

## **REPASO DE ARITMÉTICA MODULAR**

ALAN REYES-FIGUEROA

CRİPTOGRAFÍA Y CIFRADO DE INFORMACIÓN (AULA 13) 23.SEPTIEMBRE.2021

# Congruencias

Hacen su aparición en la obra de GAUSS, *Disquisitiones Arithmeticae* (1801).

## Definición

Sean  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ , con  $n > 1$ . Definimos  $a \equiv b \pmod{n}$  si, y sólo si,  $n \mid a - b$ . En ese caso, decimos que  $a$  **es congruente con  $b$  módulo  $n$** , o que  $a$  y  $b$  **son congruentes módulo  $n$** .

En caso contrario, escribiremos  $a \not\equiv b \pmod{n}$ , y decimos que  $a$  y  $b$  no son congruentes módulo  $n$ .

**Ejemplo:**  $17 \equiv 3 \pmod{7}$ ,  $11 \equiv -4 \pmod{3}$ .

Basta calcular que la diferencia entre 17 y 3 es un múltiplo de 7:

$$17 - 3 = 14 = 2(7) \quad \implies \quad 7 \mid 17 - 3.$$

Otra forma de verlo es vía el residuo de la división:

$$\frac{17}{7} = 2 + \frac{3}{7} \quad \implies \quad 17 \equiv 3 \pmod{7}.$$

## Propiedades (Propiedades de las Congruencias)

Para cualesquiera enteros  $a, b, c, d, k, n \in \mathbb{Z}$ ,  $n > 1$ . se tiene.

1. (Reflexividad)  $a \equiv a \pmod{n}$ ,
2. (Simetría) si  $a \equiv b \pmod{n}$ , entonces  $b \equiv a \pmod{n}$ ,
3. (Transitividad) Si  $a \equiv b \pmod{n}$ ,  $b \equiv c \pmod{n}$ , entonces  $a \equiv c \pmod{n}$ ,
4. (Compatibilidad con suma y resta)

$$\begin{cases} a \equiv b \pmod{n} \\ c \equiv d \pmod{n} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} a + c \equiv b + d \pmod{n}, \\ a - c \equiv b - d \pmod{n}, \end{cases}$$

5. (Compatibilidad con producto)

$$\begin{cases} a \equiv b \pmod{n} \\ c \equiv d \pmod{n} \end{cases} \Rightarrow ac \equiv bd \pmod{n},$$

6. Si  $a \equiv b \pmod{n}$ , entonces  $ka \equiv kb \pmod{n}$ , para todo  $k \in \mathbb{Z}$ ,
7. Si  $a \equiv b \pmod{n}$ , entonces  $a^k \equiv b^k \pmod{n}$ , para  $k \geq 0$ .

# Congruencias

8. (Cancelación) Si  $(n, c) = 1$ , entonces  $ac \equiv bc \pmod{n} \Rightarrow a \equiv b \pmod{n}$ .

Prueba: (1.) Para todo  $a \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}, n \mid 0 = a - a \Rightarrow a \equiv a \pmod{n}$ .

(2.)  $a \equiv b \pmod{n} \Rightarrow n \mid b - a \Rightarrow n \mid a - b \Rightarrow b \equiv a \pmod{n}$ .

(3.)  $n \mid b - a, n \mid c - b \Rightarrow n \mid (b - a) + (c - b) = c - a \Rightarrow a \equiv c \pmod{n}$ .

(4.)  $n \mid b - a, n \mid d - c \Rightarrow n \mid (b - a) \pm (d - c) = (b \pm d) - (a \pm c) \Rightarrow a \pm c \equiv b \pm d \pmod{n}$ .

(5.)  $n \mid b - a, n \mid d - c \Rightarrow n \mid (b - a)c$  y  $n \mid a(d - c)$ . Luego,  
 $n \mid (b - a)c - a(d - c) = bc - ad \Rightarrow ad \equiv bc \pmod{n}$ .

