

# Tarea #1

## Integrantes:

- Luna Vázquez Felipe Alberto
- Marco Antonio Hurtado Gutierrez

## Ejercicios:

2. Descifra los siguientes mensajes que fueron cifrados con el método de César, probando diferentes desplazamientos hasta que el mensaje tenga sentido. Escribe el mensaje claro y la llave (desplazamiento) que se usó para cifrar.

Para hacer más efectivo y rápido el descifrado se usó un programa en Python 3 que prueba con todos los posibles desplazamientos,  $K \in \{0, \dots, 26\}$ , de igual manera prueba con los desplazamientos hacia "la izquierda", esto es  $K \in \{0, \dots, -26\}$ . El programa imprime en pantalla todas las sustituciones.

El programa usado se encuentra en la carpeta "src". Se llegan a los siguientes resultados:

a) S L Y D P Y Q C G L Q N E P Y B M P Y

Con llave  $K=24$  se llega al mensaje "Una frase inspiradora"

b) C V V C E M V J G K O R N G O G P V C V Q P

Con llave  $K=2$  se llega al mensaje "Attack the implementation"

c) El archivo imagen.png que originalmente era una imagen

se obtuvo una imagen en claro de la serie de Dark, con Tomas al final del portal. La  $K=114$ . La imagen se escribe en "src/resultado"

2. Considera la siguiente tabla de cifrado de sustitución simple

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
W	P	V	B	A	Q	O	Y	G	L	Z	E	F	H	J	V	D	K	I	R	H	L	T	S	N	X



a) Encripta el mensaje "criptografía y seguridad"

Usando el programa "ejercicio-2.py" se llega al siguiente resultado:  
 "U K G V R T O K W Q G W N I A O H K G B W B"

b) Escribe la tabla correspondiente que se usa para descifrar, la primera fila debe ser el alfabeto en orden

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
E	P	J	Q	L	M	I	U	S	O	R	V	N	Y	G	B	F	T	X	W	C	P	A	Z	H	K

c) Usando la tabla del inciso anterior descifra el mensaje

R G F G M O W R R W U E I W K A W T G O A G R G U W M  
 R R Y K A W R R J U R N V R T G F V E A F A M R G R G  
 J M I

Usando el programa "ejercicio-1.py" se llega al siguiente resultado:  
 "Timing attacks are a significant threat to crypto implementations"

Con un código de caracteres de 8 bits (1 byte) se pueden representar  
 d) hasta  $2^8 = 256$  caracteres (código ASCII extendido). En su caso el tamaño de la tabla.

3. El texto del archivo estaba en su versión con el método de sustitución simple. El original es un texto en español, descifrado.

Se hizo un encriptanálisis usando la técnica de frecuencias, después se programó el archivo "ejercicio-3.py" con las aproximaciones. Y al final se hizo el texto completo en Internet.

Resultó ser el siguiente texto de "Los hermanos Marx":

"Era muy divertido Harry y Groucho agitaban y golpeaban, pero la pluma que debía volar hasta el techo no se movía del pupitre. Groucho se puso..."

El texto completo se encuentra en la carpeta "resultados / Harry.txt"



5. Sea  $m \in \mathbb{Z}$ .

a) Supón que  $m$  es impar. Encuentra el entero entre 1 y  $m-1$  que es igual a  $2^{-1} \pmod{m}$ .

Tenemos enteros que por definición pasa lo siguiente

$$\begin{aligned} m &= 2k+1 \\ \Rightarrow 2^{-1} \pmod{m} \\ \Rightarrow 2^{-1} &\equiv 1 \pmod{m} \end{aligned}$$

Como  $m$  es impar sabemos que pasa lo siguiente

$$2 \times m \text{ enteros } (2, m) = 1$$

Por el algoritmo extendido de euclides

$$\begin{aligned} 1 &= 2x + my \\ 1 &\equiv 2x + my^0 \pmod{m} \\ 1 &\equiv 2x \\ x &\equiv 2^{-1} \pmod{m} \end{aligned}$$

b) De forma más general, supón que  $m \equiv 7 \pmod{6}$ . Encuentra el entero entre 1 y  $m-1$  que es igual a  $6^{-1} \pmod{m}$ .

Tenemos lo siguiente

$$\begin{aligned} m &\equiv 7 \pmod{6} \\ \Rightarrow 6 \mid m-1 \\ \Rightarrow 6x &= m-1 \text{ con } m \geq m_0 - x \geq 0 \text{ y } x \in \mathbb{Z}^+ \\ \Rightarrow 7 &= m-6x \\ \Rightarrow 7 &\equiv m-6x \pmod{m} \\ \Rightarrow 7 &\equiv -6x \pmod{m} \\ \Rightarrow -x &\equiv 6^{-1} \pmod{m} \end{aligned}$$

6. Explica por qué las siguientes funciones no sirven para encriptar mensajes considerando que los espacios de mensajes y llaves son iguales a  $\mathbb{Z}/N = \{0, 1, \dots, N-1\}$ .



$$a) E(k, m) = km \pmod{N}$$

Tomamos que si  $N$  resulta no ser primo no seria un cifrado correcto ya que este puede tener varias congruencias validas, por lo que la función no sería biyectiva. En caso de que  $N$  sea primo todo marcharía correctamente.

$$b) E(k, m) = (k+m)^2 \pmod{N}$$

Tomamos que la raíz de  $(k+m)^2$  produce dos posibles valores, positivo y negativo, por lo que si usamos esta función para cifrar la independencia no sería biyectiva. En particular con 0 y 1.

