



Actividad 8.-Modos de Operación

A) Completar los espacios faltantes, colorear con los resultados.

Plainimage

P1			P2		
10	50	9	10	50	9
P3			P4		
10	50	9	10	50	9



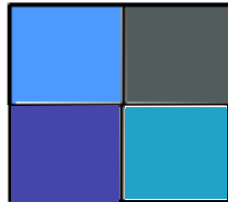
ECB

C1			C2		
53	95	146	53	95	146
C3			C4		
53	95	146	53	95	146



CBC

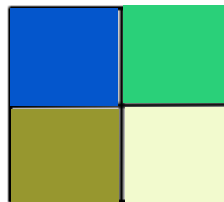
C1			C2		
93	173	255	101	111	111
C3			C4		
69	69	171	33	163	199



Nota: CBC calculado en la actividad anterior.

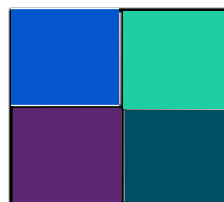
CFB

C1			C2		
4	86	204	42	208	121
C3			C4		
151	151	47	242	250	206



OFB

C1			C2		
4	86	204	31	207	163
C3			C4		
93	39	116	0	78	98



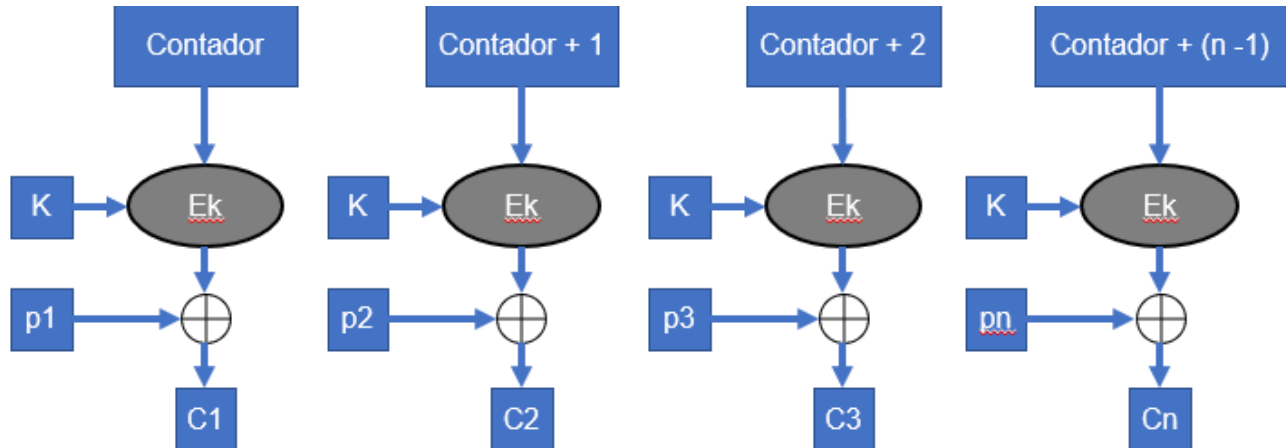


Actividad 8.-Modos de Operación

B) Investigar el modo de operación CTR (poner el diagrama de cifrado y descifrado así como sus funciones) y buscar información para llenar la siguiente tabla

Modo de operación CTR.

Diagrama de cifrado:



Formula de cifrado:

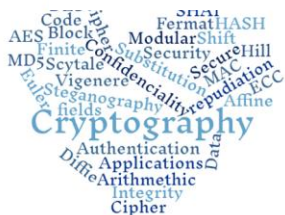
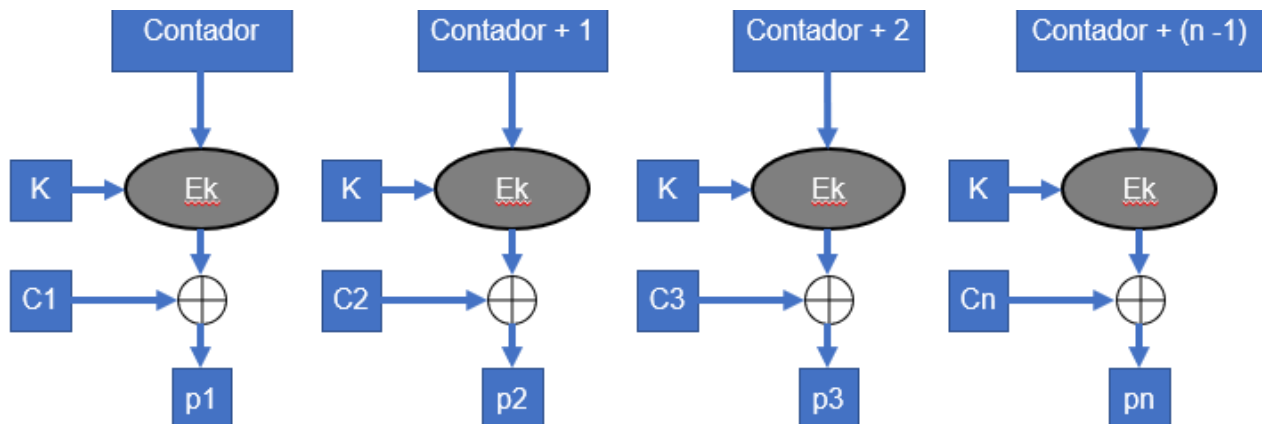
$$C1 = Ek(\text{Contador}, K) \text{ XOR } P1$$

