

Instituto Politécnico Nacional

Escuela Superior de Cómputo

Trabajo terminal

Dra. Sandra Díaz Santiago

---

**Generación de tokens para proteger datos de tarjetas bancarias**

Número 20180008

---

Daniel Ayala Zamorano

Laura Natalia Borbolla Palacios

Ricardo Quezada Figueroa

Enero de 2018

# Contenido

<b>1. Introducción</b>	<b>3</b>
1.1. Justificación . . . . .	4
1.2. Objetivos . . . . .	4
<b>2. Antecedentes</b>	<b>5</b>
2.1. Introducción a la criptografía . . . . .	6
2.1.1. Objetivos de la Criptografía . . . . .	6
2.1.2. Criptoanálisis y Ataques . . . . .	6
2.1.3. Clasificación de la criptografía . . . . .	7
2.2. Cifrados por bloques . . . . .	10
2.3. Cifrados de flujo . . . . .	10
2.4. Modos de operación . . . . .	11
2.4.1. <i>Electronic Codebook</i> (ECB) . . . . .	12
2.4.2. <i>Cipher-block Chaining</i> (CBC) . . . . .	13
2.4.3. <i>Cipher Feedback</i> (CFB) . . . . .	14
2.4.4. <i>Output Feedback</i> (OFB) . . . . .	16
2.5. Funciones hash . . . . .	16
<b>Lista de figuras</b>	<b>17</b>
<b>Lista de tablas</b>	<b>18</b>
<b>Lista de pseudocódigos</b>	<b>19</b>

# Capítulo 1

## Introducción

## **Justificación**

## **Objetivos**

# Capítulo 2

## Antecedentes

## Introducción a la criptografía

La palabra criptografía proviene de las etimologías griegas *Kriptos* (ocultar) y *Graphos* (escritura), y es definida por la Real Academia Española como el arte de escribir con clave secreta o de un modo enigmático. De manera más formal se puede definir a la criptografía como la ciencia encargada de estudiar y diseñar por medio de técnicas matemáticas métodos y modelos capaces de resolver problemas en la seguridad de la información, como la confidencialidad de esta, su integridad y la autenticación de su origen.

### Objetivos de la Criptografía

La criptografía tiene como finalidad cumplir los siguientes cuatro servicios.

#### 1. Confidencialidad

Es el servicio encargado de mantener legible la información solo a aquellos que estén autorizados a visualizarla.

#### 2. Integridad

Este servicio se encarga de evitar la alteración de la información de forma no autorizada, esto incluye la inserción, sustitución y eliminación de los datos.

#### 3. Autenticación

Este servicio se refiere a la identificación tanto de las personas que establece una comunicación, garantizando que cada una es quien dice ser; como del origen de la información que se maneja, garantizando la veracidad de la hora y fecha de origen, el contenido, tiempos de envío, entre otros.

#### 4. No repudio

Es el servicio que evita que el autor de la información o de alguna acción determinada, pueda negar su validez, ayudando así a prevenir situaciones de disputa.

## Cifrados por bloques

## Cifrados de flujo

## Modos de operación

Por sí solos, los cifrados por bloques solamente permiten el cifrado y descifrado de bloques de información de tamaño fijo. Para la mayoría de los casos, menos de 256 bits **modos de operación** lo cual es equivalente a alrededor de 8 caracteres. Es fácil darse cuenta de que esta restricción no es ningún tema menor: en la gran mayoría de las aplicaciones, la longitud de lo que se quiere ocultar es arbitraria.

