

Criptosistemas simétricos: Flujo

CURSO CRIPTOGRAFÍA Y SEGURIDAD INFORMÁTICA

Ana I. González-Tablas Ferreres

José María de Fuentes García-Romero de Tejada

Lorena González Manzano

Pablo Martín González

uc3m | Universidad **Carlos III** de Madrid

COSEC



ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - Introducción
 - Tipos
 - Serie cifrante
 - PRNG criptográficos
 - LFSR
 - Ventajas y desventajas
 - RC4

ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - **Introducción**
 - Tipos
 - Serie cifrante
 - PRNG criptográficos
 - LFSR
 - Ventajas y desventajas
 - RC4

INTRODUCCIÓN

- CARACTERÍSTICAS DE LOS CIFRADORES DE FLUJO

- Descomponen el mensaje en bytes (o en bits):

$$M = m_1, m_2, \dots m_n$$

- Cifran cada m_i con el correspondiente k_i de la serie cifrante

– idealmente infinita y aleatoria

- $K = k_1, k_2, \dots k_n, k_{n+1}, \dots$

- $E_K (M) = E_{k_1} (m_1) E_{k_2} (m_2) \dots E_{k_n} (m_n)$

INTRODUCCIÓN

- CIFRADO DE VERNAM. ONE-TIME-PAD

– Cifrado: $E(M) = M \oplus K = m_1+k_1, m_2+k_2, \dots, m_n+k_n$

$$\begin{array}{rcccccccc} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{M} \\ \oplus & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{K} \\ \hline & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{1} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{C} \end{array}$$

– Descifrado: $M = E(M) \oplus K$

– Shannon demostró que el cifrado de Vernam es incondicionalmente seguro si la clave K:

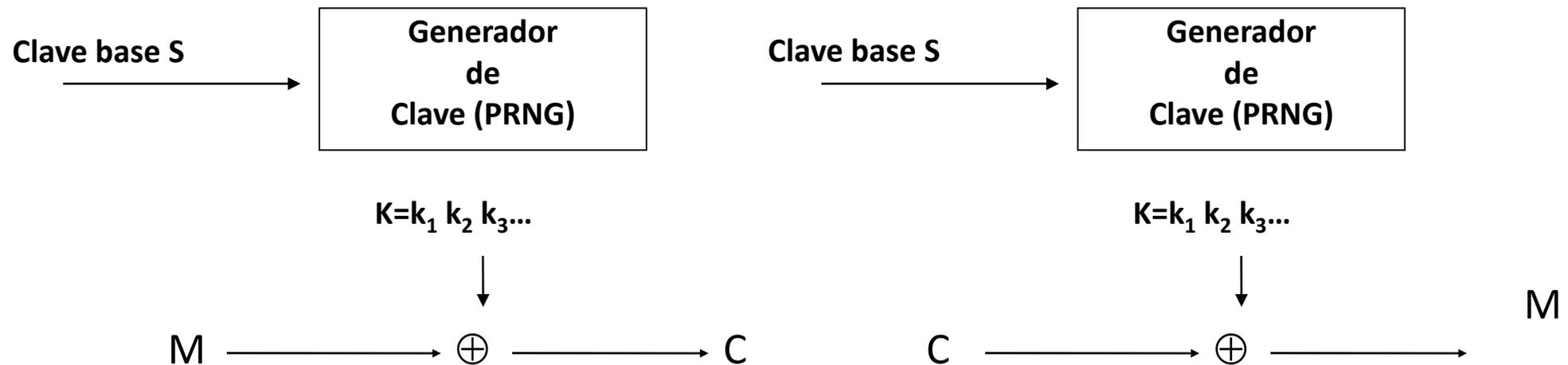
- Es realmente aleatoria
- Se usa una sola vez
- Es de longitud igual o mayor que M

INTRODUCCIÓN

- VERNAM NO ES PRÁCTICO

Cifrador de flujo práctico:

