

$$a, b \in \mathbb{Z}, m, h \in \mathbb{Z}^+$$

Probar que

$$a \equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow \exists i: 0 \leq i < h, a \equiv b + mi \pmod{mh}$$

Ideas

R: $0 \leq i < h$ me hace acordar al resto de la división

F: expresar los enunciados con la definición de congruencia

Obs: hay que probar (\Rightarrow) y (\Leftarrow)

(\Leftarrow)

(\Leftarrow) $\exists i : 0 \leq i < h$, tal que $a \equiv b + mi \pmod{mh}$

por definición de \equiv , $\exists k : a = mh \cdot k + r \quad 0 \leq r < mh$

$$b + mi = mh \cdot k' + r \quad ①$$

$$b = -mi + mh \cdot k' + r = m(-i + hk') + r \quad ②$$

r no necesariamente es el resto, mód m ,
porque no necesariamente es $r < m$

No nos va a importar, porque al hacer
congruencias no siempre hay que
comparar un número con el resto

④ Al pasar a igualdades entre números enteros,
"nos libraremos" de la congruencia
(m o mh quedan multiplicados). Agregamos variables.

$$\left. \begin{array}{l} \textcircled{1} \quad a \equiv r \pmod{m} \\ \textcircled{2} \quad b \equiv r \pmod{m} \end{array} \right\} \Rightarrow a \equiv b \pmod{m}$$

Después que hicimos esta demostración,

F: podríamos haber hecho directamente

$a \equiv b \pmod{m}$ probando que $a - b$ es múltiplo de m

(no hace falta comparar siempre con el resto)

Directamente $a \equiv b + mi \pmod{mh}$

$$\text{por def. } a - (b + mi) = mh \cdot K$$

$$a - b = mi + mh \cdot K = m(i + hK) = i$$

$$\text{por def. } a \equiv b \pmod{m}$$

(\Rightarrow) Partimos de que $a \equiv b \pmod{m}$

$$a \equiv b + mi \pmod{m} \quad (\text{falta } h)$$

Congruencia mód mh "da más información" que congruencia mód m

+ deos

(división entera)

$$a = mh \cdot k + r, \quad 0 \leq r < mh \quad \text{y} \quad 0 \leq \frac{r}{m} < h$$

$$a \equiv r \pmod{mh}$$

$$a = m \cdot l + s, \quad 0 \leq s < m$$

Puede no ser entero.

$$mh \cdot k + r = m \cdot l + s$$

(recordemos que podemos)

$$r - s \equiv ml - mh \cdot k = m(l - hk) \quad q$$

(hacer div. entera)

$$r \equiv s \pmod{m}$$

$$\text{G.: } r = mq + s$$

Sustituir, mas

$$a = mhk + mq + s = m(hk'' + q) + s$$

$$a \equiv s \pmod{m} \quad (\text{ya lo sabíamos})$$

Recordar el objetivo:

Encontrar i : $0 \leq i < h$, $a \equiv b + mi \pmod{mh}$

$$\rightarrow a - (b + mi) = mh \cdot q \Leftrightarrow \text{por def}$$

$$a = m \cdot l + s \quad \xrightarrow{\text{es el mismo } s}$$

$$b = m \cdot l' + s \quad \xrightarrow{\text{porque } a \equiv b \pmod{m}}$$

$$a - (b + mi) = ml + s - ml' - s - mi = mhq \quad \text{me gustaría}$$
$$m(l - l' - i) =$$

$$a-b = mk \quad \text{porque } a \equiv b \pmod m$$

$$a-b = mh \cdot k' + r \quad 0 \leq r < mh$$

demostremos que $\exists i : r = mi$

$$0 \leq k < h \quad 0 \leq i < h$$

$$h \leq k < 2h$$

$$\text{Si } mh > a-b \geq 0, \quad k'=0, \quad a-b = r$$

$$mk$$

$$\text{pero } a-b = mk$$

(entonces $i=k$ sirve)

$$h \leq q$$

$$h \leq k-h$$

$$2h \leq k$$

$$\text{Si } mh \leq a-b$$

$$k = h + q \quad (k'=1)$$

también

$$\text{Si } h > q \Rightarrow i = q \quad mh + mi = mh = (a-b)$$

$$2h \leq k$$

$$\text{Si } h \leq q \Rightarrow \text{tomo } i = q - h$$

estamos comparando q con múltiplos de h

$$q-h < h$$

Va de nuevo la hoja anterior, más ordenada.

$$a-b = mk \quad \text{Porque} \quad a \equiv b \pmod{m}$$

$$a-b = mh \cdot k' + r \quad (\text{división entera de } a-b \text{ entre } mh)$$

$0 \leq r < mh$

Queremos llegar a que $\exists i : 0 \leq i < h : r = mi$
porque en este caso $a - (b+mi) = a - b - r = mh \cdot k'$

Separamos casos de este commentario

① $a-b > 0$ pero es lo mismo que resolver ① con $b-a$

② $a-b < 0$ que resolver ①

Concluimos que alcanza con resolver ①

① Separamos casos

① $mh > a-b > 0$

② $mh \leq a-b$

① $0 \leq a-b < mh \Rightarrow$ es el resto
 $m k < mh$

$$\begin{aligned} \text{Entonces } a-b &= mh \cdot 0 + a-b \\ &= mh \cdot 0 + mk = mk \end{aligned}$$

Podemos tomar $i = k$, porque $0 \leq mk < mh$

$$\begin{aligned} a-b &= mi, a = b+mi \quad \Rightarrow 0 \leq k < h \\ &\Rightarrow a \equiv b+mi \pmod{mh} \end{aligned}$$

② $\frac{a-b}{mh} > 1$, defino $q = k-h \geq 0$, $k = h+q^+$
 $a-b = mh + mq$ Separamos en casos

12.1 $h > q$
 12.2 $h \leq q$

$$q < h$$

12.1 Podemos tomar $i = q$

$$a - b = mh + mq \Rightarrow a - (b + mq) = mh$$

$$\Rightarrow a \equiv b + mq \pmod{mh}$$

12.2 $q > h$, $q = h \cdot l + i$ (división entera)

$$0 \leq i < h$$

$$a - b = mk = m(h+q) = mh + mq$$

$$= mh + m(hl + i) = mh + mhhl + mi$$

$$= mh(1+l) + mi$$

$$a - (b + mi) = mh \cdot (1+l) = mh \Rightarrow a \equiv b + mi \pmod{mh}$$

También podríamos haber dividido directamente k entre h (nos dimos cuenta después)

$$k = h \cdot p + i \quad \textcircled{1} \quad p=0$$

$$\begin{array}{r} 1 \\ 2 \cdot 1 \end{array} \quad p=1$$

$$a - b = m k \quad \begin{array}{r} 2 \\ 2 \cdot 2 \end{array} \quad p \geq 2$$

Sacamos de $a = b + m k$

división entera
p (es el resto)
 $k = i + h k'$

con $0 \leq i < h$ (letra)

Queremos llegar a $a = b + m i + m h \cdot k' = b + m(i + h k')$

$$a - b - m i = m h k'$$