

Representación de números

Clase 25

IIC 1253

Prof. Cristian Riveros

Congruencia modular (pendiente clase anterior)

Definición

Sea $m \in \mathbb{Z}$ con $m > 0$.

Para todo $a, b \in \mathbb{Z}$ diremos que a es **congruente** con b **módulo** m si:

$$a \equiv b \pmod{m} \quad \text{si, y solo si,} \quad m \mid (a - b)$$

Ejemplo

■ $15 \equiv 45 \pmod{6} \quad ?$



■ $-7 \equiv -11 \pmod{4} \quad ?$



Congruencia modular (pendiente clase anterior)

Definición

Sea $m \in \mathbb{Z}$ con $m > 0$.

Para todo $a, b \in \mathbb{Z}$ diremos que a es **congruente** con b **módulo** m si:

$$a \equiv b \pmod{m} \quad \text{si, y solo si,} \quad m \mid (a - b)$$

Para $m \in \mathbb{Z}$, la relación $a \equiv b \pmod{m}$ es una **relación de equivalencia**.

Proposición

Para todo $a, b, m \in \mathbb{Z}$ con $m > 0$, las siguientes condiciones son equivalentes:

1. $a \equiv b \pmod{m}$
2. $a = b + m \cdot s$ para algún $s \in \mathbb{Z}$.
3. $(a \bmod m) = (b \bmod m)$

Suma y multiplicación de congruencia modular

Si $7 \equiv 13 \pmod{6}$ y $2 \equiv 8 \pmod{6}$, ¿es verdad que:

$$7 + 2 \equiv 13 + 8 \pmod{6} \quad ?$$

$$7 \cdot 2 \equiv 13 \cdot 8 \pmod{6} \quad ?$$

Suma y multiplicación de congruencia modular

Proposición

Para todo $m > 0$, si $a \equiv b \pmod{m}$ y $c \equiv d \pmod{m}$ entonces:

$$a + c \equiv b + d \pmod{m}$$

$$a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m}$$

Demostración

Supongamos que $a \equiv b \pmod{m}$ y $c \equiv d \pmod{m}$.

Por la proposición anterior, tenemos que existe $r, s \in \mathbb{Z}$ tal que:

$$a = b + m \cdot r \quad \text{y} \quad c = d + m \cdot s$$

Sumando y multiplicando ambas igualdades, tenemos que:

$$a + c = b + d + m \cdot (r + s) \quad \Rightarrow \quad a + c \equiv b + d \pmod{m}$$

$$\begin{aligned} a \cdot c &= (b + m \cdot r)(d + m \cdot s) \\ &= b \cdot d + m \cdot (bs + rd + rms) \quad \Rightarrow \quad a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m} \quad \square \end{aligned}$$

Suma y multiplicación de congruencia modular

Proposición

Para todo $m > 0$, si $a \equiv b \pmod{m}$ y $c \equiv d \pmod{m}$ entonces:

$$a + c \equiv b + d \pmod{m}$$

$$a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m}$$

Corolario

Para todo $a, b, m \in \mathbb{Z}$ con $m > 0$, se tiene que:

$$(a + b) \bmod m = ((a \bmod m) + (b \bmod m)) \bmod m$$

$$(a \cdot b) \bmod m = ((a \bmod m) \cdot (b \bmod m)) \bmod m$$

Demostración: ejercicio.

Aritmética módulo m

Definición

Para $m > 0$, sea $\mathbb{Z}_m = \{0, \dots, m-1\}$.

Para todo $a, b \in \mathbb{Z}_m$, definimos las operaciones $+_m$ y \cdot_m como:

$$a +_m b = (a + b) \bmod m$$

$$a \cdot_m b = (a \cdot b) \bmod m$$

¿cuáles son los valores de?

■ $7 +_{11} 9 = 5$

■ $7 \cdot_{11} 9 = 8$

¿han usado estas operaciones antes?

¿qué propiedades cumple la aritmética modular?

Propiedades

Para todo $a, b, c \in \mathbb{Z}_m$, se cumple que:

Clausura: $a +_m b \in \mathbb{Z}_m$ y $a \cdot_m b \in \mathbb{Z}_m$.

Conmutatividad: $a +_m b = b +_m a$
 $a \cdot_m b = b \cdot_m a$

Asociatividad: $a +_m (b +_m c) = (a +_m b) +_m c$
 $a \cdot_m (b \cdot_m c) = (a \cdot_m b) \cdot_m c$

Identidad: $a +_m 0 = a$
 $a \cdot_m 1 = a$

Inverso (aditivo): Si $a \neq 0$, entonces existe $a' \in \mathbb{Z}_m$ tal que $a +_m a' = 0$

Distributividad: $a \cdot_m (b +_m c) = (a \cdot_m b) +_m (a \cdot_m c)$

¿qué propiedad falta?

Outline

Representación de números

Outline

Representación de números

Representación de números

Teorema

Sea $b > 1$. Si $n \in \mathbb{N} - \{0\}$, entonces se puede escribir de forma única como:

$$n = a_{k-1}b^{k-1} + a_{k-2}b^{k-2} + \dots + a_1b + a_0 = \sum_{i=0}^{k-1} a_i b^i$$

- $k \geq 1$,
- a_0, \dots, a_{k-1} menor que b ($a_i < b$) y
- $a_{k-1} \neq 0$.

