

## Ejercicios

### 2. Semana 2

#### 2.1. Inversos modulares. Teorema chino del resto. Cifrado afín II

1. En caso de que exista, calcular  $a^{-1} \pmod{b}$  y comprobar el resultado.

a)  $a = 3, b = 26$ .

b)  $a = 22, b = 28$ .

c)  $a = 15, b = 28$ .

(Utilizar el resultado del Problema 3 de la Sección 1.4).

2. Resolver el siguiente sistema de ecuaciones

$$\left. \begin{array}{l} 4a + b \equiv 23 \pmod{26} \\ 19a + b \equiv 20 \pmod{26} \end{array} \right\}$$

3. a) Probar

$$4x \equiv 4y \pmod{28} \text{ si y sólo si } x \equiv y \pmod{7}.$$

- b) Resolver los siguientes sistemas:

(i)

$$4a' \equiv 4 \pmod{28},$$

(ii)

$$12a' \equiv 8 \pmod{28}.$$

4. a) ¿Es  $(\mathbb{Z}_{12}, +, \cdot)$  cuerpo?

- b) Encontrar en  $\mathbb{Z}_{12}$  dos elementos diferentes de 0 y tales que su producto sea 0.

- c) Calcular la función de Euler de  $n = 12$ ,  $\phi(12)$ .

- d) Calcular  $\mathbb{Z}_{12}^*$ . ¿Es  $(\mathbb{Z}_{12}^*, \cdot)$  grupo?

5. Utilizar el Pequeño Teorema de Fermat para calcular:

a)  $4^{10} \pmod{11}$ ,  $5^{10} \pmod{11}$ ,  $5^{20} \pmod{11}$ ,  $5^{21} \pmod{11}$ .

b)  $19^{186} \pmod{47}$ .

6. a) Calcular  $\phi(85)$ .

- b) Utilizando el Teorema de Euler-Fermat, calcular:

$$11^{64} \pmod{85}, \quad 11^{129} \pmod{85}.$$

7. a) Sean  $a, x$  números enteros,  $x \geq 0$ , y sea  $p$  un número primo. Demostrar que

$$a^x \equiv (a \pmod{p})^{(x \pmod{p-1})} \pmod{p}.$$

Es decir, al calcular una potencia módulo un primo  $p$ , la base puede reducirse módulo  $p$  y el exponente puede reducirse módulo  $p - 1$ .

- b) Utilizar el resultado anterior para calcular  $1002^{34} \pmod{5}$ .

8. Sean  $a, b, p, q$  números enteros con  $p, q$  primos relativos. Sea

$$x = qq_1a + pp_1b,$$

donde

$$q_1 \equiv q^{-1} \pmod{p}, \quad p_1 \equiv p^{-1} \pmod{q}.$$

Probar que

$$\begin{aligned} x &\equiv a \pmod{p}, \\ x &\equiv b \pmod{q}. \end{aligned}$$

Sugerencia: tener en cuenta que  $pp_1 \equiv 0 \pmod{p}$  y  $qq_1 \equiv 0 \pmod{q}$ .

9. Utilizando el Teorema chino del resto calcular la solución  $x$  del sistema

$$\begin{aligned} x &\equiv 3 \pmod{4}, \\ x &\equiv 2 \pmod{3}, \\ x &\equiv 0 \pmod{5}. \end{aligned}$$

Comprobar el resultado.

10. Utilizando el Teorema chino del resto calcular la solución  $x$  del sistema

$$\begin{aligned} x &\equiv 5 \pmod{7}, \\ x &\equiv 4 \pmod{6}. \end{aligned}$$

Comprobar el resultado.

