

#### **CONGRUENCIAS SUPERIORES Y LEMA DE HENSEL**

ALAN REYES-FIGUEROA TEORÍA DE NÚMEROS

(AULA 20) 23.SEPTIEMBRE.2024

# Congruencias (Revisión)

Recordemos que al resolver una congruencia

$$f(x) \equiv 0 \pmod{n},\tag{1}$$

con n compuesto de la forma  $n=p_1^{k_1}p_2^{k_2}\cdots p_r^{k_r}$ , el Teorema Chino nos dice que dicha congruencia admite solución si, y sólo si, cada congruencia del sistema

$$f(x) \equiv 0 \pmod{p_1^{k_1}},$$
 $\vdots$ 
 $f(x) \equiv 0 \pmod{p_r^{k_r}},$ 

tiene solución.

De hecho, si  $N(p_i^{k_i})$  indica el número de soluciones de la congruencia  $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{k_i}}$ , entonces el número de soluciones de (1) es

$$N(n) = N(p_1^{k_1}) \cdot N(p_2^{k_2}) \cdots N(p_r^{k_r}).$$

# Congruencias (Revisión)

**Ejemplo:** Resolver la ecuación  $x^2 + x + 3 \equiv 0 \pmod{15}$ .

Observe que  $(x + 8)^2 \equiv x^2 + 16x + 64 \equiv x^2 + x + 4 \pmod{15}$ . Entonces, la congruencia arriba es equivalente a resolver  $(x + 8)^2 - 1 \equiv (x + 8 - 1)(x + 8 + 1) \equiv (x + 7)(x + 9) \equiv 0 \pmod{15}$ .

Por el Teorema Chino, esta última ecuación es equivalente al sistema

$$(x+7)(x+9) \equiv (x+1)x \equiv 0 \pmod{3},$$
  
 $(x+7)(x+9) \equiv (x+2)(x+4) \equiv 0 \pmod{5},$ 

de modo que  $x \equiv 0,2 \pmod{3}$  y  $x \equiv 1,3 \pmod{5}$ .

Combinando los cuatro casos anteriores, obtenemos

- $x \equiv 0 \pmod{3}$ ,  $x \equiv 1 \pmod{5} \Rightarrow x \equiv 6 \pmod{15}$ .
- $X \equiv 0 \pmod{3}$ ,  $X \equiv 3 \pmod{5} \Rightarrow X \equiv 3 \pmod{15}$ .
- $X \equiv 2 \pmod{3}$ ,  $X \equiv 1 \pmod{5} \Rightarrow X \equiv 11 \pmod{15}$ .
- $X \equiv 2 \pmod{3}$ ,  $X \equiv 3 \pmod{5} \Rightarrow X \equiv 8 \pmod{15}$ .

Portanto, la soluciones son  $x \equiv 3, 6, 8, 11 \pmod{15}$ .

# Congruencias (Revisión)

**Ejemplo:** Resolver la ecuación  $x^2 + x + 7 \equiv 0 \pmod{189}$ .

Observe que 189 =  $3^3 \cdot 7$ . Además,  $(x + 14)^2 \equiv x^2 + 28x + 196 \equiv x^2 + x + 7 \equiv 0 \pmod{189}$ . Por el Teorema Chino, esta última ecuación es equivalente al sistema

$$(x + 14)^2 \equiv 0 \pmod{3^3},$$
  
 $x^2 + x + 7 \equiv x(x + 1) \equiv 0 \pmod{7},$ 

de modo que  $x \equiv -14 \equiv 13 \pmod{27}$  y  $x \equiv 0,6 \pmod{7}$ .

Combinando los dos casos anteriores, obtenemos

- $x \equiv 13 \pmod{27}$ ,  $x \equiv 0 \pmod{7}$ . Hacemos  $n_1 = 7$ ,  $n_2 = 27$ ,  $c_1 = 7^{-1} \equiv 4 \pmod{27}$  y  $c_2 = 27^{-1} \equiv 6^{-1} \equiv 6 \pmod{7}$ . Luego,  $x = 13c_1n_1 + 0c_2n_2 = 13(4)(7) = 364 \equiv 175 \equiv -14 \pmod{189}$ .
- $x \equiv 13 \pmod{27}$ ,  $x \equiv 6 \pmod{7}$ . Hacemos  $n_1 = 7$ ,  $n_2 = 27$ ,  $c_1 = 7^{-1} \equiv 4 \pmod{27}$  y  $c_2 = 27^{-1} \equiv 6^{-1} \equiv 6 \pmod{7}$ . Luego,  $x = 13c_1n_1 + 6c_2n_2 = 13(4)(7) + 6(6)(27) = 1336 \equiv 13 \pmod{189}$ .

Portanto, la soluciones son  $x \equiv 13, -14 \pmod{189}$ .



El problema de resolver una congruencia se reduce siempre a resolver congruencias módulo p, ó módulo  $p^k$ . Para resolver una congruencia polinomial  $f(x) \equiv 0 \pmod{p^k}$ , comenzamos con una solución módulo p, luego pasamos al módulo  $p^2$ , luego a  $p^3$ , y por iteración a  $p^k$ .