Los modos de operación permiten extender la funcionalidad de los cifrados por bloques para poder aplicarlos a información de tamaño irrestricto. Formalizamos este concepto definiendo a un cifrado por bloques como una función  $C$  (ecuación 2.1) y a un modo de operación como una función  $M$  (ecuación 2.2).

$$C(L, B) \rightarrow Bc \quad (2.1)$$

En donde  $L$  es la llave y  $B$  es el bloque a cifrar; ambos con un tamaño definido:  $L \in \{0, 1\}^k$  ( $k$  es el tamaño de la llave) y  $B \in \{0, 1\}^n$  ( $n$  es el tamaño de bloque).  $Bc$  representa al bloque cifrado, el cuál también tiene longitud  $n$ .

$$M(L, T) \rightarrow Tc \quad (2.2)$$

En este caso  $L$  es la misma que en 2.1,  $T$  y  $Tc$  son el texto original y el texto cifrado, respectivamente, y ambos son de longitud arbitraria:  $T, Tc \in \{0, 1\}^*$ .

Un primer enfoque (y quizás el más intuitivo) es partir el mensaje original en bloques del tamaño requerido y después aplicar el algoritmo a cada bloque por separado; en caso de que la longitud del mensaje no sea múltiplo del tamaño de bloque, se puede agregar información extra al último bloque para completar el tamaño requerido. Este es, de hecho, el primero de los modos que presentamos a continuación (*Electronic Codebook*, ECB); su uso no es recomendado, pues es muy inseguro cuando el mensaje original es simétrico a nivel de bloque **modos de operación**. También presentamos otros tres modos, los cuales junto con ECB, son los más comunes.



## Electronic Codebook (ECB)

La figura 2.4 muestra un diagrama esquemático de este modo de operación. Según la ecuación 2.2, el algoritmo recibe a la entrada una llave y un mensaje de longitud arbitraria: la llave se pasa sin ninguna modificación a cada función del cifrado por bloques; el mensaje se debe de partir en bloques ( $T = B_1 || B_2 || \dots || B_n$ ).

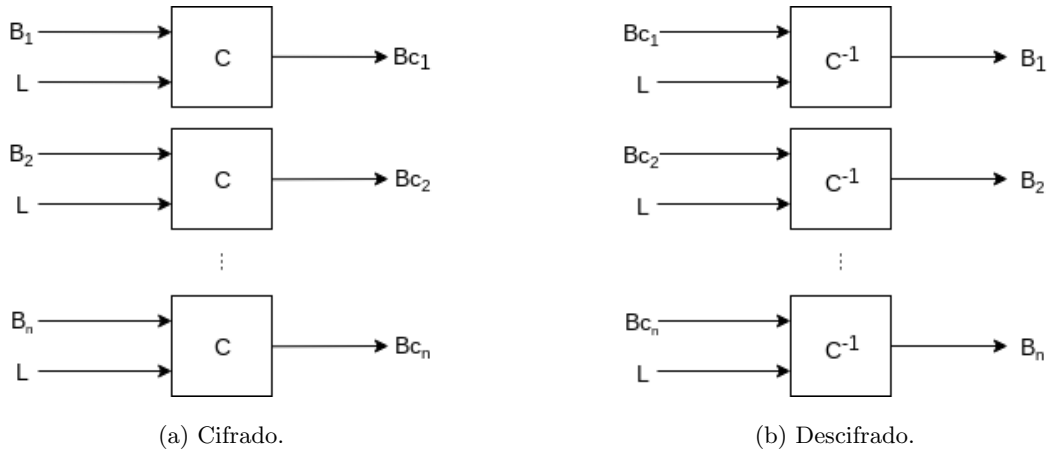


Figura 2.1: Modo de operación ECB.

---

```

1  entrada: llave  $L$ ; bloques de mensaje  $B_1, B_2 \dots B_n$ .
2  salida: bloques de mensaje cifrado  $Bc_1, Bc_2 \dots Bc_n$ .
3  inicio
4    para_todo  $B$ 
5       $Bc_i \leftarrow C(L, B_i)$ 
6    fin
7    regresar  $Bc$ 
8  fin

```

---

Pseudocódigo 2.1: Modo de operación ECB, cifrado.