¿cuál es la representación de 123?

con $b = 10$: $123 = 1 \cdot 10^2 + 2 \cdot 10^1 + 3 \cdot 10^0$

con $b = 2$: $123 = 1 \cdot 2^6 + 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^3 + 0 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0$

con $b = 8$: $123 = 1 \cdot 8^2 + 7 \cdot 8^1 + 3 \cdot 8^0$

Representación de números

Demostración: por inducción fuerte

$$P(n) := n = \sum_{i=0}^{k-1} a_i b^i$$

1. $P(1): 1 = 1 \cdot b^0$



2. Suponemos que $P(n')$ se cumple para todo $n' < n$ y dem. $P(n)$:

- Existe un único par $m, r \in \mathbb{Z}$ con $0 \leq r < b$ tal que: $n = m \cdot b + r$.
- Como $m < n$ (¿por qué?), entonces por hipótesis de inducción:

$$m = \sum_{i=0}^{k-1} a_i b^i \quad k \geq 1, a_i < b \text{ y } a_{k-1} \neq 0.$$

- Reemplazando m tenemos que:

$$n = \left(\sum_{i=0}^{k-1} a_i b^i \right) \cdot b + r = \sum_{i=0}^{k-1} a_i b^{i+1} + r$$

- Definiendo $a'_0 = r$ y $a'_{i+1} = a_i$ para $0 \leq i < k$, tenemos que:

$$n = a'_k b^k + a'_{k-1} b^{k-1} + \dots + a'_1 b + a'_0$$

con $k+1 \geq 1$, $a'_i < b$ y $a'_k \neq 0$.



Representación de números

Teorema

Sea $b > 1$. Si $n \in \mathbb{N}$, entonces se puede escribir de forma única como:

$$n = a_{k-1}b^{k-1} + a_{k-2}b^{k-2} + \dots + a_1b + a_0 = \sum_{i=0}^{k-1} a_i b^i$$

- $k \geq 1$,
- a_0, \dots, a_{k-1} menor que b ($a_i < b$) y
- $a_{k-1} \neq 0$.

Desde ahora, decimos que la representación de n en base b es la secuencia:

$$(n)_b = a_{k-1} \dots a_1 a_0$$

Ejemplo

$$(123)_{10} = 123$$

$$(123)_2 = 1111011$$

$$(123)_8 = 173$$

¿cómo encontramos la representación de n en base b ?

Para $n \in \mathbb{N} - \{0\}$ y $b > 1$, deseamos encontrar los coeficientes $a_i < b$ tal que:

$$n = a_{k-1}b^{k-1} + \dots + a_1b + a_0$$

Sabemos que $n = q \cdot b + r$ para algún único par $q, r \in \mathbb{N}$ con $r < b$.

¿qué es q y r en la representación de n en base b ?

Proposición

Para un $n \in \mathbb{N} - \{0\}$ y $b > 1$, si $(n)_b = a_{k-1} \dots a_1 a_0$ y $n = q \cdot b + r$, entonces:

$$\begin{aligned} r &= a_0 \\ (q)_b &= a_{k-1} \dots a_1 \end{aligned}$$

Demostración: ejercicio.

¿cómo encontramos la representación de n en base b ?

Ejemplo

Para escribir 39 en base 2:

$$39 = 19 \cdot 2 + 1$$

$$19 = 9 \cdot 2 + 1$$

$$9 = 4 \cdot 2 + 1$$

$$4 = 2 \cdot 2 + 0$$

$$2 = 1 \cdot 2 + 0$$

$$1 = 0 \cdot 2 + 1$$

Por lo tanto, $(39)_2 = 100111$.

Para escribir 39 en base 5:

$$39 = 7 \cdot 5 + 4$$

$$7 = 1 \cdot 5 + 2$$

$$1 = 0 \cdot 5 + 1$$

Por lo tanto, $(39)_5 = 124$.

Algoritmo para conversión de base

Algoritmo

input : Número $n \in \mathbb{N} - \{0\}$, base $b \geq 2$

output: Una secuencia $(n)_b = a_{k-1} \dots a_1 a_0$

Function ConversiónBase (n, b)

$q := n$

$k := 0$

while $q \neq 0$ **do**

$a_k := q \bmod b$

$q := q \operatorname{div} b$

$k := k + 1$

return $a_{k-1} \dots a_1 a_0$

¿cuál es el tiempo del algoritmo en términos de n ?

¿cuál es el tamaño de $(n)_b$ con respecto a n ?

Suponga que $|(n)_b| = k$.

- Como n tiene k dígitos en base b , entonces:

$$b^{k-1} \leq n \leq b^k - 1$$

- Despejando k , tenemos que:

$$\log_b(n+1) \leq k \leq \log_b(n) + 1$$

- Como k es un valor entero:

$$\lceil \log_b(n+1) \rceil \leq k \leq \lfloor \log_b(n) + 1 \rfloor$$

Teorema

Para todo $n \in \mathbb{N}$ y $b \geq 2$, se cumple que $|(n)_b| = \lceil \log_b(n+1) \rceil$.

Por lo tanto, $|(n)_b| \in \mathcal{O}(\log(n))$.

Representación y división de números

¿cómo sabemos que un número es divisible por 3?

$$\begin{aligned}n \bmod 3 &= (a_k \cdot 10^k + \dots + a_1 \cdot 10 + a_0) \bmod 3 \\&= ((a_k \cdot 10^k) \bmod 3 + \dots + (a_1 \cdot 10) \bmod 3 + a_0 \bmod 3) \bmod 3 \\&= ((a_k \cdot 1) \bmod 3 + \dots + (a_1 \cdot 1) \bmod 3 + a_0 \bmod 3) \bmod 3 \\&= (a_k + \dots + a_1 + a_0) \bmod 3\end{aligned}$$

Demuestre reglas para 4, 9, ...