

# El Teorema Chino del Resto y El Pequeño Teorema de Fermat

Pablo L. De Nápoli

Departamento de Matemática  
Facultad de Ciencias Exactas y Naturales  
Universidad de Buenos Aires

Álgebra I - Segundo cuatrimestre de 2020

# Parte I

## El Teorema Chino del Resto

## Proposición

Sean  $m_1, m_2 \in \mathbb{N}$  dos números coprimos,  $a, b \in \mathbb{Z}$  y  $m = m_1 m_2$ . Entonces  $a \equiv b \pmod{m}$  si y sólo si se tiene simultáneamente que:

$$\begin{cases} a \equiv b & (\text{mód } m_1) \\ a \equiv b & (\text{mód } m_2) \end{cases}$$

Primero supongamos que  $a \equiv b \pmod{m}$ . Entonces, como  $m_1|m$  y  $m_2|m$ , deducimos que se satisface

$$\begin{cases} a \equiv b & (\text{mód } m_1) \\ a \equiv b & (\text{mód } m_2) \end{cases} \quad (1)$$

Recíprocamente supongamos que se satisface (1) entonces,  $m_1|b - a$  y  $m_2|b - a$ . Dado que  $m_1$  y  $m_2$  son coprimos, deducimos que  $m_1 m_2|b - a$ , es decir que  $a \equiv b \pmod{m}$ .

# Sistemas congruencias con módulos coprimos

Ahora consideremos un sistema de congruencias respecto a dos módulos que son coprimos, por ejemplo:

$$\begin{cases} x \equiv 2 & (\text{mód } 3) \\ x \equiv 4 & (\text{mód } 5) \end{cases} \quad (2)$$

¿Será posible reducirlo a una única congruencia módulo  $3 \times 5 = 15$  ?  
Veremos que la respuesta a esta pregunta es afirmativa. Para ello, notemos que el sistema (2) significa que existen  $q_1, q_2 \in \mathbb{Z}$  tales que:

$$\begin{cases} x = 3q_1 + 2 \\ x = 5q_2 + 4 \end{cases}$$

Comenzamos multiplicando la primer ecuación por 5 y a la segunda por 3 (para que aparezca 15 como factor ):

$$\begin{cases} 5x = 15q_1 + 10 \\ 3x = 15q_2 + 12 \end{cases}$$

## Sistemas congruencias con módulos coprimos (2)

Ahora notemos lo siguiente: como los módulos 3 y 5 son coprimos, por el **algoritmo de Euclides extendido**, existen enteros  $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}$  tales que:

$$3\alpha + 5\beta = 1$$

De hecho, utilizando el algoritmo de Euclides, es fácil ver que podemos tomar  $\alpha = 2$  y  $\beta = -1$ . Multiplicando entonces a la primera ecuación por  $\beta$  y a la segunda por  $\alpha$ , tenemos que:

$$\begin{cases} \beta \cdot 5x = 15\beta q_1 + 10\beta \\ \alpha \cdot 3x = 15\alpha q_2 + 12\alpha \end{cases}$$

y sumándolas obtenemos que:

$$(5\beta + 3\alpha)x = 15(\beta q_1 + \alpha q_2) + (10\beta + 12\alpha)$$

o sea, teniendo en cuenta la manera en que hemos elegido  $\alpha$  y  $\beta$ ,

$$x = 15(\beta q_1 + \alpha q_2) + (10\beta + 12\alpha)$$

# Sistemas congruencias con módulos coprimos (3)

Pero entonces:

$$x \equiv 10\beta + 12\alpha = 14 \pmod{15}$$

Recíprocamente, si  $x \equiv 14 \pmod{15}$ , entonces

$$\begin{cases} x \equiv 14 \equiv 4 \pmod{5} \\ x \equiv 14 \equiv 2 \pmod{3} \end{cases}$$

Por lo que vemos que el sistema (2) es equivalente a la congruencia

$$x \equiv 14 \pmod{15}.$$

# El teorema Chino del Resto

Ahora generalizaremos este ejemplo, en un teorema general:

## Teorema (Teorema Chino del resto)

*Consideramos el sistema de congruencias:*

$$\begin{cases} x \equiv a_1 & (\text{mód } m_1) \\ x \equiv a_2 & (\text{mód } m_2) \end{cases} \quad (3)$$