$$C2 = Ek(\text{Contador} + 1, K) \text{ XOR } P2$$

$$C3 = Ek(\text{Contador} + 2, K) \text{ XOR } P3$$

$$Cn = Ek(\text{Contador} + (n - 1), K) \text{ XOR } Pn$$

Diagrama de descifrado:





Actividad 8.-Modos de Operación

Formula de decifrado:

$$P1 = E_k(\text{Contador}, K) \text{ XOR } C1$$

$$P2 = E_k(\text{Contador} + 1, K) \text{ XOR } C2$$

$$P3 = E_k(\text{Contador} + 2, K) \text{ XOR } C3$$

$$P_n = E_k(\text{Contador} + (n - 1), K) \text{ XOR } C_n$$

Notas:

- **K** nos representa una llave
- **Contador** nos representa un "nonce", un valor numérico arbitrario que será usado solo una vez en una comunicación.

Modo de Operación	Ventajas	Desventajas
ECB	Es bastante simple de ser implementado. Si llegase a ver una pérdida de bloques esta no afectara a otros bloques disponibles. Esta ventaja es relevante en el caso de que los bloques se envíen a través de una red como paquetes. Esta resistencia es posible por el hecho de que ningún bloque C_i no depende de ninguno de sus bloques adyacentes.	Debido al tipo de algoritmo de cifrado nos genera un problema y es que si tenemos bloques idénticos tendrán los mismos valores de cifrado en el modo ECB, lo que puede revelar los patrones que tienen los bloques-
CBC	Si tenemos bloques idénticos estos no tendrán el mismo cifrado. Esto debido a que el vector de inicialización agrega un factor aleatorio a cada bloque.	No tiene tolerancia a las pérdidas de bloque, esto debido a la dependencia de los bloques, es decir, si perdemos C_j entonces los bloques posteriores no podrán ser cifrados, sin embargo, en el descifrado si perdemos C_j entonces solo no podríamos descifrar C_{j+1} , pero los posteriores sí. Poca eficiencia en el uso del software debido a la dependencia entre C_1 y C_j
CFB	Dado que no utiliza un algoritmo de descifrado,	El cifrado no puede tolerar pérdidas de bloques, ni se pueden

M. en C. Nidia A. Cortez Duarte



Actividad 8.-Modos de Operación

	generalmente es más rápido. De igual manera, para bloques idénticos se tendrá diferente cifrado, lo que significa que no revela ningún patrón que pueda existir.	cifrar varios bloques en paralelo. Sin embargo, el descifrado es tolerante a pérdidas y se puede paralelizar.
OFB	Dado que los bloques son independientes tanto el cifrado como el descifrado de bloques se pueden realizar en paralelo una vez que se han generado nuestros O_n . La falta de interdependencia también significa tolerancia a la pérdida en bloques.	Podría llegar a ocurrir que nuestro O_n empiece a tener el mismo valor, provocando así que nuestro mensaje comenzará a cifrarse con los mismos datos que antes.
CTR	Eficiencia en el uso del software ya que elimina dependencias entre C_{j-1} y C_j . Eficiencia en el uso del hardware ya que es paralelizable. Nos permite hacer uso del preprocesamiento para el cifrado, ya que en la parte $E_k(\text{Contador} + (n - 1), K)$ no necesitamos conocer nuestro P_n , así podemos incrementar la velocidad. Al ser independiente podemos hacer el cifrado en un estilo aleatorio ya que tenemos libre acceso a cualquier P_n . No necesitamos como tal una función de descifrado o D_k . Mensajes de tamaño arbitrario.	No proporciona integridad al mensaje, aunque no es un propósito del cifrado. Posee propagación de errores ya que, si hay algún cambio en un bit de algún bloque del texto cifrado, entonces después del descifrado el error está localizado en su parte homóloga, pero del texto descifrado. Sensible a errores de usos ya que es de suma importancia de que el valor del contador no sea reusado ya que así perderíamos la seguridad.

