

REPASO DE ARITMÉTICA MODULAR

ALAN REYES-FIGUEROA

CRIPTOGRAFÍA 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 x²

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

return result.