11. En este Problema veremos un ejemplo de criptoanálisis por análisis de frecuencias.

Supongamos que el carácter más frecuente en un mensaje cifrado largo es “1” y el segundo más frecuente es “W”. Sabemos que ha sido cifrado usando una transformación afín sobre el alfabeto de  $N = 28$  caracteres:

$A$	$B$	$C$	$D$	$E$	$F$	$G$	$H$	$I$	$J$	$K$	$L$	$M$	$N$
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
$\bar{N}$	$O$	$P$	$Q$	$R$	$S$	$T$	$U$	$V$	$W$	$X$	$Y$	$Z$	1
14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27

En español las letras más frecuentes son “E” y “A”, en ese orden. Entonces, es razonable pensar que el descifrado de “1” es “E” y el de “W” es “A”.

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C} & \longrightarrow & \mathcal{M} \\ \text{“1”} = 27 & \mapsto & \text{“E”} = 4 \\ \text{“W”} = 23 & \mapsto & \text{“A”} = 0 \end{array}$$

Si la clave de descifrado es  $(a', b')$  se tiene que

$$\left. \begin{aligned} 27a' + b' &\equiv 4 \pmod{28} \\ 23a' + b' &\equiv 0 \pmod{28} \end{aligned} \right\}$$

de donde obtenemos

$$4a' \equiv 4 \pmod{28}, \quad (1)$$

$$b' \equiv -23a' \pmod{28}. \quad (2)$$

Hemos visto en el Problema 3 de esta Sección que la ecuación (1) tiene 4 posibles soluciones

$$a' = 1, \quad a' = 8, \quad a' = 15, \quad a' = 22.$$

Como debe ser  $\text{mcd}(a', N) = 1$ , sólo tenemos dos posibilidades:

$$a' = 1 \text{ ó } a' = 15.$$

De la ecuación (2) obtenemos:

- Si  $a' = 1$ , entonces  $b' \equiv -23a' \equiv -23 \equiv 5 \pmod{28}$ .
- Si  $a' = 15$ , entonces  $b' \equiv -23a' \equiv -345 \equiv 19 \pmod{28}$ .

Entonces, las dos posibles claves son:

$$(a', b') = (1, 5) \text{ ó } (a', b') = (15, 19).$$

Tenemos dos opciones:

- Probar con las 2 posibilidades hasta encontrar un mensaje con sentido.
- Seguir con el análisis de frecuencias: supongamos que la siguiente letra más frecuente es “X”. En español la tercera letra más frecuente es “O”.

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C} & \longrightarrow & \mathcal{M} \\ \text{“X”} = 24 & \mapsto & \text{“O”} = 15 \end{array}$$

Entonces debe ser:

$$24a' + b' \equiv 15 \pmod{28}.$$

Se pide:

- a) Decidir cuál de las dos posibilidades es la clave de descifrado.
- b) Descifrar el criptograma “YNDLOXWVWTDADA”.

12. Interceptamos el mensaje “UBTYQT” que sabemos que ha sido cifrado usando una transformación translación (transformación afín de clave  $(a = 1, b)$ ) sobre el alfabeto habitual de  $N = 26$  letras.

Supongamos que en un mensaje cifrado razonablemente largo la letra más frecuente es “U”. Sabemos que en español la letra más frecuente es “E”.

Obtener la clave de descifrado y descifrar el mensaje.

13. Interceptamos el mensaje “QQHMSX” que sabemos que ha sido cifrado en bigramas usando una transformación afín sobre el alfabeto habitual de  $N = 26$  letras.

Supongamos que en un mensaje cifrado largo los bigramas más frecuentes son “EI” y “LD”, en ese orden. Sabemos que en español los bigramas más frecuentes son “EN” y “DE”.

Obtener la clave de descifrado y descifrar el mensaje.

14. Estamos intentando criptoanalizar una transformación afín sobre un alfabeto de 37 caracteres. El alfabeto comprende los dígitos 0 a 9, las 26 letras “A”-“Z” y el espacio blanco. Los números están etiquetados con ellos mismos (es decir, con los enteros 0 a 9), las letras con los enteros 10 a 35 y el blanco con 36. Interceptamos el criptograma “43DO6DRBZSM4E ” y sabemos que empieza por “ES” y que ha sido cifrado partiendo el mensaje en bloques de una letra. Obtener la clave de descifrado y descifrar el mensaje.

