

## Criptografía Simétrica - Parte 2

Miguel Angel Astor Romero

24 de mayo de 2019

# Agenda

- 1 Repaso
- 2 Tipos de Cifrado Simétrico
- 3 Algoritmos
- 4 Conclusiones

# Conceptos Fundamentales

## Criptología

Ciencia que estudia la criptografía y el criptoanálisis.

## Criptografía

Ciencia que estudia las propiedades y el diseño de criptosistemas.

## Criptosistema

Algoritmo, técnica y/o herramienta para cifrar mensajes.

## Criptoanálisis

Ciencia que estudia el descifrado de un mensaje encriptado sin necesidad de la clave, basándose en propiedades del algoritmo o del texto cifrado.

# Tipos de cifrado

## Cifrado simétrico

Conjunto de algoritmos y técnicas de cifrado que utilizan una única clave de cifrado secreta, compartida entre los participantes de la comunicación cifrada.

## Cifrado asimétrico

Conjunto de algoritmos y técnicas de cifrado que utiliza dos claves de cifrado: una secreta o privada conocida solo a su dueño, y otra publica conocida por todo el mundo.

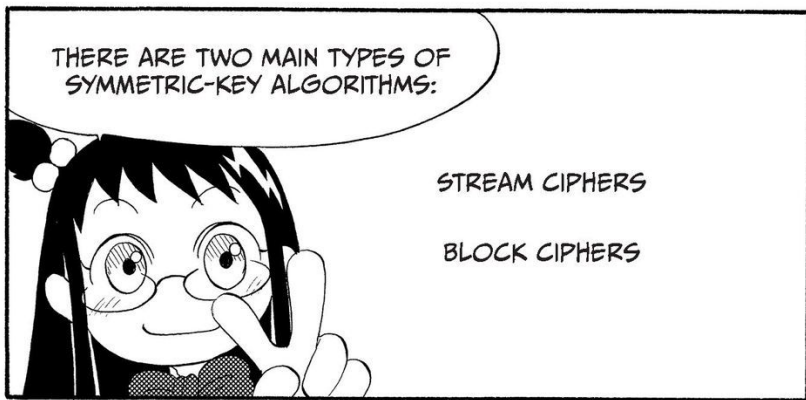
# Modelo Básico de Criptografía Simétrica



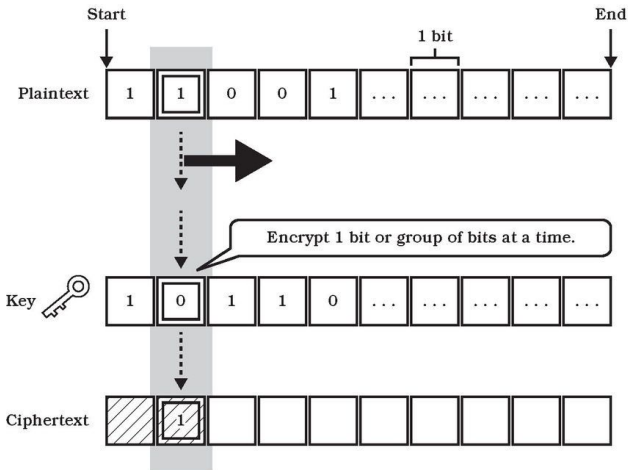
# Símbolos y Bits



# Clases de Cifrado Simétrico



# Cifrado de Flujos





# Ejemplo 1 - Cifrado XOR

## Ejemplo 1

texto plano 0b01001101 (0x4D -> 'M')

clave 0b10010001 (0x91)

texto cifrado 0b11011100 (0xDC)

## Ejemplo 2

texto plano 0b01000001 (0x41 -> 'A')

clave 0b10010001 (0x91)

texto cifrado 0b11010000 (0xDC)

