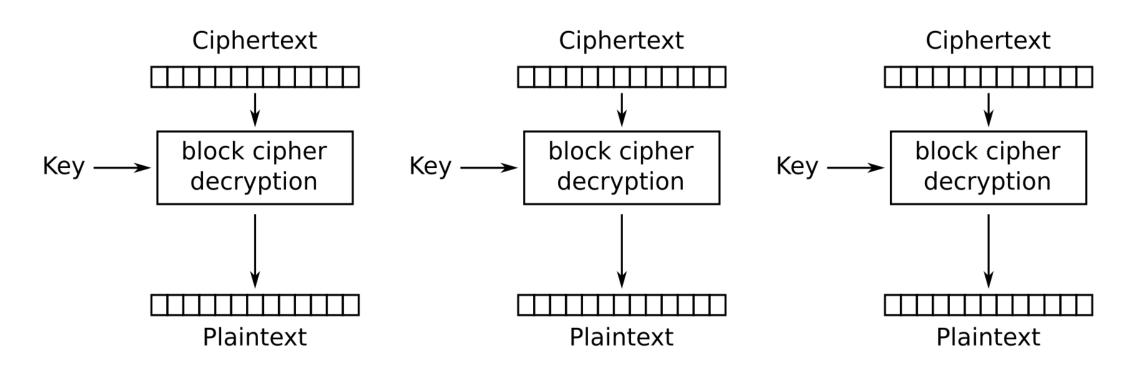
#### ¿Qué es el modo ECB?



Electronic Codebook (ECB) mode encryption



#### ¿Qué es el modo ECB?



Electronic Codebook (ECB) mode decryption



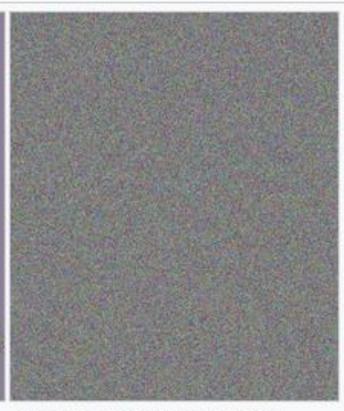
### ¿Qué es el modo ECB?



Original image



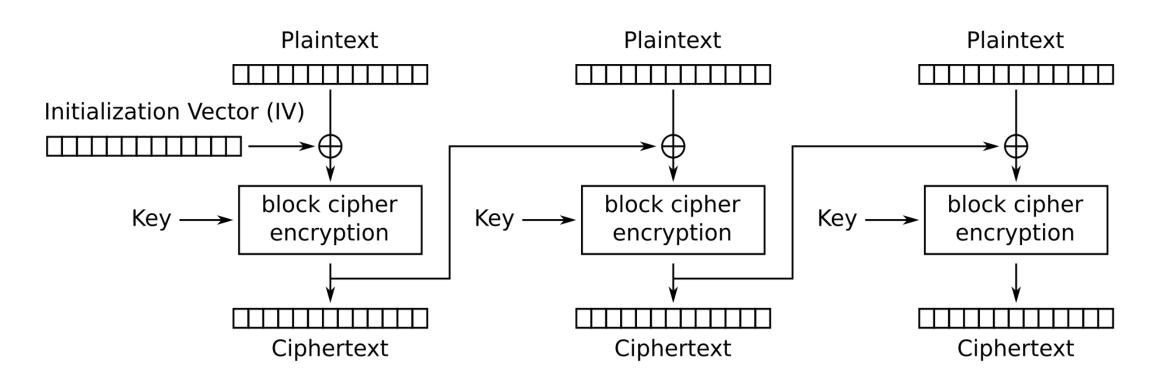
Using ECB allows patterns to be easily discerned