Referencias:

- Lipmaa, H., Rogaway, P. and Wagner, D., 2000. CTR-Mode Encryption. [ebook] Universidad de California en Davis, pp.1-3. Available at: <http://www.cs.ucdavis.edu/~rogaway/papers/ctr.pdf> Accessed 13 April 2021.

M. en C. Nidia A. Cortez Duarte





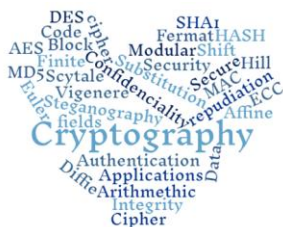
Actividad 8.-Modos de Operación

- Mustafeez, A., 2020. What is ECB?. [online] Educative: Interactive Courses for Software Developers. Available at: <https://www.educative.io/edpresso/what-is-ecb> Accessed 13 April 2021.
- Mustafeez, A., 2020. What is CBC?. [online] Educative: Interactive Courses for Software Developers. Available at: <https://www.educative.io/edpresso/what-is-cbc> Accessed 13 April 2021.
- Mustafeez, A., 2020. What is CFB?. [online] Educative: Interactive Courses for Software Developers. Available at: <https://www.educative.io/edpresso/what-is-cfb> Accessed 13 April 2021.
- Mustafeez, A., 2020. What is OFB?. [online] Educative: Interactive Courses for Software Developers. Available at: <https://www.educative.io/edpresso/what-is-ofb> Accessed 14 April 2021.

Nota: Los procedimientos deben realizarse a mano, debes escanear tus notas y juntarlas con este documento o tomar una foto e incluirla como imagen al final de este archivo.

Trabajos sin procedimientos a mano valen 0 puntos.

Al finalizar guarda un sólo archivo como PDF para subirlo a Classroom.



M. en C. Nidia A. Cortez Duarte



Actividad 8.-Modos de Operación

CFB

$$C_2 = (42 \ 208 \ 121)$$

$$(42 \ 208 \ 121) \begin{pmatrix} 1 & 23 \\ 4 & 56 \\ 11 & 98 \end{pmatrix} \mod 256 = (2205 \ 723 \ 2342) \mod 256$$

$$= (157 \ 165 \ 38)$$

$$\text{XOR} \begin{matrix} 157 & 165 & 38 \\ 10 & 50 & 9 \end{matrix}$$

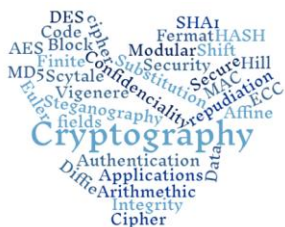
$$(151 \ 151 \ 47) = C_3$$

$$(151 \ 151 \ 47) \begin{pmatrix} 1 & 23 \\ 4 & 56 \\ 11 & 98 \end{pmatrix} \mod 256 = (1272 \ 1480 \ 1735) \mod 256 =$$

$$(248 \ 200 \ 144)$$

$$\text{XOR} \begin{matrix} 248 & 200 & 144 \\ 10 & 50 & 9 \end{matrix}$$

$$(242 \ 250 \ 206) = C_4$$





Actividad 8.-Modos de Operación

OFB

$$O_1 = E(K(C_0)) = (4 \ 9 \ 4 \ 11) \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 11 & 4 & 8 \end{pmatrix} \mod 256 = (526 \ 612 \ 709) \mod 256 = (14 \ 100 \ 197)$$

$$O_2 = E(K(C_1)) = (14 \ 100 \ 197) \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 11 & 4 & 8 \end{pmatrix} \mod 256 = (7561 \ 230112210) \mod 256 = (21 \ 253 \ 170)$$

$$O_3 = E(K(E(K(C_0+1))) = (21 \ 253 \ 170) \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 11 & 4 & 8 \end{pmatrix} \mod 256 = (2403 \ 2037 \ 2441) \mod 256$$

$$O_3 = (87 \ 21 \ 125)$$

$$O_4 = E(K(O_3)) = (87 \ 21 \ 125) \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 11 & 4 & 8 \end{pmatrix} \mod 256 = (1546 \ 1404 \ 1387) \mod 256$$

$$O_4 = (10 \ 124 \ 107)$$

C_3 :

87 21 125

XOR

10 50 9

$$(93 \ 34 \ 116) = C_3$$

C_4 :

10 124 107

XOR

10 50 9

$$(0 \ 78 \ 98) = C_4$$