## Ejemplo 2 - RC4

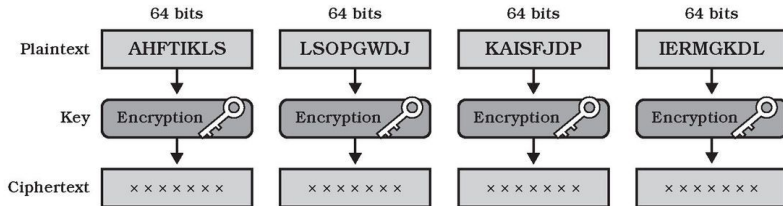
### Generación de Claves

```
for i from 0 to 255
    S[i] := i
endfor
j := 0
for i from 0 to 255
    j := j + S[i]
    j := j + key[i % keylength]
    j := j % 256
    swap(S[i], S[j])
endfor
```

### Generación Pseudo-Aleatoria

```
i := 0
j := 0
while GeneratingOutput:
    i := (i + 1) % 256
    j := (j + S[i]) % 256
    swap(S[i], S[j])
    K := S[(S[i] + S[j]) % 256]
    B := read()
    print(B  $\oplus$  K)
endwhile
```

# Cifrado de Bloques



# Modos de Operación

## Electric Code Book (ECB)

Cada bloque se cifra de manera individual.

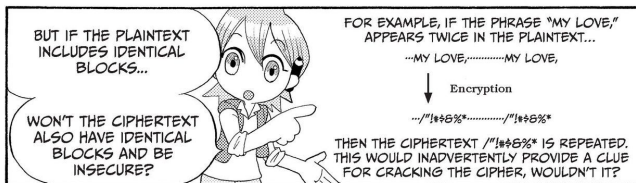
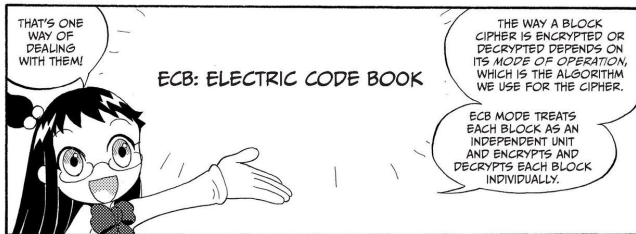
## Cipher Block Chaining (CBC)

El cifrado de un bloque depende del bloque anterior.

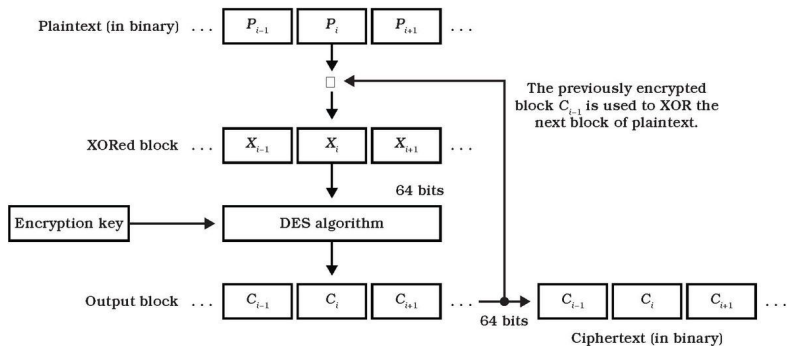
## Otros modos de operación

- Output Feedback (OFB)
- Cipher Feedback (CFB)

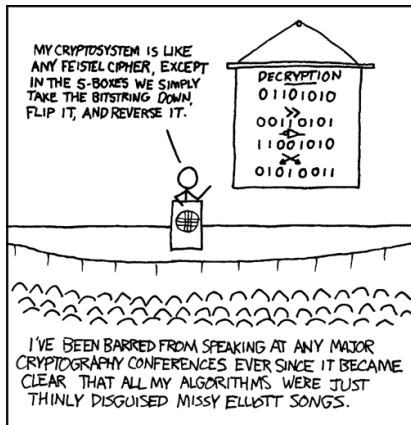
# Electric Code Book



# Cipher Block Chaining



# Redes de Feistel



- Algoritmo de cifrado de bloques tipo CBC.
- Diseñado por Horst Feistel en 1970.
- Primera implementación: Cifrado Lucifer de IBM.
- Es una involución.