Modes other than ECB result in pseudorandomness



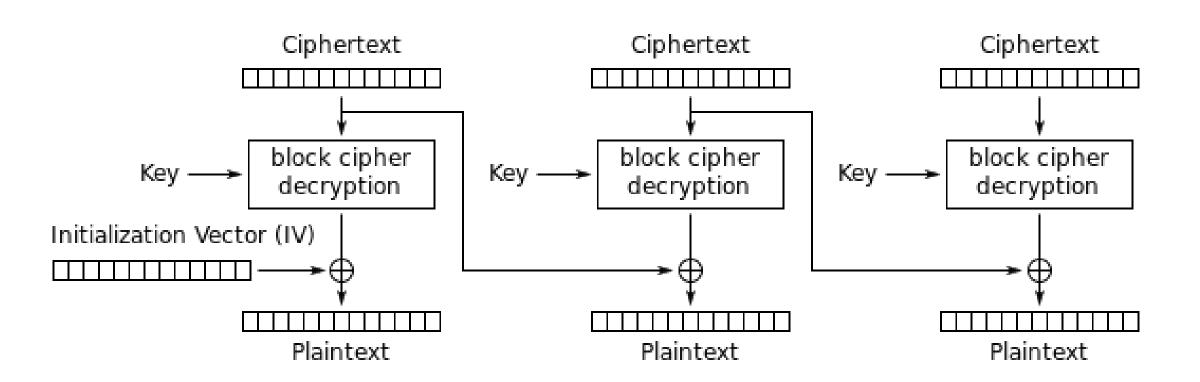
## ¿Qué es el modo CBC?



