

TEORÍA

T.C.R

28/05

Dado un sistema

$$\begin{cases} a_1 x \equiv c_1 \pmod{m_1} \\ a_2 x \equiv c_2 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ a_n x \equiv c_n \pmod{m_n} \end{cases}$$

Si alguna ecuación no tiene sol., el sistema no tiene solución. En este caso, el sistema no tiene solución cuando

$$\exists i / (a_i : m_i) \nmid c_i \text{ (Fin)}$$

Si esto no ocurre, (es decir, $\forall i (a_i : m_i) \mid c_i$) entonces

podemos coprimarizando ecuación,

podemos suponer que $(a_i : m_i) = 1 \forall i$

Además e/c (individualmente)

tiene sol.

$$x \equiv c_i' \pmod{m_i}$$

En conclusión, el sistema es equivalente a un sistema de la forma

$$\begin{cases} x \equiv c_1' \pmod{m_1} \\ x \equiv c_2' \pmod{m_2} \\ \vdots \\ x \equiv c_n' \pmod{m_n} \end{cases}$$

Aumentando la cond. de ecuaciones podemos llegar a un sistema con m_i coprimos. $m_i = \prod_{i=2}^n p_i$

$$x \equiv c_i' \pmod{m_i}$$

es equivalente al sistema

$$\begin{cases} x \equiv c_1' \pmod{p_1} \\ x \equiv c_2' \pmod{p_2} \\ \vdots \\ x \equiv c_i' \pmod{p_i} \end{cases}$$

2 a 2 \Leftrightarrow los primos que aparecen son la factorización de m_i no aparecen en la de m_j ($j \neq i$)

Si los m_i , $1 \leq i \leq n$ son coprimos 2 a 2, en el módulo m amplificado, tendremos ec. de la forma

$$x \equiv c_i' \pmod{p^k}$$

$$x \equiv c_j \pmod{p^h}$$

Esto puede o no tener solución, y lo que se hace antes de resolver el sistema (grande), resolvemos los subsistemas que tienen el mismo primo

Si alguno de estos subsistemas no tiene sol, entonces el sistema grande (original) no tiene sol.

Si todos los subsistemas tienen sol, ellas serán de la forma

$$x \equiv c_i'' \pmod{p^{r_i}}$$

con r_i la máx potencia de p que aparece en el sistema

Luego de hacer todo esto:

$$\begin{cases} x \equiv d_1 \pmod{m_1} \\ \vdots \\ x \equiv d_n \pmod{m_n} \end{cases}$$

donde m_i son coprimos 2 a 2

(y podemos usar el T.C.R)

Ej: $\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{6} \\ x \equiv 2 \pmod{8} \\ x \equiv 3 \pmod{9} \end{cases}$ PUEDE o NO TENER SOLUCIÓN

Es equivalente al sistema

$$\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{2} \\ x \equiv 1 \pmod{3} \\ x \equiv 2 \pmod{8} \\ x \equiv 3 \pmod{9} \\ x \equiv 7 \pmod{2} \end{cases}$$

Asamb

$\neq = \text{equivalente} = \neq \neq$

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

POTENCIAS

- $x \equiv 1 \pmod{2}$
- $x \equiv 2 \pmod{8}$
- $x \equiv 7 \pmod{2}$
- $x \equiv 1 \pmod{3}$
- $x \equiv 7 \pmod{9}$

Para a primo
resolvemos
su sub-sistema

$\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{2} \\ x \equiv 2 \pmod{8} \\ x \equiv 7 \pmod{2} \end{cases} \Leftrightarrow \neq a \begin{cases} x \equiv 1 \pmod{2} \\ x \equiv 2 \pmod{8} \end{cases}$

$x \equiv 2 \pmod{8} \Rightarrow x = 2 + 8k$
pero $2 + 8k \equiv 0 + 0k \equiv 0 \pmod{2}$
 $\neq x \equiv 1 \pmod{2}$

Entonces $2 + 8k$ no resuelve la ec.
 $x \equiv 1 \pmod{2}$
 \Rightarrow El sistema no tiene solución

Si bien no hace falta hacemos el caso

$x \equiv 1 \pmod{3}$
 $x \equiv 7 \pmod{9}$

$x = 7 + 9k \rightarrow 7 + 9k \equiv 1 + 0 \pmod{3}$

Entonces $7 + 9k$ resuelve la 1ª ecuación

Entonces, el sub-sistema

$\begin{cases} x \equiv 1 \pmod{3} \\ x \equiv 7 \pmod{9} \end{cases} \Leftrightarrow a \ x \equiv 7 \pmod{9}$

(PRIMO A A
MAX
POTENCIA)

$\begin{cases} a \pmod{8} \\ b \pmod{9} \end{cases}$

$\Rightarrow \text{TRR}$

Si hay que dar
una respuesta

TEOREMA DE FERMAT
Y TEST DE PRIMAERIDAD

T.D.F.