- K: serie cifrante obtenida a partir de clave base



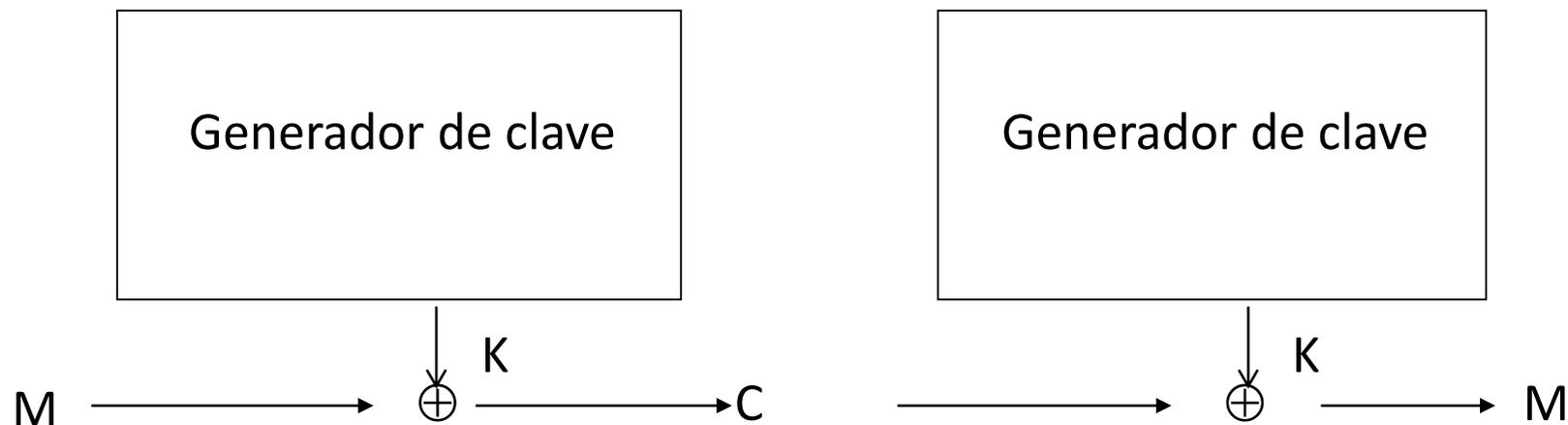
ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - Introducción
 - **Tipos**
 - Serie cifrante
 - PRNG criptográficos
 - LFSR
 - Ventajas y desventajas
 - RC4

TIPOS DE CIFRADORES DE FLUJO

- SÍNCRONO

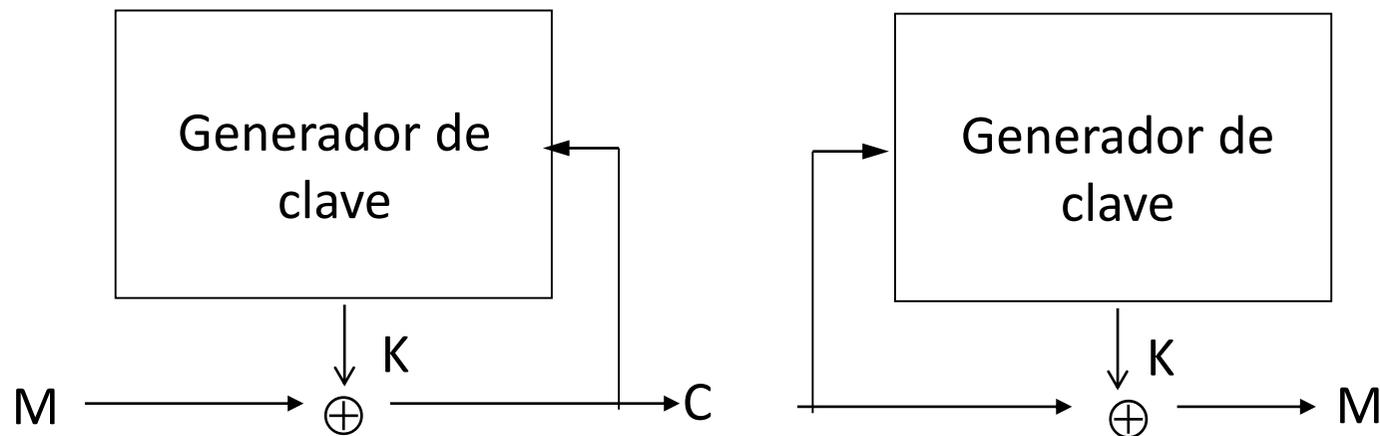
- Emisor y receptor se sincronizan externamente
- Serie cifrante independiente del texto en claro y del criptograma