4. En cada inciso encuentra el valor de  $x$  entre 0 y  $m-1$  que resuelve la congruencia, donde  $m$  es el módulo

$$b) 727^3 \equiv x \pmod{581}$$

$$\Rightarrow 10941048 \equiv x \pmod{581}$$

$$\Rightarrow 7273 \equiv x \pmod{581}$$

$$\Rightarrow 237 \equiv x \pmod{581}$$

$$c) x - 21 \equiv 23 \pmod{37}$$

$$\Rightarrow x \equiv 23 + 21 \pmod{47}$$

$$\Rightarrow x \equiv 37n + 7 \text{ donde } n \in \mathbb{Z}^+ \rightarrow \text{Solución general}$$

$$\Rightarrow x \equiv 7 \pmod{37}$$

$\rightarrow$  Solución particular

$$a) 123 + 513 \equiv x \pmod{763}$$

$$\Rightarrow 636 \equiv x \pmod{763}$$

$$\Rightarrow x = 763n + 636 \text{ donde } n \in \mathbb{Z}^+ \rightarrow \text{Solución general}$$

$$\Rightarrow x \equiv 636 \pmod{763}$$

$\rightarrow$  Solución particular

$$d) x^2 \equiv 5 \pmod{11}$$

$$\Rightarrow x = 11n + 4 \text{ con } n \in \mathbb{Z}^+ \rightarrow \text{Solución general}$$

$$\Rightarrow x \equiv 4 \pmod{11}$$

$\rightarrow$  Solución particular

$$e) \Rightarrow x = 11n + 2 \text{ con } n \in \mathbb{Z}^+ \rightarrow \text{Solución general}$$

$$\Rightarrow x \equiv 2 \pmod{11}$$

$\rightarrow$  Solución particular



8. Muestra que los esquemas de César, sustitución simple y Vigenere pueden romperse fácilmente en un ataque de texto claro elegido, incluso mensajes claros si necesitan para recuperar la llave en cada caso?

+ Sustitución simple y César: Al usar uno o más textos citados y encriptados solo una letra en claro a partir de este podríamos descifrar todos los textos (si no cambian de llave).

+ Esquema de Vigenere: Al dividir el criptograma en bloques de tamaño  $n$ , cada columna es un cifrado de César, por lo que por lo anterior es fácil deducir que necesitamos al menos un mensaje en claro que contenga todas las letras del alfabeto.

7. Considera el cifrado afín con una llave  $K = (K_1, K_2)$

a) Usando  $N=101$  y  $K = (99, 20)$ , cifra el mensaje  $m = 100$  y descifra el cripto texto  $c = 23$

Tomemos entonces que el cifrado afín se basa en la siguiente fórmula

$$C_i \equiv K_1 * M_i + K_2 \pmod{N}$$

donde ahora sabemos que  $K_1 = 99$ ,  $K_2 = 20$  y  $N = 101$

$$C_1 = (99 * M_1 + 20) \pmod{101}$$

$$C_1 = (99 * 1 + 20) \pmod{101}$$

$$C_1 = (99 + 20) \pmod{101}$$

$$C_1 = (119) \pmod{101}$$

$$C_1 = 18 = C_3$$

$$C_0 = (99 * M_0 + 20) \pmod{101}$$

$$C_0 = (99 * 8 + 20) \pmod{101}$$

$$C_0 = (800 + 20) \pmod{101}$$

$$C_0 = 20 \pmod{101}$$

$$C_0 = 20$$

Enonces el mensaje cifrado  $M_c = 18 \ 20 \ 20$

Ahora, usando el script "ejercicio-7.py" se obtuvo que el inverso de  $K_1 = 99$  es 50

$$M_0 = (50 * 2 + 20) \pmod{101}$$

$$M_0 = (50 * 3 + 20) \pmod{101}$$

$$M_0 = (120) \pmod{101}$$

$$M_0 = (69)$$

$$M_0 = (19)$$

El mensaje descifrado es "19 69"



b) Describe un ataque de texto claro conocido para recuperar la llave  $(x_1, x_2)$ . Observa que la función de cifrado es la ecuación de una recta en el plano, donde las coordenadas corresponden a una letra en claro y una letra cifrada, ¿cuántos puntos se necesitan?

Supongamos que ya tenemos nuestro texto claro y nuestro texto cifrado. A continuación podemos tomar dos letras que son los puntos  $(x_1, y_1)$ ,  $(x_2, y_2)$  de la ecuación:

$$m = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1}$$

Para lo que para encontrar la recta solo necesitamos esos dos puntos.

c) Aplica tu ataque al archivo cifrado audio, que originalmente es un texto en formato .mp3.

Investigando en la Wikipedia se encuentra que las cubiertas de un archivo .mp3 son 255 y 251 y en el audio cifrado son 242 y 190. Entonces ya tenemos nuestros "dos puntos" por lo que podemos con nuestro ataque.

$$242 = 255x + B \mod 256$$

$$190 = 251x + B \mod 256$$

Restando ambas tenemos

$$52 = 4x \mod 256$$

Despejando  $x$

$$52 \mod 256 = 4x$$

$$13 \times 4 \mod 256 = 4x$$

$$13 \mod 256 = x$$

$$\boxed{13 = x}$$

Sustituyendo  $x$

$$\therefore K = (13, 255)$$

$$242 = 255 \times 13 + B \mod 256$$

$$242 = 255 \times 13 \mod 256 + B$$

$$242 = 3315 \mod 256 + B$$

$$-3073 \mod 256 = B$$

$$\boxed{255 = B}$$

El script "genicio-7.py" descifra el audio y lo exporta a la carpeta "resultados".

La canción resultante es "Such Great Heights de The Postal Service".