(6.) Aplicando (4.)  $k$ -veces consecutivas, con  $c = a, d = b$ , se obtiene,  $ka \equiv kb \pmod{n}$ .

(7.) Aplicando (5.)  $k$ -veces consecutivas, con  $c = a, d = b$ , se obtiene,  $a^k \equiv b^k \pmod{n}$ .

Otra alternativa es ver que si  $a \equiv b \pmod{n}$ , entonces  $n \mid b - a$   
 $\Rightarrow n \mid (b - a)(b^{k-1} + ab^{k-1} + \dots + a^{k-2}b + a^{k-1}) = b^k - a^k$ . Así,  $a^k \equiv b^k \pmod{n}$ .

(8.) Suponga que  $ac \equiv bc \pmod{n}$ , con  $(n, c) = 1$ . Entonces  $n \mid bc - ac = (b - a)c$ . Por el lema de Eulices, como  $(n, c) = 1$ , entonces  $n \mid b - a \Rightarrow a \equiv b \pmod{n}$ .  $\square$

# Congruencias

**Obs!** Dados  $a \in \mathbb{Z}$  y  $n \in \mathbb{Z}^+$ , por el Algoritmo de la División, existen  $q, r \in \mathbb{Z}$  tales que  $a = qn + r$ , con  $0 \leq r < n$ . Entonces, por definición de congruencia,  $n \mid -qn = r - a \Rightarrow a \equiv r \pmod{n}$ . Porque hay  $n$  opciones para  $r$ , vemos que todo entero es congruente módulo  $n$  exactamente con uno de los valores residuos  $0, 1, 2, \dots, n - 1$ ; en particular,  $a \equiv 0 \pmod{n}$  si, y sólo si,  $n \mid a$ .

## Definición

El conjunto de  $n$  enteros  $0, 1, 2, \dots, n - 1$  se denomina el **conjunto de residuos mínimos no negativos** o **residuos canónicos**, módulo  $n$ .

En general, una colección de  $n$  números enteros  $a_1, a_2, \dots, a_n$  forman un **conjunto completo de residuos** (o un **sistema completo de residuos**) módulo  $n$  si cada  $a_i$  es congruente a alguno de los números  $0, 1, 2, \dots, n - 1$ , módulo  $n$ .

**Ejemplo:**  $-12, -4, 11, 13, 22, 82, 91$  constituyen un sistema completo de residuos módulo 7.

**Obs!**  $S = \{a_i\}_{i=1}^n \subset \mathbb{Z}$  es un sistema de residuos módulo  $n \Leftrightarrow a_i \not\equiv a_j \pmod{n}$ , para  $i \neq j$ .

# Congruencias

## Teorema

*Para enteros arbitrarios  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $a \equiv b \pmod{n} \Leftrightarrow a$  y  $b$  dejan el mismo residuo cuando se divide por  $n$ .*

Prueba: ( $\Rightarrow$ ) Si  $a \equiv b \pmod{n}$ , de modo que  $n \mid b - a$  y  $b = a + kn$  para algún entero  $k$ . Suponga que en la división entre  $n$ ,  $a$  deja un cierto residuo  $r$ ; es decir,  $a = qn + r$ , con  $0 \leq r < n$ . Por lo tanto,  $b = a + kn = (qn + r) + kn = (q + k)n + r$ , por lo que  $b$  tiene el mismo residuo que  $a$ .

( $\Leftarrow$ ) Por otro lado, suponga que podemos escribir  $a = q_1n + r$  y  $b = q_2n + r$ , con el mismo residuo  $0 \leq r < n$ . Entonces,

$$b - a = (q_2n + r) - (q_1n + r) = (q_2 - q_1)n,$$

de modo que  $n \mid b - a$ . Esto es  $a \equiv b \pmod{n}$ .  $\square$

**Ejemplo:**  $-56$  y  $-11$  pueden escribirse como  $-56 = (-7)9 + 7$ ,  $-11 = (-2)9 + 7$ . Esto muestra que  $-56 \equiv -11 \pmod{9}$ .