TIPOS DE CIFRADORES DE FLUJO

- AUTOSÍNCRONO

- Emisor y receptor se sincronizan automáticamente
- La serie cifrante es una función de símbolos previamente cifrados



ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - Introducción
 - Tipos
 - **Serie cifrante**
 - PRNG criptográficos
 - LFSR
 - Ventajas y desventajas
 - RC4

SERIE CIFRANTE

- APROXIMACIÓN PARA GENERAR LA SERIE CIFRANTE
 - Mediante un generador de números pseudoaleatorios
 - Generación determinista
 - A partir de una clave base (secreta e impredecible)
 - De centenas de bits (para evitar ataques de fuerza bruta)

SERIE CIFRANTE

- PROPIEDADES DESEABLES: POSTULADOS DE GOLOMB
- Postulado G1:
 - Debe existir igual número de ceros que de unos. Se acepta como máximo una diferencia igual a la unidad.
- Postulado G2:
 - La mitad de las rachas (sucesión de dígitos iguales) tiene longitud 1, la cuarta parte tiene longitud 2, la octava longitud 3, etc.
- Postulado G3:
 - Para todo k , la Autocorrelación fuera de fase $AC(k)$ es igual a una constante.
- Función de Autocorrelación:
 - Desplazamiento de la secuencia S de período T de k bits hacia la izquierda:
 - $AC(k) = (A - F) / T$
 - Aciertos = bits iguales Fallos = bits diferentes

SERIE CIFRANTE

- PROPIEDADES DESEABLES: POSTULADOS DE GOLOMB. EJEMPLO

k=1

1 1 1 1 0 1 0 1 1 0 0 1 0 0 0
1 1 1 0 1 0 1 1 0 0 1 0 0 0 1
^ ^ ^ ^ ^ ^ ^

$$A = 7, F = 8 \quad \Rightarrow \quad AC(1) = -1/15$$

Ejercicio:

Compruebe que para esta secuencia cifrante

$$s_i = 1 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 0$$

la Autocorrelación fuera de fase $AC(k)$ para todos los valores de k ($1 \leq k \leq 14$) es constante e igual a $-1/15$.

SERIE CIFRANTE

- PROPIEDADES DESEABLES

- Período muy grande
- Aleatoriedad: Distribución uniforme, independencia
- Impredecibilidad
 - Se puede medir por su complejidad lineal LC
 - » número de bits necesarios para predecir el resto de la secuencia
 - » viene dada por la longitud mínima del LFSR capaz de reproducirla
 - » Se calcula L (número de celdas) y si se conocen $2L$ bits se puede predecir el resto de la serie
 - Meta: conseguir una complejidad lineal lo más alta posible

ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - Introducción
 - Tipos
 - Serie cifrante
 - **PRNG criptográficos**
 - LFSR
 - Ventajas y desventajas
 - RC4

PRNG CRIPTOGRÁFICOS

- Basados en algoritmos criptográficos existentes
 - Cifradores simétricos
 - Cifradores asimétricos
 - Funciones resumen
- Ad-hoc
 - Generador de registros de desplazamiento
 - **LFSR (*linear feed-back shift register*)**
 - A5/1 (2000)
 - A5/2 (2001)
 - PRNG propio de RC4