1) Si p primo $\wedge (a:p) = 1$

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

2) Si p primo $a^p \equiv a \pmod{p}$

Veremos que 1) y 2) son \neq (equivalentes)

si vale 1) multiplicando por a a ambos lados nos queda 2)

Para la vuelta, si vale 2)

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

$(a:p) = 1 \Rightarrow p | a^{p-1} - 1$

o sea (my sample)

$a^x \equiv 1 \pmod{p}$ tiene!

Tiene solución x con $1 \leq x < p$

En particular $a^x \equiv 1 \pmod{p}$ con

$1 \leq a < p$ tiene! solución x

con $1 \leq x < p$

Dem de Fermat

Veremos que 2) es cierto, por inducción

$0^p = 0 \equiv 0 \pmod{p}$ caso $n=0$ vale

$1^p = 1 \equiv 1 \pmod{p}$ caso $n=1$ vale

Supongamos vale para n , veamos que vale para $n+1$

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

por HI. $n^p \equiv n \pmod{p}$

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

Otra demostración (mucho mejor).

Entonces caso veremos que vale 1

Hecho clave

Si p primo $\wedge (a:p)=1$ entonces

el cto $\{a, a \cdot 2, a \cdot 3, \dots, a \cdot (p-1)\}$
 de p-1 elementos

Cuando tomamos congruencia mod. p
 tiene p-1 elementos, es decir, que
 es un cto $\equiv (p)$ el cto es $\{1, 2, 3, \dots, p-1\}$

Si $1 \leq i < j < p$ entonces

$$a \cdot i \not\equiv a \cdot j \pmod{p}$$

"(m)" Supongamos

$$a \cdot i \equiv a \cdot j \pmod{p}$$

$$\Rightarrow a(j-i) \equiv 0 \pmod{p}$$

$$\Rightarrow p \mid j-i \Rightarrow j=i \text{ (Abs)}$$

DEM. DE FERMAT (2.0)

$$(a \cdot 1)(a \cdot 2)(a \cdot 3) \dots (a \cdot (p-1)) \equiv 1 \cdot 2 \cdot 3 \dots (p-1) \pmod{p}$$

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

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

Como p primo $\wedge (p:(p-1)!)=1 \Rightarrow a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

WAY OUT JUSTIFIED

$$a \cdot (p-1)! - (p-1)! \equiv 0 \pmod{p}$$

$$(a-1) \cdot (p-1)! \equiv 0 \pmod{p}$$

$$\Rightarrow p \mid (a^{p-1} - 1) \cdot (p-1)!$$

y como $(p:(p-1)!)=1$

$$\Rightarrow p \mid (a^{p-1} - 1)$$

como una dem. anterior

COMENTARIO: Teo. DE Euler

Def. Función ϕ de Euler

$\phi(m)$ = la cant. de naturales con
 coprimos con m

$$\phi(m) = |\{a \in \mathbb{N} : (a:m)=1\}|$$

1) Si p primo $\phi(p) = p-1$

2) $\phi(p^k) = p^{k-1}(p-1)$

3) Si $(m:n)=1$ entonces

$$\phi(mn) = \phi(m) \cdot \phi(n)$$

Obs 1), 2), 3) permite calcular $\phi(n)$

$$\phi(30) = \phi(2 \cdot 3 \cdot 5) = \phi(2) \cdot \phi(3) \cdot \phi(5) = 1 \cdot 2 \cdot 4 = 8$$

Teorema de Euler

Si $(a:n)=1$ entonces

$$a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$$

Veque si $\{x_1, x_2, \dots, x_{\phi(n)}\}$
 son los n° entre 1 y n coprimos
 con n, entonces

$\{ax_1, ax_2, \dots, ax_{\phi(n)}\}$ congruencia
 mod (n) de $\{x_1, x_2, \dots, x_{\phi(n)}\}$

y repetir la 2^a dem.
 del teo. de Fermat

Test de Primalidad

TEST DE WILSON

Dado $n \in \mathbb{N}$, n es primo $\Leftrightarrow (n-1)! \equiv -1 \pmod{n}$

Dem \odot

El test es malo computacionalmente (hay que hacer $n!$ cuentas)

Otro test:

FERMAT

Dado $n \in \mathbb{N}$, elegir a entre 1 y $n-1$ y calcular $a^n \equiv ? \pmod{n}$

Si $a^n \not\equiv a \pmod{n} \Rightarrow n$ no es primo

Si $a^n \equiv a \pmod{n}$ ~~no~~ n (tiene chance de ser primo) pero el test con el número a . Repetir para los valores de a

Atención Puede ocurrir que $a^n \equiv a \pmod{n} \forall 1 \leq a < n$

(sea n para el test siempre)

Para n puede ser compuesto.

Ej. 561 es el primero de tales números. Los n que pasan el test de Fermat $\forall a \in \mathbb{Z}, 1 \leq a < n$ se llaman N° de Carmichael

Los de estos

Parece que $C(n) = \left| \left\{ \begin{array}{l} n \in \mathbb{N} \\ n \leq X \\ \text{N° de Carmichael} \end{array} \right\} \right| \sim X^{2/3}$
(para X grande)

Hay log_m números
m