*donde  $a_1, a_2 \in \mathbb{Z}$ ,  $m_1, m_2 \in \mathbb{N}$  y  $m_1$  y  $m_2$  son coprimos. Entonces existe un  $a \in \mathbb{Z}$  tal que el sistema (10) es equivalente a la congruencia:*

$$x \equiv a \pmod{m} \text{ donde } m = m_1 m_2$$

# Demostración (1)

Procedemos como en el ejemplo anterior: Notamos que el sistema (10) significa que existen  $q_1, q_2 \in \mathbb{Z}$  tales que:

$$\begin{cases} x = q_1 m_1 + a_1 \\ x = q_2 m_2 + a_2 \end{cases}$$

Por otra parte, como  $m_1$  y  $m_2$  son coprimos, por el **algoritmo de Euclides extendido**, existen  $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}$  tales que:

$$\alpha m_1 + \beta m_2 = 1$$

Entonces multiplicando a la primer ecuación por  $m_2\beta$  y a la segunda por  $m_1\alpha$ , deducimos que:

$$\begin{cases} m_2\beta x = \beta q_1 m_1 m_2 + \beta m_2 a_1 \\ m_1\alpha x = \alpha q_2 m_1 m_2 + \alpha m_1 a_2 \end{cases}$$

y sumando estas ecuaciones, tenemos que:

$$(m_2\beta + m_1\alpha)x = (\beta q_1 + \alpha q_2)m_1 m_2 + (\beta m_2 a_1 + \alpha m_1 a_2)$$

## Demostración (2)

Teniendo en cuenta la forma en que elegimos  $\alpha$  y  $\beta$ , obtenemos:

$$x = (\beta q_1 + \alpha q_2)m_1 m_2 + (\beta m_2 a_1 + \alpha m_1 a_2)$$

Llamando  $a$  a

$$a = \beta m_2 a_1 + \alpha m_1 a_2$$

esta ecuación implica que:

$$x \equiv a \pmod{m} \tag{4}$$

donde  $m = m_1 m_2$ .

Así pues hemos probado que cualquier solución del sistema

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{m_2} \end{cases}$$

es una solución de  $x \equiv a \pmod{m}$ .

## Demostración (2)

Recíprocamente, vamos a probar que cualquier solución de  $x \equiv a$  (mód  $m$ ), es una solución del sistema. Para ello notemos primero que  $a$  satisface que:

$$\begin{cases} a \equiv a_1 & (\text{mód } m_1) \\ a \equiv a_2 & (\text{mód } m_2) \end{cases} \quad (5)$$

Para verlo notemos que por la definición de  $a$ :

$$a = \beta m_2 a_1 + \alpha m_1 a_2 \Rightarrow \begin{cases} a \equiv \beta m_2 a_1 & (\text{mód } m_1) \\ a \equiv \alpha m_1 a_2 & (\text{mód } m_2) \end{cases}$$

pero por definición de  $\alpha, \beta$  tenemos también que:

$$\alpha m_1 + \beta m_2 = 1 \Rightarrow \begin{cases} \beta m_2 \equiv 1 & (\text{mód } m_1) \\ \alpha m_1 \equiv 1 & (\text{mód } m_2) \end{cases}$$

(o sea que  $m_2$  y  $\beta$  son inversos módulo  $m_1$ , y del mismo modo  $m_1$  y  $\alpha$  son inversos módulo  $m_2$ )

## Demostración (3)

Utilizando entonces la propiedad multiplicativa de las congruencias podemos concluir que se verifica

$$\begin{cases} a \equiv a_1 & (\text{mód } m_1) \\ a \equiv a_2 & (\text{mód } m_2) \end{cases}$$

lo que dice que  $a$  es una solución de nuestro sistema (10).

$$\begin{cases} x \equiv a_1 & (\text{mód } m_1) \\ x \equiv a_2 & (\text{mód } m_2) \end{cases}$$

## Demostración (4)

Cualquier otra solución  $x$  de

$$\begin{cases} x \equiv a_1 & (\text{mód } m_1) \\ x \equiv a_2 & (\text{mód } m_2) \end{cases} \quad (6)$$

verificará entonces (por transitividad de la relación de congruencia) que:

$$\begin{cases} x \equiv a & (\text{mód } m_1) \\ x \equiv a & (\text{mód } m_2) \end{cases}$$

y entonces por la proposición que vimos al comienzo, tendremos que:

$$x \equiv a \quad (\text{mód } m) \quad (7)$$

Esto demuestra que que el sistema (6) y la congruencia (7) son equivalentes.

# Varias congruencias

Consideremos el sistema

$$\begin{cases} x \equiv 2 & (\text{mód } 3) \\ x \equiv 4 & (\text{mód } 5) \\ x \equiv 1 & (\text{mód } 7) \end{cases} \quad (8)$$

formado por las dos congruencias del ejemplo anterior, más una tercera congruencia. Nuestro objetivo es encontrar una congruencia módulo  $105 = 3 \times 5 \times 7$  que sea equivalente al sistema (8).