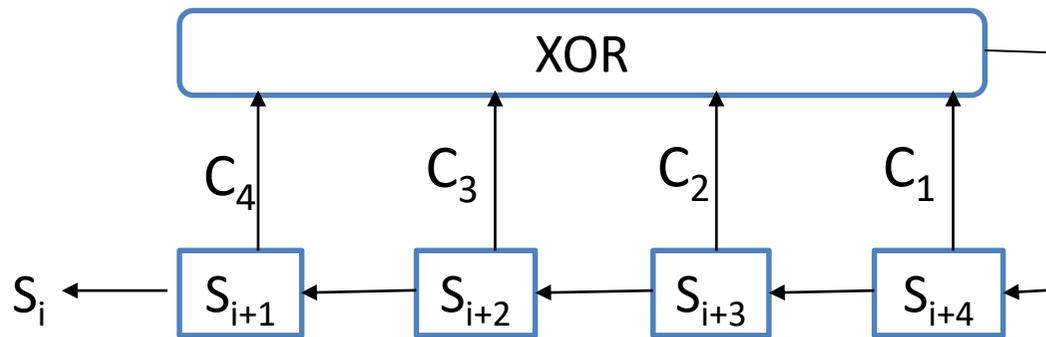
ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - Introducción
 - Tipos
 - Serie cifrante
 - **PRNG criptográficos**
 - **LFSR**
 - Ventajas y desventajas
 - RC4

LFSR

- REGISTRO DE DESPLAZAMIENTO CON REALIMENTACIÓN LINEAL

[Linear Feedback Shift Register (LFSR)]



Polinomio de conexión asociado:

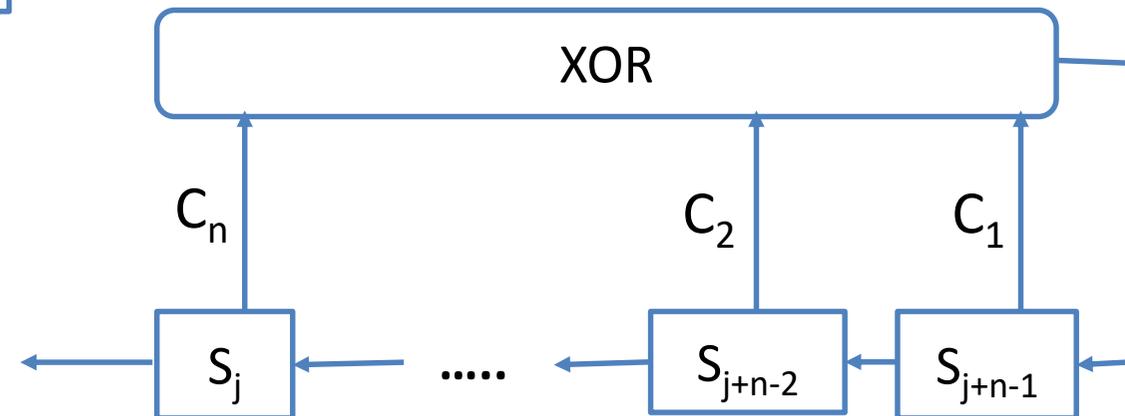
$$f(x) = C_4x^4 + C_3x^3 + C_2x^2 + C_1x + 1$$

Función única: XOR

$$T_{\text{máx}} = 2^4 - 1$$

Valores iniciales = "semilla",

prohibido cadena de ceros $f(x) = C_nx^n + C_{n-1}x^{n-1} + \dots + C_2x^2 + C_1x + 1$

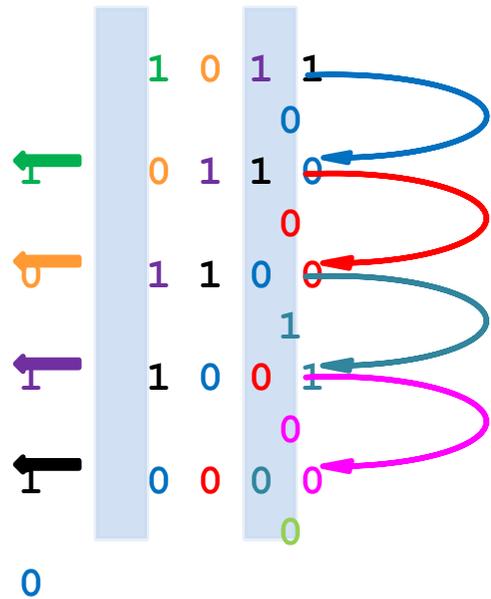


$$T_{\text{máx}} = 2^n - 1$$

LFSR

- EJEMPLO – GENERADOR LFSR DE CUATRO CELDAS ($n = 4$)
- Clave base: $S_1S_2S_3S_4 = 1\ 0\ 1\ 1$
- Polinomio de conexión $f(x) = x^4 + x + 1$
- En este ejemplo el periodo es $T = T_{\text{máx}} = 2^n - 1$