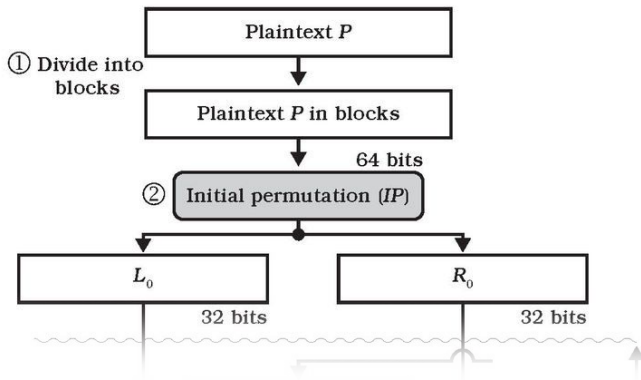
# Funcionamiento de una Red de Feistel

## Algoritmo

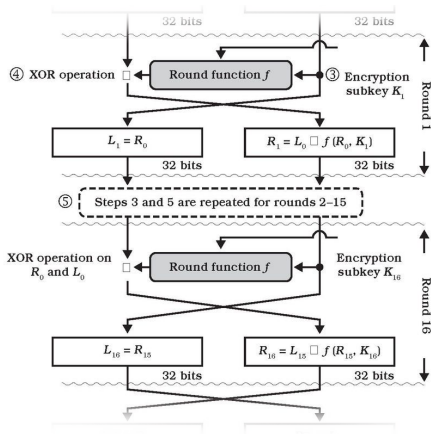
- 1 Dividir el texto plano en bloques de 64 bits.
- 2 Separar bits en pares ( $L_0$ ) e impares ( $R_0$ ).
- 3 Aplicar función de ronda  $f$  con clave  $K_i$  a  $L_0$ .
- 4 Calcular XOR de  $f(L_0, K_1)$  y  $R_0$ .
- 5 Repetir pasos 3 y 4 para las rondas 2 a 16.
- 6 Reconstruir bloque de 64 bits con resultado de la ronda 16.
- 7 Invertir permutación inicial.