Suponga que x=a es una solución de  $f(x)\equiv 0\pmod{p^j}$  y queremos usarla para obtener una solución módulo  $p^{j+1}$ . La idea es intentar obtener una solución de la forma  $x=a+tp^j$ , donde t se determina mediante la expansión de Taylor

$$f(a+tp^{j})=f(a)+tp^{j}f'(a)+\tfrac{1}{2}t^{2}p^{2j}f''(a)+\ldots+\tfrac{1}{n!}t^{n}p^{nj}f^{(n)}(a), \tag{2}$$

donde  $n = \deg f$ .

Todas las derivadas más allá de la n-ésima son idénticamente cero. Ahora, en módulo  $p^{j+1}$ , la ecuación (2) da

$$f(a+tp^j) \equiv f(a) + tp^j f'(a) \pmod{p^{j+1}}, \tag{3}$$

como muestra el siguiente argumento.



Lo que queremos establecer es que los coeficientes de  $t^2, t^3, \ldots, t^n$  en la ecuación (2) son todos divisibles por  $p^{j+1}$ , por lo que se anulan en (3). Esto parece obvio ya que las potencias de p en esos términos son  $p^{2j}, p^{3j}, \ldots, p^{nj}$ ; pero esto no es del todo inmediato por la presencia de los denominadores  $2!, 3!, \ldots n!$  en estos términos.

La explicación es que la fracción  $\frac{f^{(k)}(a)}{k!} \in \mathbb{Z}$ , para cada valor de k = 2, ..., n. Para ver esto, sea  $cx^r$  un término arbitrario de f(x). El término correspondiente a  $f^{(k)}(a)$  es

$$cr(r-1)(r-2)\cdots(r-k+1)a^{r-k}$$
.

Este término es el producto de k enteros consecutivos, de modo que es divisible entre k!. Portanto, los coeficientes de  $t^2, t^3, \ldots, t^n$  en (2) son divisibles por  $p^{j+1}$ .

La congruencia (3) revela cómo debe elegirse t si  $x=a+tp^j$  es una solución de  $f(x)\equiv 0$  (mod  $p^{j+1}$ ). Queremos que sea una solución de

$$f(a) + tp^{j}f'(a) \equiv 0 \pmod{p^{j+1}}. \tag{4}$$



Como  $f(x) \equiv 0 \pmod{p^j}$  tiene solución x = a, ambos lados de la congruencia (4) tienen un factor  $p^j$ . Eliminando este factor, resulta

$$tf'(a) \equiv -\frac{1}{p^j}f(a) \pmod{p},\tag{5}$$

la cual es una congruencia lineal en t. Esta congruencia puede no tener solución, una solución ó p soluciones. Si  $f'(a) \not\equiv 0 \pmod{p}$ , esta congruencia tiene exactamente una solución, y hemos demostrado el siguiente resultado

# Teorema (Lema de Hensel)

Suponga que f(x) es un polinomio con coeficientes enteros. Si  $f(a) \equiv 0 \pmod{p^j}$  y  $f'(a) \not\equiv 0 \pmod{p}$ , entonces existe un único t (mod p) tal que  $f(a+tp^j) \equiv 0 \pmod{p^{j+1}}$ .  $\square$ 

Si  $f(a) \equiv 0 \pmod{p^j}$  y  $f(b) \equiv 0 \pmod{p^k}$ , con j < k, entonces decimos que b se está **por encima** de a, o que b es el **levantamiento** de a, o que a se eleva a b.

Si  $f(a) \equiv 0 \pmod{p^j}$ , entonces la raíz a se llama **no singular** si  $f'(a) \not\equiv 0 \pmod{p}$ ; de lo contrario es una raíz **singular**.

Por el Lema de Hensel, vemos que una raíz no singular  $a \pmod{p}$  se eleva a una raíz única  $a_2 \pmod{p^2}$ . Dado que  $a_2 \equiv a \pmod{p}$ , se sigue que  $f'(a_2) \equiv f'(a) \not\equiv 0 \pmod{p}$ . Una segunda aplicación del Lema de Hensel, implica que podemos levantar  $a_2$  para formar una raíz  $a_3$  de f(x) módulo  $p^3$ . En general, encontramos que una raíz no singular  $a \pmod{p}$  se eleva a una raíz única  $a_i$  módulo  $p^j$ , para  $j = 2, 3, \ldots$ 

Por (5) vemos que esta secuencia se genera mediante la recursividad

$$a_{j+1} \equiv a_j + tp^j \equiv a_j - \frac{f(a_j)}{f'(a_j)} \equiv a_j - f(a_j)f'(a_j)^{-1} \pmod{p},$$
 (6)

donde  $f'(a)^{-1}$  es un número entero elegido de modo que  $f'(a)f'(a)^{-1} \equiv 1 \pmod{p}$ .