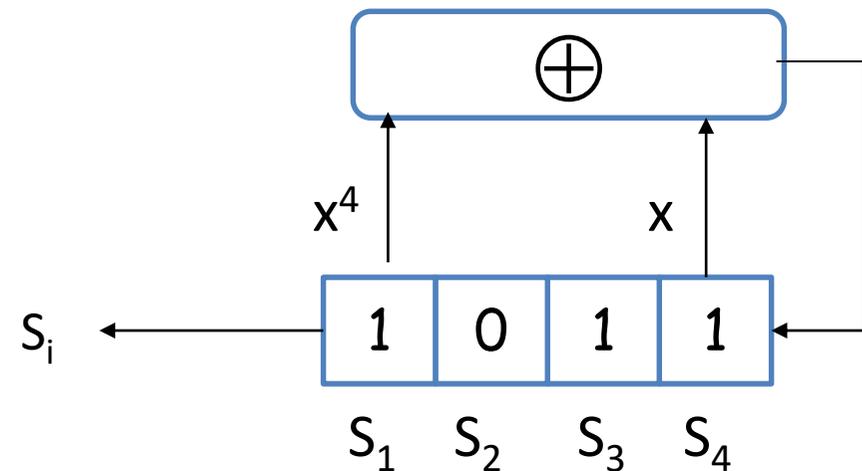
Bit s_i Registro bit realim.



...
1 0 1 1 → ¡semilla!

$S_i = 101100100011110$

$T = 15$

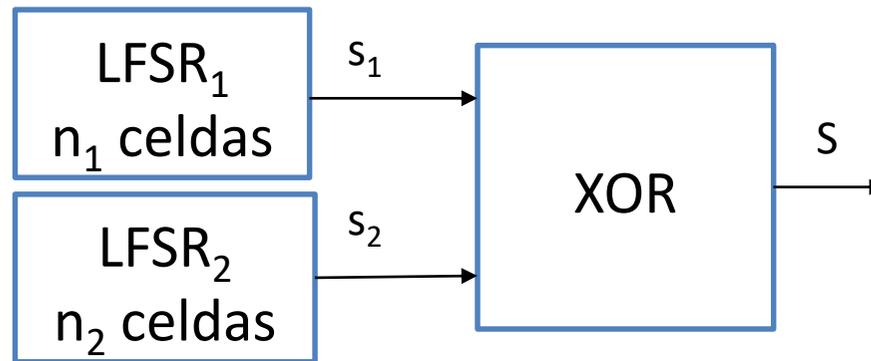


LFSR

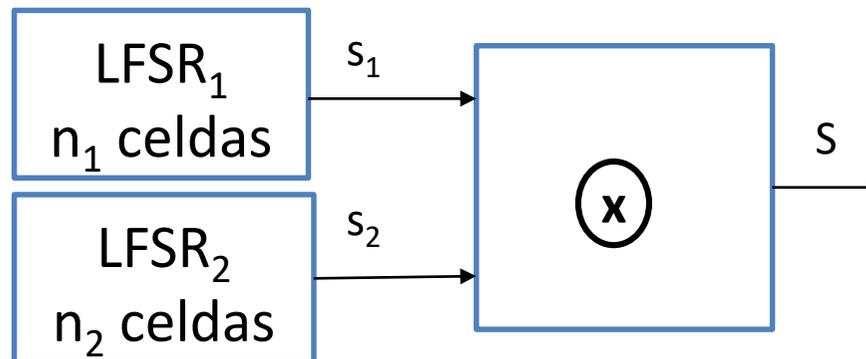
- PERIODOS ALTOS PERO COMPLEJIDAD LINEAL MUY BAJA
- Solución:
 - Aumentar la complejidad lineal del generador
 - Por ejemplo, empleando varios LFSR
 - Operaciones lineales de secuencias pseudoaleatorias
 - Operaciones no lineales de las secuencias pseudoaleatorias
 - Filtrado no lineal de los estados de un LFSR
 - Otros