Cipher Block Chaining (CBC) mode encryption

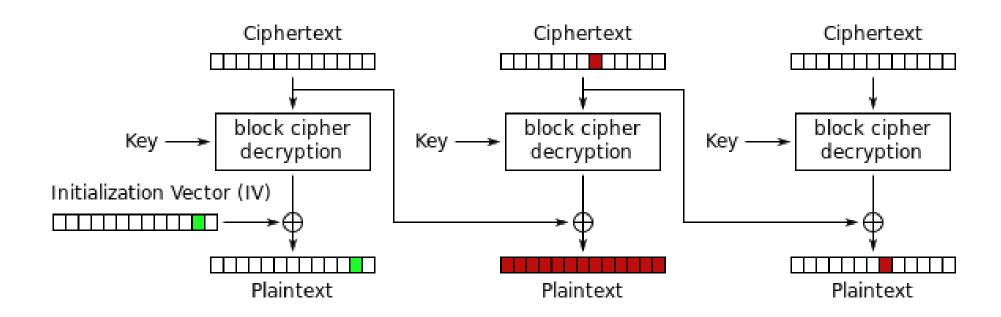


#### ¿Qué es el modo CBC?





### Bit flipping





#### Bit flipping

$$C'_{i-1} = C_{i-1} \oplus x$$

$$P'_{i} = D_{K}(C_{i}) \oplus C'_{i-1}$$

$$P'_{i} = D_{K}(C_{i}) \oplus C_{i-1} \oplus x$$

$$P'_{i} = P_{i} \oplus x$$

Let 
$$x = P_i \oplus y$$
  
 $P'_i = P_i \oplus P_i \oplus y$   
 $P'_i = y$ 



#### Existen muchos modos más...

- . PCBC
  - . OFB
  - . CTR
  - . CFB

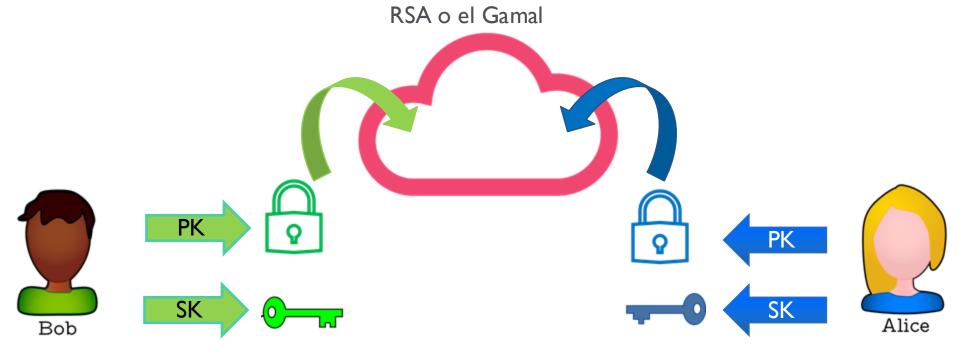
• • • •



## CRIPTOGRAFÍA ASIMÉTRICA

#### ¿Qué es la criptografía asimétrica?

Es un tipo de cifrado que utiliza una clave pública para cifrar y otra privada para descifrar.





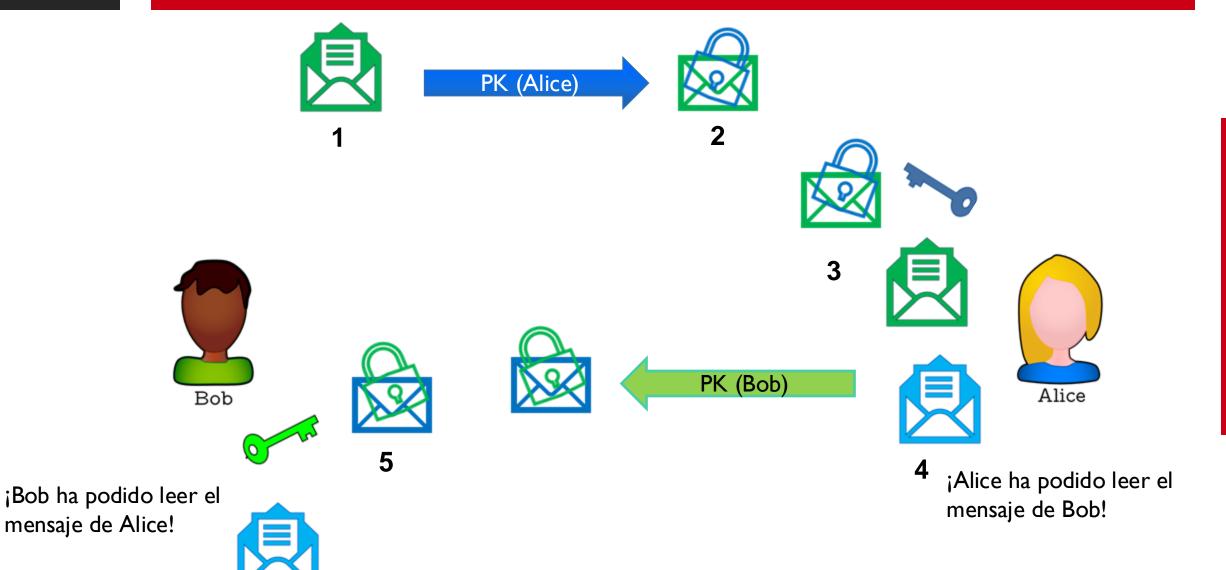
#### CRIPTOGRAFÍA ASIMÉTRICA

Bob quiere mandar un mensaje seguro a Alice pero no han acordado ninguna clave secreta previamente

¿Cómo lo hacen?

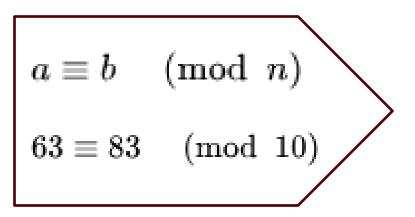


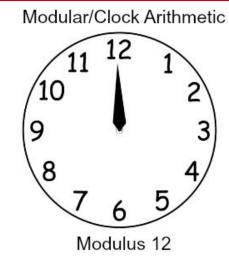
## CRIPTOGRAFÍA ASIMÉTRICA

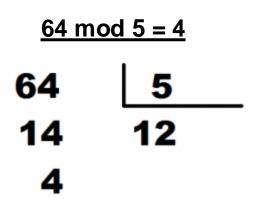




#### BASES DE LA ARITMÉTICA MODULAR







Inverso:  $a^{-1} * a = 1 \mod N$ 

iiSOLO TIENE INVERSO SI GCD(a,N) = 1 !!