# Congruencias

Vimos que una de las propiedades básicas de congruencias es que si  $ca \equiv cb \pmod{n}$  entonces  $a \equiv b \pmod{n}$ , siempre que  $(c, n) = 1$ . Cuando  $(c, n) \neq 1$  la cancelación en general no vale. Por ejemplo,  $2(4) \equiv 2(1) \pmod{6}$ , pero  $4 \not\equiv 1 \pmod{6}$ .

Con las precauciones adecuadas, se puede permitir la cancelación

## Teorema

*Si  $ca \equiv cb \pmod{n}$ , entonces  $a \equiv b \pmod{\frac{n}{d}}$ , donde  $d = (c, n)$ .*

Prueba: Por hipótesis,  $n \mid cb - ca$  y podemos escribir  $c(b - a) = cb - ca = kn$ , para algún  $k \in \mathbb{Z}$ . Como  $(c, n) = d$ , existen enteros primos relativos  $r, s$  que satisfacen  $c = dr$ ,  $n = ds$ . Sustituyendo en la ecuación anterior,

$$dr(b - a) = kds \quad \Rightarrow \quad r(b - a) = ks,$$

de modo que  $s \mid r(b - a)$ . Como  $(r, s) = 1$ , el Lema de Euclides garantiza que  $s \mid b - a$ .  
Portanto,  $a \equiv b \pmod{s}$ ; en otras palabras,  $a \equiv b \pmod{\frac{n}{d}}$ .  $\square$

# Congruencias

## Corolario

Si  $ca \equiv cb \pmod{n}$ , y  $(c, n) = 1$ , entonces  $a \equiv b \pmod{n}$ .  $\square$

## Corolario

Si  $ca \equiv cb \pmod{p}$ , y  $p \nmid c$ , con  $p$  primo, entonces  $a \equiv b \pmod{p}$ .

Prueba: Las condiciones  $p$  primo y  $p \nmid c$  implican que  $(c, p) = 1$ .  $\square$

**Ejemplo:** Considere la congruencia  $42 \equiv 15 \pmod{27}$ . Como  $(3, 27) = 3$ , debido al teorema anterior podemos “cancelar” el factor 3 en la congruencia. Así  $14 \equiv 5 \pmod{9}$ . Una ilustración adicional es la congruencia  $-35 \equiv 45 \pmod{8}$ . Aquí, 5 y 8 son primos relativos, y podemos cancelar el factor 5 para obtener  $-7 \equiv 9 \pmod{8}$ .

**Obs!** En el teorema, no es necesario que  $c \not\equiv 0 \pmod{n}$ , pues en ese caso tendríamos  $c \equiv 0 \pmod{n} \Rightarrow (c, n) = n$ , y la conclusión sería  $a \equiv b \pmod{1}$ , se mantiene automáticamente para todos entero  $a$  y  $b$ .



# Ejemplos

**Ejemplo:** Hallar el residuo de la división  $5^{3^{20}}$  entre 13.

Solución:

$5^4 \equiv 1 \pmod{13}$ . Además, los residuos de dividir  $5^n$  por 13 se repiten en ciclos de 4:

$$\begin{array}{ll} 5^0 \equiv 1 \pmod{13}, & 5^4 \equiv 1 \pmod{13}, \\ 5^1 \equiv 5 \pmod{13}, & 5^5 \equiv 5 \pmod{13}, \\ 5^2 \equiv -1 \pmod{13}, & 5^6 \equiv -1 \pmod{13}, \\ 5^3 \equiv -5 \pmod{13}, & 5^7 \equiv -5 \pmod{13}, \dots \end{array}$$

Por otro lado, tenemos que  $3 \equiv -1 \pmod{4}$ , de modo que  $3^{20} \equiv (-1)^{20} \equiv 1 \pmod{4}$ . Esto es,  $3^{20}$  deja residuo 1 al dividirse por 4. Así,  $5^{3^{20}} \equiv 5^1 \equiv 5 \pmod{13}$ .

