## Elementos de Matemáticas y Aplicaciones - Entrega 1

## Victoria Eugenia Torroja Rubio

## 9 de diciembre de 2024

**Ejercicio 1.** Establece criterios de divisibilidad entre 2, 3, 4, 5, 6, 7 y 8 de un número en función de los dígitos de su expresión en base 8.

Por ejemplo, un número es múltiplo de 2 cuando la última cifra de su expresión en base 8 es 0, 2, 4 o 6

Solución 1. Criterio del 2. El criterio de divisibilidad del 2 en base 8 nos viene dado en el enunciado, por tanto, solo tenemos que demostrarlo. Sea  $n \in \mathbb{N}$  y sea

$$n = a_k 8^k + \dots + a_1 8 + a_0 = \sum_{i=0}^k a_i 8^i$$

su expresión en base 8. Si  $a_0 \in \{0, 2, 4, 6\}, a_0 \equiv 0 \mod 2$ . Como  $8 \equiv 0 \mod 2$ ,

$$n \equiv a_k 8^k + \dots + a_1 8 + a_0 \equiv a_k \cdot 0 + \dots + a_1 \cdot 0 + a_0 \equiv 0 \mod 2.$$

Recíprocamente, si  $a_0 \notin \{0, 2, 4, 6\}$  no sería divisible entre 2, pues el resto de elementos de  $\mathbb{Z}_8$  son impares y, por ello, indivisibles entre 2.

Criterio del 3. Tenemos que  $8 \equiv 2 \mod 3, 8^2 \equiv 1 \mod 3$  y, en general

$$8^{2k} \equiv \left(8^2\right)^k \equiv 1 \mod 3$$
 y  $8^{2k+1} \equiv 8^{2k} \cdot 8 \equiv 2 \mod 3$ , con  $k \in \mathbb{N}$ .

Entonces, el criterio de divisibilidad del 3 consiste en que el doble de las cifras de posición par más la suma de las cifras de posición impar  $^1$  debe ser múltiplo de 3 (las cifras están en base 8). Es decir, asumiendo, sin pérdida de generalidad, que  $n = a_{2k}8^{2k} + \cdots + a_18^1 + a_0$  es necesario y suficiente que,

$$n \equiv a_{2k}8^{2k} + \dots + a_18^1 + a_0 \equiv \sum_{i=0}^k a_{2i}8^{2i} + \sum_{i=1}^k a_{2i-1}8^{2i-1} \equiv \sum_{i=0}^k a_{2i} + 2\sum_{i=1}^k a_{2i-1} \equiv 0 \mod 3$$

**Criterio del 4.** Tenemos que  $8 \equiv 0 \mod 4$ . Por tanto, para que un número n sea divisible entre 4, su última cifra en base 8 tiene que ser 0 o 4. En efecto, si  $a_0 \in \{0, 4\}$ ,

$$n \equiv a_k 8^k + \dots + a_1 8 + a_0 \equiv a_k \cdot 0 + \dots + a_1 \cdot 0 + a_0 \equiv 0 \mod 4.$$

Si  $a_0 \notin \{0,4\}$ , entonces no sería divisible entre 4, pues en  $\mathbb{Z}_8$  los únicos elementos divisibles entre 4 son 0 y 4.

 $<sup>^{1}</sup>$ En todos los casos, los coeficientes de n en base 8 son elementos de  $\mathbb{Z}_{8}$ . Además, las cifras de posición impar son aquellas con subíndice par y las cifras de posición par son aquellas de subíndice impar.

Criterio del 5. Tenemos que  $8 \equiv 3 \mod 5$ ,  $8^2 \equiv 4 \mod 5$ ,  $8^3 \equiv 2 \mod 5$  y  $8^4 \equiv 1 \mod 5$ . En general, tenemos que si  $k \in \mathbb{N}$ ,

$$8^{4k+1} \equiv 8^{4k} \cdot 8 \equiv 3 \mod 5$$
  
 $8^{4k+2} \equiv 8^{4k} \cdot 8^2 \equiv 4 \mod 5$   
 $8^{4k+3} \equiv 8^{4k} \cdot 8^3 \equiv 2 \mod 5$   
 $8^{4k+4} \equiv 8^{4k} \cdot 8^4 \equiv 1 \mod 5$ .