---

```

1  entrada: llave  $L$ ; bloques de mensaje cifrado  $Bc_1, Bc_2 \dots Bc_n$ .
2  salida: bloques de mensaje original  $B_1, B_2 \dots B_n$ .
3  inicio
4    para_todo  $Bc$ 
5       $B_i \leftarrow C^{-1}(L, Bc_i)$ 
6    fin
7    regresar  $B$ 
8  fin

```

---

Pseudocódigo 2.2: Modo de operación ECB, descifrado.

## Cipher-block Chaining (CBC)

En CBC la salida del bloque cifrador uno se introduce (junto con el siguiente bloque del mensaje) en el bloque cifrador dos, y así en sucesivo. Para poder replicar este comportamiento en todos los bloques cifradores, este modo de operación necesita un argumento extra a la entrada: un vector de inicialización. De esta manera la salida del bloque  $i$  depende de todos los bloques anteriores; esto incrementa la seguridad con respecto a ECB.

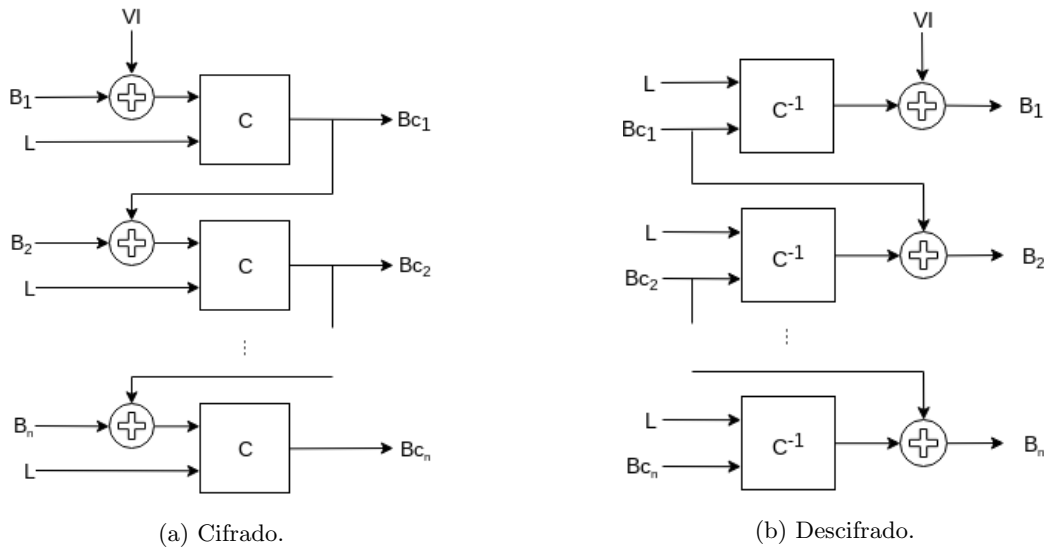


Figura 2.2: Modo de operación CBC.

En la figura 2.5 se muestran los diagramas esquemáticos para cifrar y descifrar; en los pseudocódigos 2.3 y 2.4 se muestran unos de los posibles algoritmos a seguir. Es importante notar que mientras que el proceso de cifrado debe ser forzosamente secuencial (por la dependencias entre salidas), el proceso de descifrado puede ser ejecutado en paralelo.

---

```

1  entrada: llave  $L$ ; vector de inicialización  $VI$ ;
2      bloques de mensaje  $B_1, B_2 \dots B_n$ .
3  salida: bloques de mensaje cifrado  $Bc_1, Bc_2 \dots Bc_n$ .
4  inicio
5       $Bc_0 \leftarrow VI$  // El vector de inicialización
6      para_todo  $B$  // entra al primer bloque.
7           $Bc_i \leftarrow C(L, B_i \oplus Bc_{i-1})$ 
8      fin
9      regresar  $Bc$ 
10 fin

```

---

Pseudocódigo 2.3: Modo de operación CBC, cifrado.