LFSR

- AUMENTANDO LA COMPLEJIDAD LINEAL DE LOS LFSR
- Operaciones lineales de secuencias pseudoaleatorias:



- Operaciones no lineales de las secuencias pseudoaleatorias:



ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - Introducción
 - Tipos
 - Serie cifrante
 - PRNG criptográficos
 - LFSR
 - **Ventajas y desventajas**
 - RC4

VENTAJAS Y DESVENTAJAS

- VENTAJAS

- Transformación byte a byte, o bit a bit
 - Altas velocidades de cifrado
- Los errores de transmisión no se propagan

- DESVENTAJAS

- Escasa difusión de la información
 - Cada símbolo de M se corresponde con uno de C
- Las series cifrantes no son realmente aleatorias
 - Generación determinista
- Problemas de reutilización de la clave →

VENTAJAS Y DESVENTAJAS

- PROBLEMAS DE REUTILIZACIÓN DE CLAVE
 - Ataque con texto original conocido

Se puede obtener K, teniendo M y C:

$$M \oplus C = M \oplus M \oplus K = K$$

- Ataque sólo al criptograma

M_i a partir de C_i y C_j escogidos si M_j predecible:

$$C_i \oplus C_j = M_i \oplus K \oplus M_j \oplus K = M_i \oplus M_j$$

ÍNDICE

- 6. Criptosistemas simétricos: Flujo
 - Introducción
 - Tipos
 - Serie cifrante
 - PRNG criptográficos
 - LFSR
 - **Ventajas y desventajas**
 - **RC4**

RC4

- Algoritmo propietario de RSA
- Inicialmente secreto, luego desensamblado y publicado en sci.crypt
- Diseño de Ron Rivest, simple pero muy efectivo
- Tamaño variable de clave, trabaja sobre bytes
- Muy simple → rápido en software
- Muy usado (web SSL/TLS, wireless WEP, etc.)

RC4

- FASE DE INICIALIZACIÓN
- Clave base variable de 1 a 256 bytes
- Vector de estados $S=\{S[0],S[1],\dots,S[255]\}$
 - S es el estado interno del cifrador
- Usa la clave para permutar el vector S
- Dada una clave k de longitud l bytes

```
for i = 0 to 255 do
```

```
    S[i] = i
```

```
j = 0
```

```
for i = 0 to 255 do
```

```
    j = (j + S[i] + k[i mod l]) (mod 256)
```

```
    swap (S[i], S[j])
```

RC4

- SERIE CIFRANTE Y CIFRADO
- En cada paso de cifrado se modifica S
- La suma de un par de valores en S determina el byte de salida