**Ejercicio:** Hallar el residuo de la división de  $3^{1000}$  entre 101.

# Potenciación Binaria

**Aplicación:** Cálculo de potencias grandes módulo  $n$ .

Con frecuencia deseamos calcular el valor de una potencia  $a^k \pmod{n}$ , cuando  $k$  es grande. ¿Existe una forma eficiente de obtener este cálculo?

Uno de esos procedimientos, es llamado el **algoritmo exponencial binario**, y se basa en elevar al cuadrado de forma sucesiva, módulo  $n$ .

Más específicamente, el exponente  $k$  se escribe en forma binaria, como

$$k = (a_m a_{m-1} \cdots a_2 a_1 a_0)_2 = \sum_{k=0}^m a_k d^k,$$

y los valores  $a^{2^j} \pmod{n}$  se calculan para las potencias de 2, que corresponden a los 1's en la representación binaria de  $k$ . Estos resultados parciales luego se multiplican para dar la respuesta final.

# Potenciación Binaria

**Ejemplo:** Calcular  $5^{110} \pmod{131}$ .

Primero, expresamos el exponente 110 en base 2 como

$$110 = 64 + 32 + 8 + 4 + 2 = 2^6 + 2^5 + 2^3 + 2^2 + 2^1 = (1101110)_2.$$

Obtenemos ahora las potencias de  $5^{2^j} \pmod{131}$ , correspondientes a los 1's en la representación anterior:

$$5^2 \equiv 25 \pmod{131},$$

$$5^4 \equiv 25^2 \equiv 625 \equiv 101 \pmod{131},$$

$$5^8 \equiv 101^2 \equiv 10201 \equiv 114 \pmod{131},$$

$$5^{16} \equiv 114^2 \equiv 12996 \equiv 27 \pmod{131},$$

$$5^{32} \equiv 27^2 \equiv 729 \equiv 74 \pmod{131},$$

$$5^{64} \equiv 74^2 \equiv 5476 \equiv 105 \pmod{131}.$$

# Potenciación Binaria

Multiplicamos ahora los resultados parciales, correspondientes a los 1's en la expansión binaria del exponente

$$5^{110} = 5^{64} \cdot 5^{32} \cdot 5^8 \cdot 5^4 \cdot 5^2 \equiv 105 \cdot 74 \cdot 114 \cdot 101 \cdot 25 \equiv 60 \pmod{131}.$$

Como una variación del procedimiento anterior, se podrían calcular módulo 131, las potencias  $5^2, 5^3, 5^6, 5^{12}, 5^{24}, 5^{48}, 5^{96}$  para llegar al resultado

$$5^{110} = 5^{96} \cdot 5^{12} \cdot 5^2 \equiv 41 \cdot 117 \cdot 25 \equiv 60 \pmod{131},$$

lo que requeriría menos multiplicaciones.

# Potenciación Binaria

**Algoritmo:** (Potenciación Binaria).

*Inputs:*  $x, k, n \in \mathbb{N}$  números naturales,  $k \geq 0$ ,  $n > 1$ , donde  $x$  es la base,  $k$  es la potencia, y  $n$  es el módulo.

*Outputs:*  $\text{result} = x^k \pmod{n}$ ,

Initialize answer  $\text{result} = 1$ ,

*# repeat until  $k$  becomes 0*

while ( $y > 0$ ):

    If ( $y \% 2 == 1$ ):

$\text{result} = (\text{result} * x) \% n$ ,

*# binary shift to half  $y$  ( $y = y // 2$ )*

$y = y \gg 1$ ,

*# change  $x$  to  $x^2$*

$x = (x * x) \% n$ ,

return  $\text{result}$ .