---

```

1  entrada: llave  $L$ ; vector de inicialización  $VI$ ;
2      bloques de mensaje cifrado  $Bc_1, Bc_2 \dots Bc_n$ .
3  salida: bloques de mensaje original  $B_1, B_2 \dots B_n$ .
4  inicio
5       $Bc_0 \leftarrow VI$ 
6      para_todo  $Bc$ 
7           $B_i \leftarrow C^{-1}(L, Bc_i) \oplus Bc_{i-1}$ 
8      fin
9      regresar  $B$ 
10 fin

```

---

Pseudocódigo 2.4: Modo de operación CBC, descifrado.

### *Cipher Feedback (CFB)*

Al igual que la operación de cifrado de CBC, ambas operaciones de CFB (cifrado y descifrado) están encadenadas bloque a bloque, por lo que son de naturaleza secuencial. En este caso, lo que se cifra en el primer paso es el vector de inicialización; la salida de esto se opera con un **xor** sobre el primer bloque de texto en claro, para obtener el primer bloque cifrado (figura 2.6).

Esta distribución presenta varias ventajas con respecto a CBC: las operaciones de cifrado y descifrado son sumamente similares, lo que permite ser implementadas por un solo algoritmo (pseudocódigo 2.5); tanto para cifrar como para descifrar solamente se ocupa la operación de cifrado del algoritmo a bloques subyacente. Estas ventajas se deben principalmente a las propiedades de la operación **xor** (ecuación 2.3).

$$A \oplus B = C \quad \Rightarrow \quad A = B \oplus C \quad (2.3)$$

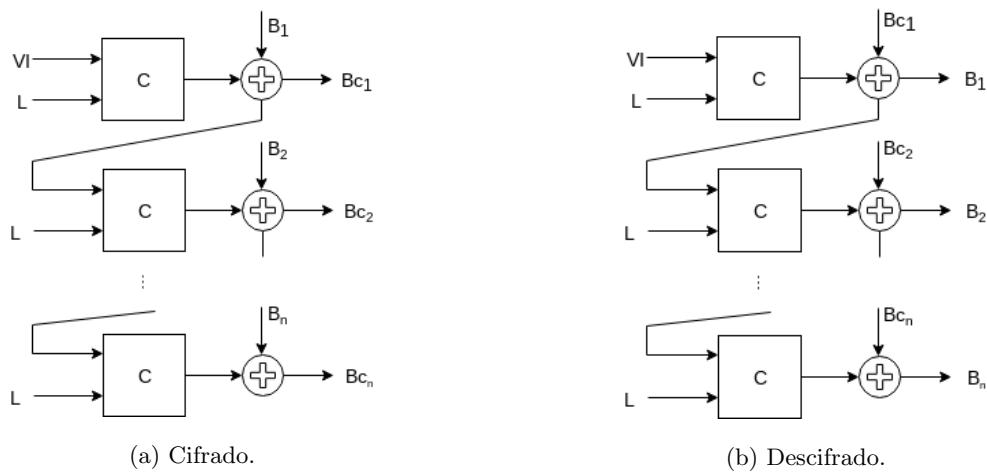


Figura 2.3: Modo de operación CFB.

---

```
1  entrada: llave  $L$ ; vector de inicialización  $VI$ ;  
2      bloques de mensaje (cifrado o descifrado)  $B_1, B_2 \dots B_n$ .  
3  salida: bloques de mensaje (cifrado o descifrado)  $Bc_1, Bc_2 \dots Bc_n$ .  
4  inicio  
5       $Bc_0 \leftarrow VI$   
6      para_todo  $B$   
7           $Bc_i \leftarrow C(L, Bc_{i-1}) \oplus B_i$   
8      fin  
9      regresar  $Bc$   
10 fin
```

---

Pseudocódigo 2.5: Modo de operación CFB (cifrado y descifrado).