$i = j = 0$

for each message byte M_i

$i = (i + 1) \pmod{256}$ // contador simple

$j = (j + S[i]) \pmod{256}$ // simula un random-walk

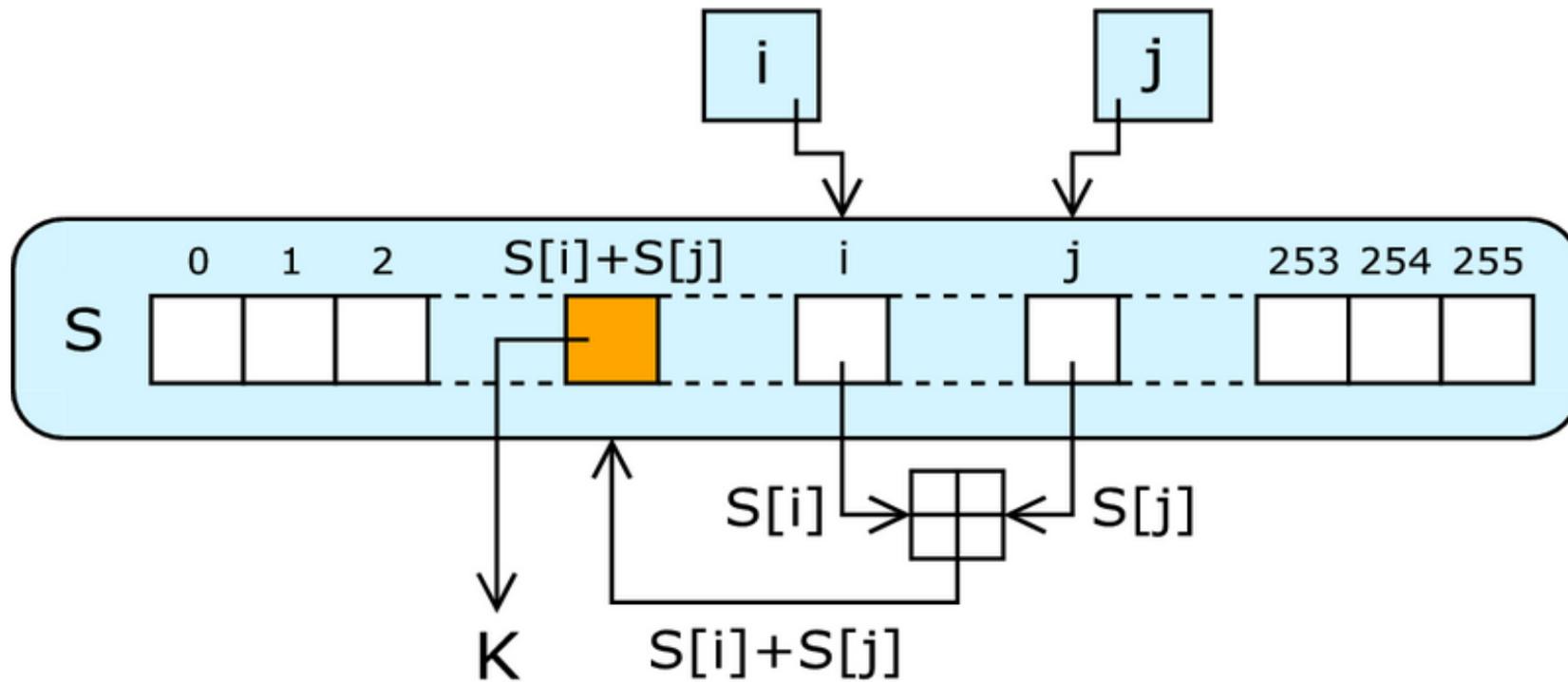
swap($S[i]$, $S[j]$)

$t = (S[i] + S[j]) \pmod{256}$

$C_i = M_i \oplus S[t]$

RC4

SERIE CIFRANTE



RC4

- SEGURIDAD
- El resultado es muy no-lineal
- Ningún ataque práctico con tamaño de clave base razonable (128 bits o más) **HASTA** el año 2015
 - había ataques contra malas implementaciones concretas
 - La serie cifrante sufre un sesgo (*bias*)...

RC4

- **SEGURIDAD**

- En 2015 investigadores de KU Leuven demostraron ataques “prácticos”
 - Recuperar una cookie segura (enviada sobre HTTP con TLS) en 75 horas
 - Descifrar e inyectar paquetes arbitrarios en WPA-TKIP en 1 hora
- Se está prohibiendo poco a poco su uso en los protocolos que lo contemplan (eg, RFC 7465 lo prohíbe para TLS)
- Se están buscando nuevos algoritmos para sustituir a RC4
- De momento:
 - AES-CTR (AES con Counter Mode) o AES-GCM
 - Salsa 20 (resultado del proyecto europeo eSTREAM)

CURSO CRIPTOGRAFÍA Y SEGURIDAD INFORMÁTICA

COSEC

uc3m | Universidad **Carlos III** de Madrid