Así, podemos deducir que el criterio de divisibilidad del 5 en base 8 consiste en que la suma de sus cifras que vayan con un exponente de 8 divisible entre 4, más el triple de la suma de las cifras que vayan acompañadas con  $8^k$  tal que  $k \equiv 1 \mod 4$ , más cuatro veces la suma de las cifras acompañadas con un  $8^k$  con  $k \equiv 2 \mod 4$ , más el doble de la suma de las cifras acompañadas con un  $8^k$  donde  $k \equiv 3 \mod 4$ , sea múltiplo de 5. Asumamos, sin pérdida de generalidad, que  $n = a_{4k}8^{4k} + \cdots + a_18 + a_0$ , entonces debe cumplirse que

$$n \equiv a_{4k}8^{4k} + \dots + a_18 + a_0 \equiv \sum_{i=0}^k a_{4i}8^{4i} + \sum_{i=1}^k a_{4i-3}8^{4i-3} + \sum_{i=1}^k a_{4i-2}8^{4i-2} + \sum_{i=1}^k a_{4i-1}8^{4i-1}$$
$$\equiv \sum_{i=0}^k a_{4i} + 3\sum_{i=1}^k a_{4i-3} + 4\sum_{i=1}^k a_{4i-2} + 2\sum_{i=1}^k a_{4i-1} \equiv 0 \mod 5.$$

Criterio del 6. El criterio de divisibilidad del 6 consiste en que 4 veces la suma de las cifras de posición impar más dos veces la suma de las cifras de posición par sumen múltiplo de 6. Para demostrar esto vamos a demostrar en primer lugar que  $8^{2k} \equiv 4 \mod 6$ , donde  $k \in \mathbb{N}$ . Usamos el método de inducción. Tenemos que  $8^2 \equiv 64 \equiv 4 \mod 6$ . Asumimos que  $8^{2k} \equiv 4 \mod 6$ . En el caso 2(k+1):

$$8^{2(k+1)} \equiv 8^{2k} \cdot 8^2 \equiv 4 \cdot 4 \equiv 4 \mod 6.$$

Así,  $\forall k \in \mathbb{N}, 8^{2k} \equiv 4 \mod 6$ . A partir de este resultado es fácil deducir que

$$8^{2k+1} \equiv 8^{2k} \cdot 8 \equiv 4 \cdot 8 \equiv 2 \mod 6, \ \forall k \in \mathbb{N}.$$

Es decir, asumamos sin pérdida de generalidad que la mayor potencia de 8 de n sea par:

$$n \equiv a_{2k}8^{2k} + \dots + a_18 + a_0 \equiv \sum_{i=0}^k a_{2i}8^{2i} + \sum_{i=1}^k a_{2i-1}8^{2i-1} \equiv 4\sum_{i=0}^k a_{2i} + 2\sum_{i=1}^k a_{2i-1} \mod 6.$$

Criterio del 7. Dado que  $8 \equiv 1 \mod 7$ , para que n sea divisible entre 7 basta que la suma de sus cifras en base 8 sea múltiplo de 7. En efecto,

$$n \equiv a_k 8^k + \dots + a_1 8 + a_0 \equiv a_k + \dots + a_1 + a_0 \equiv 0 \mod 7.$$

**Criterio del 8.** Para que un número n sea divisible entre 8, su última cifra en base 8 debe ser 0 (no puede ser 8 pues las cifras son elementos de  $\mathbb{Z}_8$ ). En efecto, si  $a_0 = 0$ ,

$$n \equiv a_k 8^k + \dots + a_1 8 + a_0 \equiv a_k \cdot 0 + \dots + a_1 \cdot 0 + a_0 \equiv 0 \mod 8.$$

Si  $a_0 \neq 0$ , como  $a_0 \in \mathbb{Z}_8$  y ningún otro elemento de  $\mathbb{Z}_8$  es divisible entre 8, tenemos que  $n \not\equiv 0$  mód 8.

Ejercicio 2. El ISBN es un código numérico que identifica cada libro.

- (a) Utilizando la aritmética modular, describe el algoritmo utilizado para calcular el dígito de control del ISBN de 13 dígitos.
- (b) Aplicar el algoritmo anterior para calcular el dígito de control de un libro en el que se ha borrado. El resto del ISBN se ve correctamente: 978-84-131-8779-\*.
- Solución 2. (a) El algoritmo que se utiliza para calcular el dígito de control del ISBN de 13 dígitos consiste en multiplicar las cifras con posición impar por 1 y las cifras con posición par por 3 (las posiciones se cuentan de izquierda a derecha), sumar todos estos productos (a este valor lo denotaremos s), y encontrar el primer número  $n \in \mathbb{N}$  que cumple  $s + n \equiv 0 \mod 10$ . Es decir el número n que buscamos cumple que

$$s + n \equiv 0 \mod 10 \iff n \equiv -s \mod 10.$$

Fuente: https://www.grupoalquerque.es/mate\_cerca/paneles\_2012/168\_ISBN2.pdf

(b) En este caso, el valor de s será:

$$s = 9 + 3 \cdot 7 + 8 + 3 \cdot 8 + 4 + 3 \cdot 1 + 3 + 3 \cdot 1 + 8 + 3 \cdot 7 + 7 + 3 \cdot 9 = 138.$$