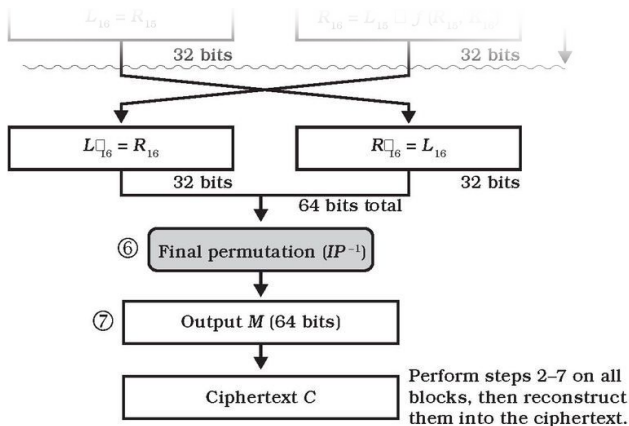
# Pasos 1 y 2



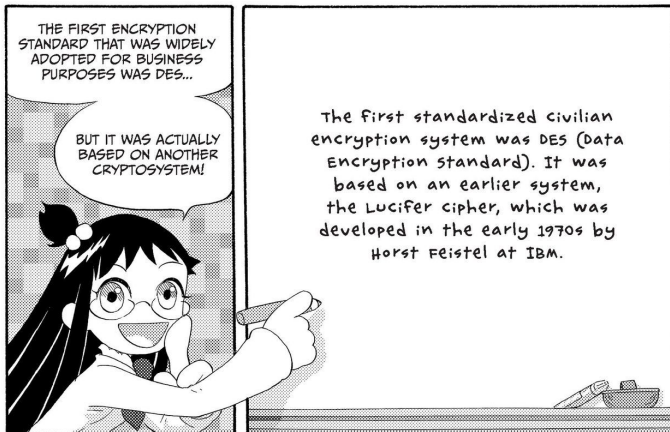
# Pasos 3, 4 y 5



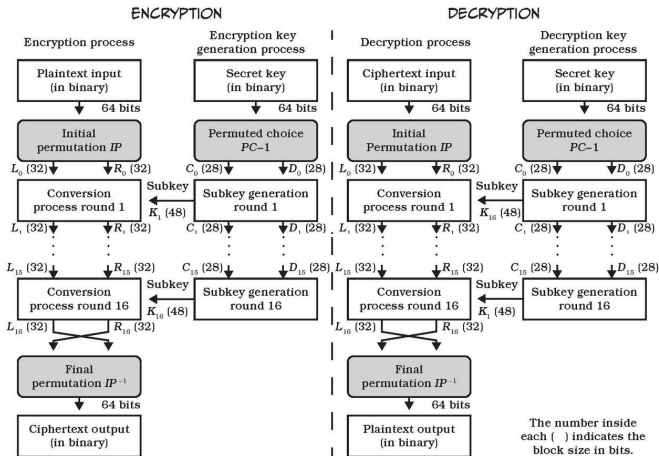
## Pasos 6 y 7



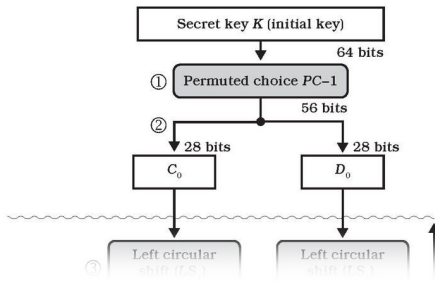
# Data Encryption Standard - DES



# Funcionamiento Completo de DES



# Generación de Sub-Claves - 1



①

A permutation called permuted choice 1 (PC-1) is performed on the 56 nonparity bits of the initial key. Permuted choice 1 is a special permutation method that transposes each of the 56 bits into specific positions. We won't cover the details of it here.

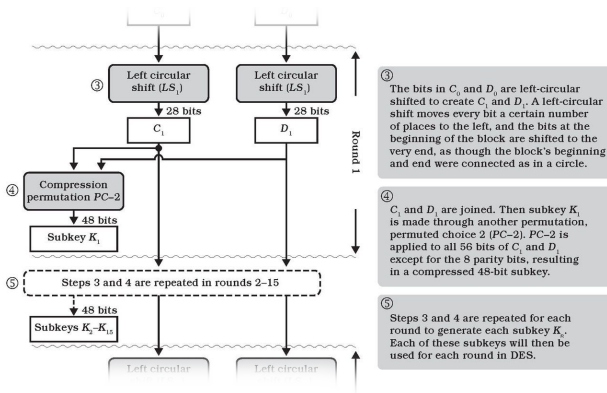
②

The 56 bits are divided into a 28-bit left block ( $C_0$ ) and a 28-bit right block ( $D_0$ ).