## Output Feedback (OFB)

Este es muy similar al anterior (CFB), salvo porque la retroalimentación va directamente de la salida del cifrador a bloques. De esta forma, nada que tenga que ver con el texto en claro, llega al cifrado a bloques; este solamente se la pasa cifrando una y otra vez el vector de inicialización.

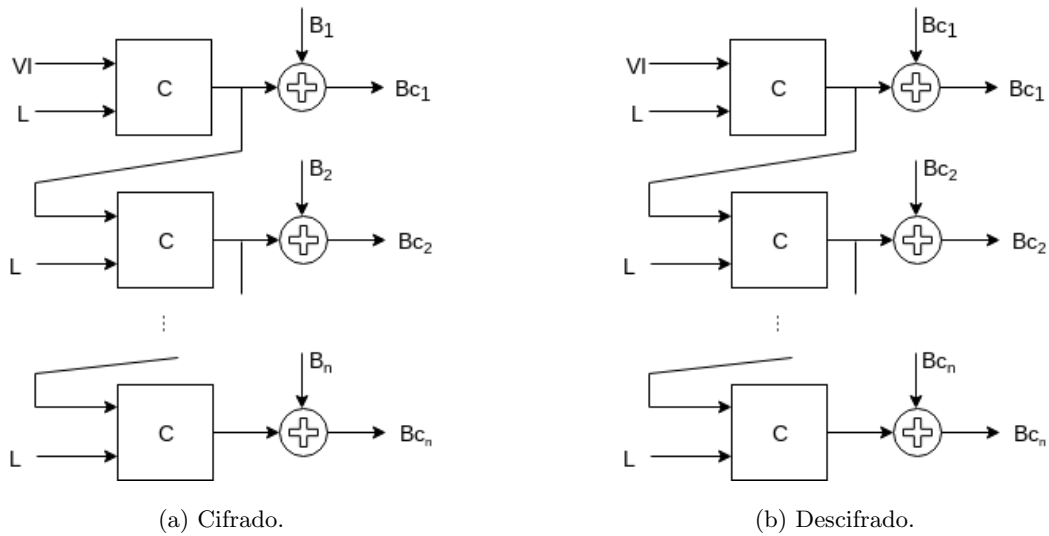


Figura 2.4: Modo de operación OFB.

---

```

1  entrada: llave  $L$ ; vector de inicialización  $VI$ ;
2           bloques de mensaje (cifrado o descifrado)  $B_1, B_2 \dots B_n$ .
3  salida: bloques de mensaje (cifrado o descifrado)  $B_{c1}, B_{c2} \dots B_{cn}$ .
4  inicio
5       $aux \leftarrow VI$ 
6      para_todo  $B$ 
7           $aux \leftarrow C(L, aux)$ 
8           $B_{c_i} \leftarrow aux \oplus B_i$ 
9      fin
10     regresar  $Bc$ 
11 fin

```

---

Pseudocódigo 2.6: Modo de operación OFB (cifrado y descifrado).

## Funciones hash

## Lista de figuras

2.1. Clasificación de la criptografía. . . . .	8
2.2. Canal de comunicación con criptografía simétrica. . . . .	8
2.3. Canal de comunicación con criptografía asimétrica. . . . .	9
2.4. Modo de operación ECB. . . . .	12
2.5. Modo de operación CBC. . . . .	13
2.6. Modo de operación CFB. . . . .	14
2.7. Modo de operación OFB. . . . .	16

## Lista de tablas

## Lista de pseudocódigos

2.1. Modo de operación ECB, cifrado. . . . .	12
2.2. Modo de operación ECB, descifrado. . . . .	12
2.3. Modo de operación CBC, cifrado. . . . .	13
2.4. Modo de operación CBC, descifrado. . . . .	14
2.5. Modo de operación CFB (cifrado y descifrado). . . . .	15
2.6. Modo de operación OFB (cifrado y descifrado). . . . .	16