Así,  $n \equiv -s \equiv -138 \equiv 2 \mod{10}$ . Por tanto, el dígito que buscamos es 2.

- **Ejercicio 3.** (a) Encriptar el mensaje: 'CARA', según el algoritmo RSA con clave pública (n, k) = (65, 5).
- (b) Comprobar que se recupera el mensaje original, desencriptando el resultado obtenido en (a).
- **Solución 3. (a)** En primer lugar, debemos codificar el mensaje (en este caso vamos a usar la tabla que no contiene a la 'ñ'). Entonces, tenemos que el mensaje 'CARA' se traduce a

A continuación, encriptamos la codificación elevando cada número a 5 y reduciéndolo módulo 65.

$$12^{5} \equiv (12^{2})^{2} \cdot 12 \equiv 144^{2} \cdot 12 \equiv 14^{2} \cdot 12 \equiv 12 \mod 65$$

$$10^{5} \equiv (10^{2})^{2} \cdot 10 \equiv 100^{2} \cdot 10 \equiv 35^{2} \cdot 10 \equiv 30 \mod 65$$

$$27^{5} \equiv (27^{2})^{2} \cdot 27 \equiv 729^{2} \cdot 27 \equiv 14^{2} \cdot 27 \equiv 27 \mod 65.$$

De esta manera, el texto cifrado que obtenemos es el siguiente:

(b) Para recuperar el mensaje transmitido, debemos encontrar el inverso de 5 módulo  $\varphi$  (65) y elevar cada uno de los elementos del cifrado a este número y reducirlo módulo 65. En primer lugar, calculamos la función de Euler para 65. Dado que  $65 = 13 \cdot 5$ :

$$\varphi(65) = 65\left(1 - \frac{1}{13}\right)\left(1 - \frac{1}{5}\right) = 12 \cdot 4 = 48.$$

Como  $\operatorname{mcd}(5,48)=1$ , tenemos que existe  $5^{-1} \mod 48$ . El número x que buscamos cumple que

$$5x \equiv 1 \mod 48$$
.

Para resolver la congruencia comenzamos con encontrar una identidad de Bézout para 5 y 48:

$$1 = 2 \cdot 48 + (-19) \cdot 5 \iff (-19) \cdot 5 - 1 = (-2) \cdot 48 \iff (-19) \cdot 5 \equiv 1 \mod 48.$$

Entonces,  $x \equiv 5^{-1} \equiv -19 \equiv 29 \mod 48$ . Ahora, elevamos cada uno de los elementos del cifrado a 29 y lo reducimos módulo 65.

$$\begin{split} 12^{29} &\equiv & 12^{16} \cdot 12^8 \cdot 12^4 \cdot 12 \equiv 14^8 \cdot 14^4 \cdot 14^2 \cdot 12 \equiv 1^4 \cdot 1^2 \cdot 12 \equiv 12 \mod 65 \\ 30^{29} &\equiv & 30^{16} \cdot 30^8 \cdot 30^4 \cdot 30 \equiv 55^8 \cdot 55^4 \cdot 55^2 \cdot 30 \equiv 35^4 \cdot 35^2 \cdot 35 \cdot 30 \equiv 55^2 \cdot 55 \cdot 35 \cdot 30 \\ &\equiv \underbrace{35^2 \cdot 55}_{55^2 \equiv 35 \mod 65} \quad : 30 \equiv 35 \cdot 30 \equiv 10 \mod 65 \\ 27^{29} &\equiv & 27^{16} \cdot 27^8 \cdot 27^4 \cdot 27 \equiv 14^8 \cdot 14^4 \cdot 14^2 \cdot 27 \equiv 1^4 \cdot 1^2 \cdot 1 \cdot 27 \equiv 27 \mod 65. \end{split}$$

Así, recuperamos el mensaje dado por el enunciado, pues 12 10 27  $10 \rightarrow \text{'CARA'}$ .