Notemos que en el ejemplo anterior vimos que las dos primeras congruencias eran equivalentes a la congruencia:

$$x \equiv 14 \quad (\text{mód } 15)$$

Sustituyendo, vemos que (8) es equivalente a

$$\begin{cases} x \equiv 14 & (\text{mód } 15) \\ x \equiv 1 & (\text{mód } 7) \end{cases}$$

## Varias congruencias (2)

Como nuevamente 15 y 7 son coprimos, podemos volver a aplicar el teorema chino a este sistema. Nuevamente buscamos  $\alpha$  y  $\beta$ , tales que:

$$15\alpha + 7\beta = 1$$

Encontramos que  $\alpha = 1$ ,  $\beta = -2$  y procediendo como en la demostración del teorema chino, encontramos que  $a = -181$ , es decir que el sistema (8), es equivalente a la única congruencia:

$$x \equiv -181 \pmod{105}$$

## Teorema (Teorema Chino del resto, versión general)

Consideramos el sistema de congruencias:

$$\begin{cases} x \equiv a_1 & (\text{mód } m_1) \\ x \equiv a_2 & (\text{mód } m_2) \\ \dots \\ x \equiv a_k & (\text{mód } m_k) \end{cases} \quad (9)$$

donde  $a_i \in \mathbb{Z}$ ,  $m_i \in \mathbb{N}$  y,  $m_i$  y  $m_j$  son coprimos si  $i \neq j$  ( $1 \leq i, j \leq k$ ).  
Entonces existe un  $a \in \mathbb{Z}$  tal que el sistema (9) es equivalente a la congruencia:

$$x \equiv a \pmod{m} \text{ donde } m = m_1 m_2 \dots m_k$$

## Parte II

# El pequeño teorema de Fermat

## Teorema (Fermat)

Sean  $p$  un número primo y  $a \in \mathbb{Z}$ . Entonces:

i)

$$a^p \equiv a \pmod{p}$$

ii) Si  $p$  no divide a  $a$  entonces,

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

- Las dos afirmaciones son equivalentes.

$ii) \Rightarrow i)$ : Multiplicamos por  $a$  ambos miembros de la congruencia.

$i) \Rightarrow ii)$ : Escribimos  $a^p \equiv a \pmod{p}$  como  $a^{p-1} \cdot a \equiv 1 \cdot a \pmod{p}$ . Y como  $a$  es coprimo con  $p$  podemos cancelarlo en la congruencia (multiplicando por el inverso de  $a$  módulo  $p$ ).

# Un lema sobre los coeficientes binomiales

## Lema

Si  $p$  es primo, y  $1 < k < p$  entonces

$$\binom{p}{k} \equiv 0 \pmod{p}$$

## Demostración.

$$\binom{p}{k} = \frac{p(p-1)(p-2)\dots(p-k+1)}{k!} \in \mathbb{N}$$

En consecuencia:

$$p \mid k! \binom{p}{k}$$

Pero como  $k < p$ , los factores primos de  $k!$  deben ser exclusivamente primos menores que  $p$ , por lo tanto  $p$  es coprimo con  $k!$ , y entonces concluimos que  $p \mid \binom{p}{k}$ . □

# Demostración (1)

Recordamos que el binomio de Newton afirma que:

$$(a + b)^p = \sum_{k=0}^p \binom{p}{k} a^k b^{p-k}$$

Usando el lema anterior, inmediatamente deducimos que

## Corolario

Si  $a, b \in \mathbb{Z}$  y  $p$  es primo, entonces:

$$(a + b)^p \equiv a^p + b^p \pmod{p}$$

## Demostración (2)

Ahora resulta sencillo probar el teorema de Fermat en la forma

$$a^p \equiv a \pmod{p}$$

por inducción en  $a$ .

- **Caso base:** Si  $a = 0$  el teorema es evidente:

$$0^p = 0 \equiv 0 \pmod{p}$$

- **Paso inductivo:** Si el teorema vale para un cierto  $a$ , veremos que se verifica también para  $a + 1$ : en efecto por el corolario 1

$$(a + 1)^p \equiv a^p + 1^p \pmod{p}$$

y usando la hipótesis inductiva, deducimos que:

$$(a + 1)^p \equiv a + 1 \pmod{p}$$

En virtud del principio de inducción, el teorema queda demostrado para cualquier  $a \in \mathbb{N}_0$ .

## Demostración (3)

- Caso  $a$  negativo: Si  $a < 0$ , notemos que  $-a > 0$  luego usando lo que ya demostramos:

$$(-a)^p = (-1)^p a^p \equiv -a \pmod{p}$$

pero

$$(-1)^p \equiv -1 \pmod{p}$$

tanto si  $p$  es un primo impar como si  $p = 2$  (en este caso  $1 \equiv -1$ ).  
Por lo tanto

$$a^p \equiv a \pmod{p}$$

# Usando los dos teoremas juntos

Supongamos que  $n = pq$ , donde  $p$  y  $q$  son primos distintos.

Si  $a$  es coprimo con  $n$ , ni  $p$  ni  $q$  dividen a  $a$ , tendremos por el teorema de Fermat:

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

$$a^{q-1} \equiv 1 \pmod{q}$$

En consecuencia, elevando la primer congruencia a la potencia  $q - 1$ , y la segunda a la potencia  $p - 1$ , tendremos que:

$$a^{(p-1)(q-1)} \equiv 1 \pmod{p}$$

$$a^{(p-1)(q-1)} \equiv 1 \pmod{q}$$

y en virtud de la proposición que vimos al comienzo, tendremos que:

$$a^{(p-1)(q-1)} \equiv 1 \pmod{pq}$$

[Este es el análogo del teorema de Fermat, para el módulo compuesto  $n = pq$ ]