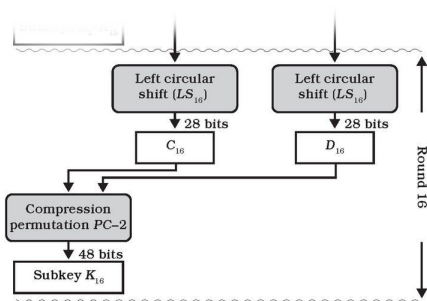
③

The bits in  $C_0$  and  $D_0$  are left-circular

# Generación de Sub-Claves - 2



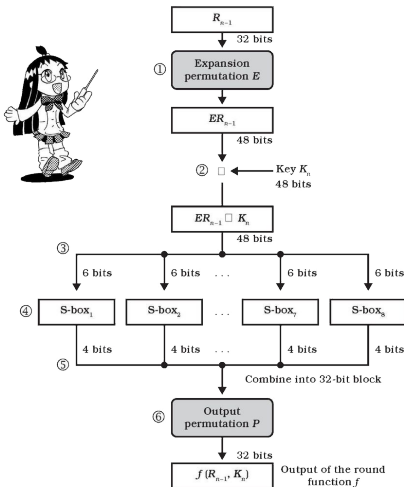
# Generación de Sub-Claves - 3



To generate the decryption subkeys, the bits are right-circular shifted instead. When the initial key is used for decryption, the subkeys are obtained in reverse order from  $K_{16}$  to  $K_1$ .



# Función de Ronda



① The DES function only works on 48-bit blocks, so the rightmost block of data, which is only 32 bits, needs to be expanded using a 48-bit expansion permutation  $E$ . This results in the output  $ER_{n-1}$ , which is a 48-bit block.

② Perform an XOR operation on the data and the subkey.

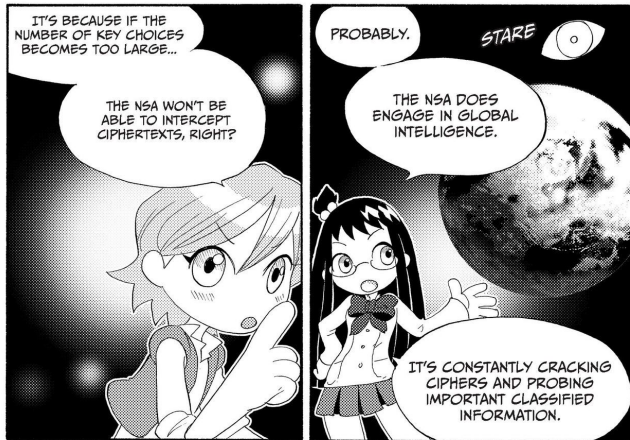
③ Separate the result of the operation into eight sets of 6-bit blocks each.

④ Substitute each 6-bit set of data with 4 bits using S-boxes 1 through 8.

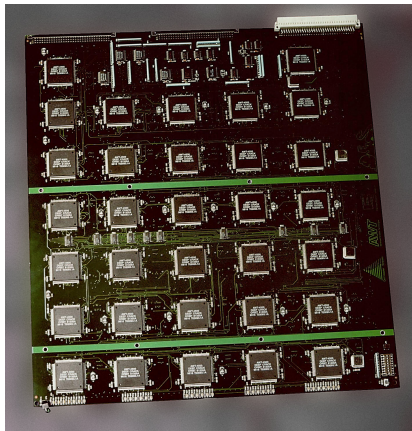
⑤ Combine the S-box output data sequentially to produce a 32-bit block.

⑥ Finally, apply permutation  $P$  to the data to yield the output of function  $f$ .