#### RSA – Encriptar y Desencriptar

**ENCRIPTAR UN MENSAJE** 

**DESENCRIPTAR UN MENSAJE** 

$$C = m^e mod(N)$$

$$m = c^d mod(N)$$

e = Exponente

d= Clave privada ( $e^{-1} \mod \phi(N)$ )

N = Producto de 2 primos P y Q

#### PARÁMETROS RSA

Clave Pública (N,e)

N = p \* q

Si calculamos Phi de N podemos sacar la clave privada

Phi = 
$$(p-1)*(q-1)$$

**Clave Privada** 

d = inverso(e)
mod(phi)







## ¿Por qué el inverso?

$$e^*d \mod \phi(N) = 1$$

$$m = (m^e)^d = m^{e^*d} = m^1$$



#### Python Useful Functions

Comando para instalar módulos extra de python --> pip install pycryptodome gmpy2

Después de ejecutar el comando python3, podemos usar estas funciones para hacer operaciones con números grandes.

```
pow(base,exponente,modulo) --> x^e mod N
pow(base,-1,modulo) --> calcuar el inverso de "base" modulo
gmpy2.iroot(x,i) --> raiz i de x
long_to_bytes(mensaje) --> transforma un numero grande en bytes
bytes_to_long(mensaje) --> transforma un mensaje a un numero entero grande
```



#### RSA – Encriptar y Desencriptar

```
from Crypto.Util.number import bytes to long, long to bytes
p = getPrime(512) #Asigna un numero primo de 512 bits
q = getPrime(512)
N = p * q
         #Se calcula el modulo
e = 3
#ENCRIPTAR UN MENSAJE
mensaje = b"rsa es facil" #mensaje en bytes
mensaje_long = bytes_to_long(mensaje) # Se transforma el mensaje a un numero entero
mensaje_encriptado = pow(mensaje_long, e,N)
print(mensaje_encriptado)
#DESENCRIPTAR UN MENSAJE
phi = (p-1)*(q-1) #Se calcula el totient
d = pow(e,-1,phi) #Se calcula el inverso de e modulo phi
mensaje_desencriptado = pow(mensaje_encriptado, d , N) #Calculas el valor original del mensaje
print(long_to_bytes(mensaje_desencriptado)) #Pasas el resultado a bytes para poder ser interpretado
```



## RSA – Encriptar y Desencriptar

| TO DE STATE OF THE | RSA CIPHER  Cryptography > Modern Cryptography > RSA Cipher  |
|--|--|
| Search for a tool  | RSA DECODER  |
| ★ SEARCH A TOOL ON DCODE BY KEYWORDS:  e.g. type 'boolean'  ★ BROWSE THE FULL DCODE TOOLS' LIST  | Indicate known numbers, leave remaining cells empty.  * VALUE OF THE CIPHER MESSAGE (INTEGER) C=  37629675427502492008492393023411334963114383741303 |
| Results  | ★ PUBLIC KEY E (USUALLY E=65537) E= 65537  |
| Results  | * PUBLIC KEY VALUE (INTEGER) N=  |
| ★Wiener's attack: failure  | 88256459553622414063962598765941602942623923080461   |
| X(Self-Limited) Prime Factors Decomposition: failure   | ★ PRIVATE KEY VALUE (INTEGER) D=   |
| ✓ P,Q computed with N (FactorDB database)  |  |
| ✓ D computed with P,Q,E  | ★ FACTOR 1 (PRIME NUMBER) P=   |
| ✓ Decryption using C,D,N   |  |
| Hola mundo   | * FACTOR 2 (PRIME NUMBER) Q=   |
| RSA Cipher - dCode   | * INTERMEDIATE VALUE PHI (INTEGER) Φ=  |
| Tag(s): Modern Cryptography, Arithmetics   | * INTERMEDIATE VALUE PHI (INTEGER) W=  |
| Share  | * DISPLAY O PLAINTEXT AS CHARACTER STRING  |
| + f У 🕳 🔤  | COMPUTED VALUES (C,D,E,N,P,Q,)      PLAINTEXT AS INTEGER NUMBER      PLAINTEXT AS HEXADECIMAL FORMAT   |
| dCode and more   | ► CALCULATE/DECRYPT  |
| dCode is free and its tools are a valuable help in games,  | CALCOLATE/DECRYPT  |