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R
14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27
S	T	U	V	W	X	Y	Z	“	”				
28	29	30	31	32	33	34	35	36					

## 2.2. Características del cifrado en flujo. Generación de secuencias pseudoaleatorias

1. Supongamos que dos mensajes  $M_1$  y  $M_2$  han sido cifrados con un cifrado de Vernam utilizando la misma clave. Los respectivos criptogramas son:

$$C_1 = 0111010010, \quad C_2 = 11011010.$$

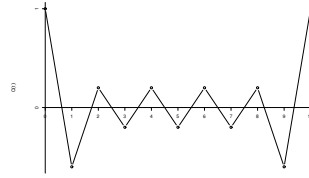
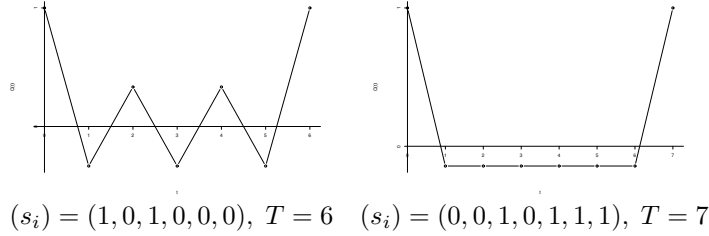
Sabiendo que  $M_1 = 1100111000$ , obtener la clave y  $M_2$ .

2. Dada la secuencia periódica de período 10,

$$(s_i) = (1, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, \dots),$$

hallar la función de autocorrelación  $C(t)$ ,  $0 \leq t \leq 10$ , y representarla gráficamente.

3. Podemos observar que la función de autocorrelación de distintas secuencias de bits es simétrica:



$$(s_i) = (1, 0, 1, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 0, \dots), T = 10$$

Probar esta propiedad en general. Es decir, dada la secuencia de bits  $(s_i) = (s_0, s_1 s_2, \dots)$  periódica de período  $T$ , sea  $C(t)$  su función de autocorrelación. Demostrar que

$$C(T - t) = C(t), \quad t = 0, 1, \dots, T - 1.$$

Sugerencia: probar que, para  $t = 0, 1, \dots, T - 1$ ,

$$\sum_{i=0}^{t-1} (2s_i - 1)(2s_{i+T-t} - 1) = \sum_{j=T-t}^{T-1} (2s_{j+t} - 1)(2s_j - 1),$$

$$\sum_{i=t}^{T-1} (2s_i - 1)(2s_{i+T-t} - 1) = \sum_{j=0}^{T-t-1} (2s_{j+t} - 1)(2s_j - 1).$$

### 2.3. Generadores congruenciales

1. Dado un generador congruencial lineal de parámetros  $a, b, m$ , estudiar si satisface las condiciones para que las secuencias que origina posean período máximo, en los siguientes casos:

a)  $a = 2, b = 3, m = 13$ .

b)  $a = 7, b = 5, m = 12$ .

2. Obtener las secuencias generadas por los generadores congruenciales lineales indicados a continuación. Estudiar sus períodos y preperíodos y, si no presentan período máximo, indicar por qué.

a)  $a = 2, b = 4, m = 14, x_0 = 1$

b)  $a = 3, b = 4, m = 18, x_0 = 2$

c)  $a = 1, b = 3, m = 13, x_0 = 1$

3. Si  $m = 90$  y  $b = 7$ , calcular los valores posibles de  $a$  para que la secuencia generada por un generador congruencial lineal de parámetros  $a, b, m$  tenga período máximo.
4. Los 3 primeros términos de una secuencia generada por un generador congruencial de parámetros  $a, b, m$  son  $x_0 = 1, x_1 = 12, x_2 = 17$ . Calcular  $x_3, x_4$  sabiendo que  $m = 18$ .