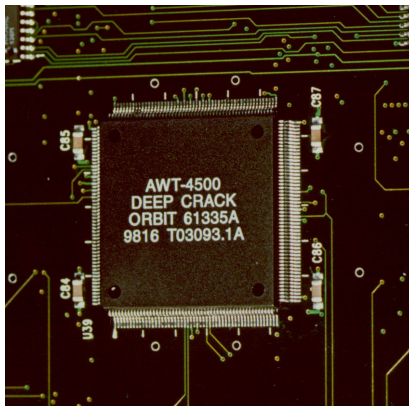
# DES es Inseguro



# Ataques de Fuerza Bruta

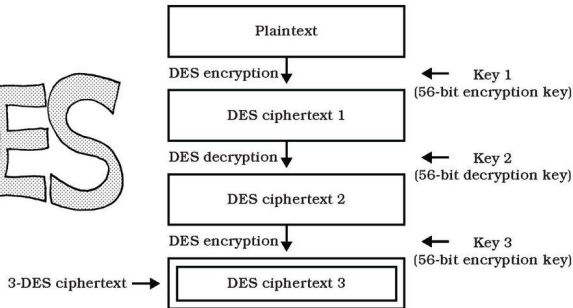


# Chip “Deep Crack” de la EFF



# Triple-DES

# 3-DES



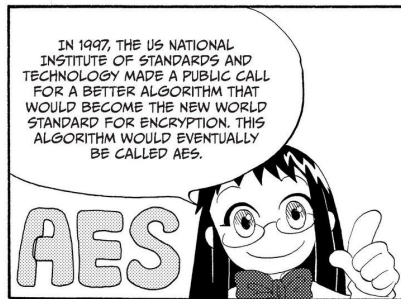
¿Por que la segunda etapa es un desencryptado?

# Espacio de Claves en Triple-DES

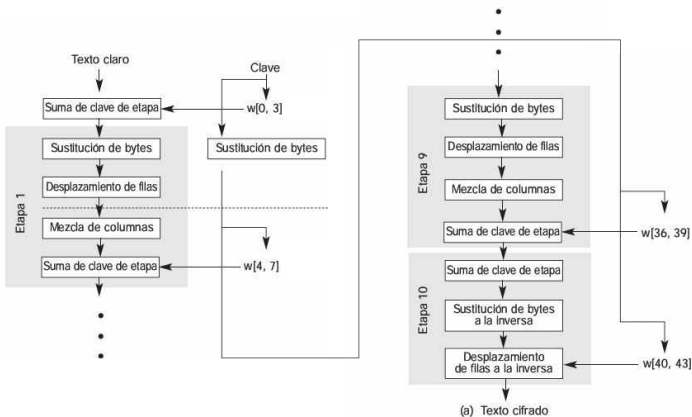


# Advanced Encryption Standard - AES

- Especificación del Algoritmo Rijndael.
- Inventado por Daemen y Rijmen en 1997.
- Cifrado de Bloques de 128 bits.
- Tres longitudes de clave:
  - 128 bits.
  - 192 bits.
  - 256 bits.
- Cifrado oficial del gobierno de Estados Unidos.

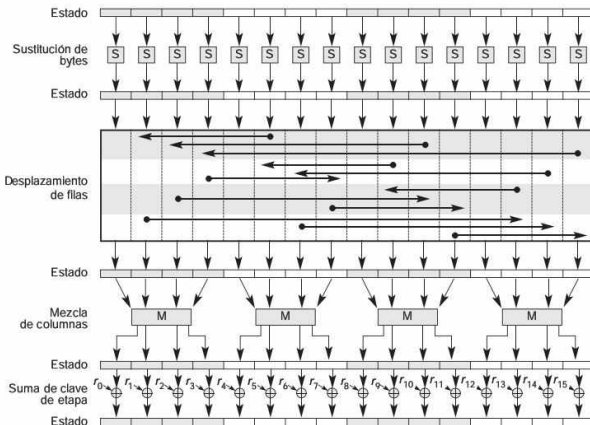


# Etapas de AES





# Funcionamiento de Cada Etapa



# Conclusiones

- El cifrado simétrico por computadora puede funcionar de dos maneras distintas:
  - Cifrado de flujos.
  - Cifrado de bloques.
- Las técnicas clásicas de sustitución y transposición siguen en uso.
- RC4 es un cifrado de flujo sencillo pero influyente.
- DES demuestra la importancia de diseñar bien todos los criterios de un algoritmo de cifrado.
- Triple-DES y AES son muy sofisticados y robustos.

# Próxima Clase

- Distribución de Claves.
- Algoritmo Diffie-Helman.
- Generación de Números Aleatorios.
- Esteganografía.