dCodeFR ----> https://www.dcode.fr/rsa-cipher

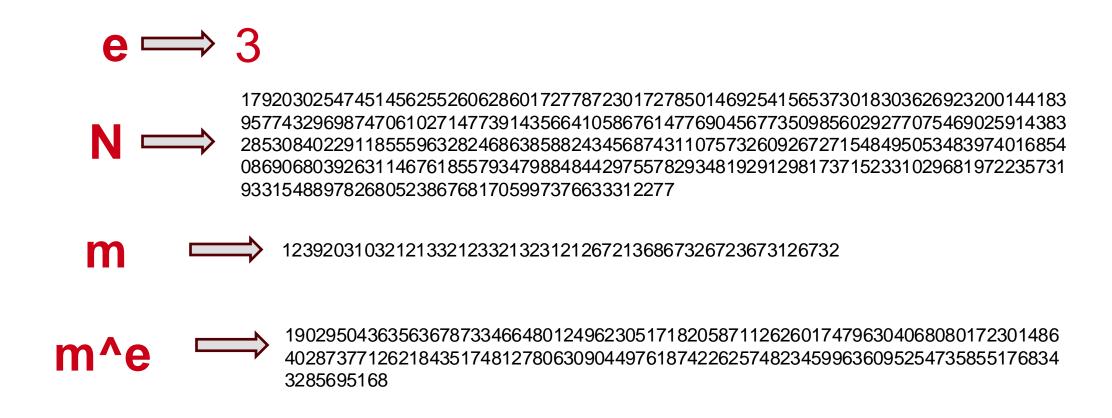


# CHALLENGE

Tenéis 15 minutos para resolver los retos



#### RSA – Ataque Exponente pequeño y Modulo Grande



Como m^e es mas pequeño que N podemos calcular el mensaje haciendo la raíz e de m



# CHALLENGE

Tenéis 10 minutos para resolver el reto



#### RSA – Un único primo







123920310321213321233213231212672136867326723673126732

Como N es un número primo podemos calcular Phi de N y con ello la clave privada.

$$\Phi(N) = N - 1$$
 SOLO SI N ES PRIMO



# CHALLENGE

Tenéis 10 minutos para resolver el reto



#### RSA – Encriptar y Desencriptar

#### Recursos Útiles

- http://factordb.com/
- https://aurea.es/demos/criptografia/pag/calculadoraRSA.html
- https://github.com/jvdsn/crypto-attacks
- https://asecuritysite.com/rsa/
- RSA Calculator (tausquared.net)
- RsaCtfTool: https://github.com/Ganapati/RsaCtfTool



#### PARA SEGUIR APRENDIENDO...

#### Recursos de consulta y práctica

• CryptoHack. Retos de criptografía:

https://cryptohack.org/challenges/

CrypTool. RSA paso a paso:

https://www.cryptool.org/en/cto/rsa-step-by-step.html

Vídeo AES:

https://www.youtube.com/watch?v=tzjIRoqRnv0



## I. Criptografía avanzada

Alumnos Ciberseguridad