**Obs!** Note que (6) es análogo al método de Newton para hallar la raíz de una función diferenciable.

**Ejemplo**: Resolver  $x^2 + x + 47 \equiv 0 \pmod{7^3}$ .

Note que  $f(x) = x^2 + x + 47 \equiv x^2 + x + 5 \equiv (x + 4)^2 + 3 \equiv (x^2 + 4) - 2^2 \equiv (x + 2)(x + 6)$  (mod 7). Luego,  $x \equiv 1, 5 \pmod{7}$  son las únicas soluciones de  $x^2 + x + 47 \equiv 0 \pmod{7}$ .

Como f'(x) = 2x + 1, vemos que  $f'(1) = 3 \not\equiv 0 \pmod{7}$ , y  $f'(5) = 11 \equiv 4 \not\equiv 0 \pmod{7}$ . Entonces, las raíces no son singulares.

• Tomando  $a_1 = 1$ , f'(1) = 5, y de (6) tenemos que  $a_1$  se eleva a

$$a_2 = a_1 - f(a_1)f'(a_1)^{-1} = 1 - 49(3)^{-1} = 1 - 49(5) = 1 \pmod{7^2}.$$

Ahora  $f'(a_2) = f'(1) = 3$ , y una nueva aplicación de Hensel implica

$$a_3 = a_2 - f(a_2)f'(a_2)^{-1} = 1 - 49(3)^{-1} = 1 - 49(5) = -244 \equiv 99 \pmod{7^3}.$$

• Si  $a_1 = 5$ ,  $\Rightarrow a_2 = a_1 - f(a_1)f'(a_1)^{-1} = 5 - 77(4)^{-1} = 5 - 77(2) = -149 \equiv -2 \pmod{7^2}$ . Como f'(-2) = 4,  $\Rightarrow a_3 = a_2 - f(a_2)f'(a_2)^{-1} = -2 - 49(2) = -100 \equiv 243 \pmod{7^3}$ .

De ahí que 99 y 243 son las soluciones deseadas (mod 343).

Pasamos ahora al problema más difícil de levantar raíces singulares.

Suponga que  $f(a) \equiv 0 \pmod{p^j}$  y que  $f'(a) \equiv 0 \pmod{p}$ . De la expansión de Taylor (2), vemos que  $f(a+tp^j) \equiv f(a) \pmod{p^{j+1}}$ , para todo  $t \in \mathbb{Z}$ .

Entonces, si  $f(a) \equiv 0 \mod p^{j+1}$ , se tiene que  $f(a+tp^j) \equiv 0 \pmod p^{j+1}$ , de modo que la raíz única  $a \pmod p^j$  se eleva a p raíces módulo  $p^{j+1}$ .

Pero si  $f(a) \neq 0 \pmod{p^{j+1}}$ , entonces ninguna de las p clases de residuos  $a + tp^j$  es una solución módulo  $p^{j+1}$ , y luego no hay raíces  $\pmod{p^{j+1}}$  encima de  $a \pmod{p^j}$ .

**Ejemplo**: Resolver  $x^2 + x + 7 \pmod{81}$ .

Comenzando con  $f(x) = x^2 + x + 7 \pmod{3}$ , tenemos  $x^2 + x + 7 \equiv x^2 + x + 1 \equiv (x+2)^2 \equiv (x-1)^2 \equiv 0 \pmod{3}$ . Luego,  $a_1 = x \equiv 1 \pmod{3}$  es la única solución.

En este caso,  $f'(1) = 3 \equiv 0 \pmod{3}$ , y  $f(1) = 3 \equiv 0 \pmod{9}$ , de modo que  $a_2 = a_1 + tp$  es solución de la congruencia  $f(x) \equiv 0 \pmod{3^2}$ , para todo  $t \in \mathbb{Z}$ .

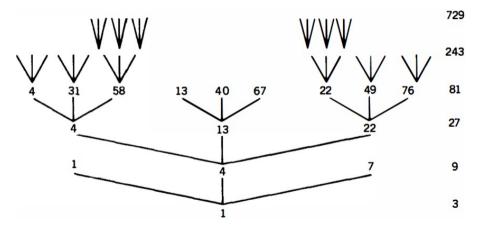
Tenemos entonces las raíces para  $a_2$ :  $x \equiv 1, 4, 7 \pmod{9}$ .

- Tome  $a_2 = 1$ . Ahora  $f(1) = 9 \not\equiv 0 \pmod{27}$ ,  $f'(1) = 3 \equiv 0 \pmod{3}$ , y por lo tanto no hay raíz  $x \pmod{27}$  para la cual  $x \equiv 1 \pmod{9}$ .
- Para  $a_2 = 4$ . Ahora  $f(4) = 27 \equiv 0 \pmod{27}$ ,  $f'(1) = 9 \equiv 0 \pmod{3}$ , y por lo tanto  $a_3 = 4 + tp^2$  son raíces módulo 27. Así, hay tres raíces raíz x = 4, 13, 22 (mod 27), que son congruentes con 4 (mod 9).
- Por otro lado, si  $a_2 = 7$ , ahora  $f(7) = 63 \not\equiv 0 \pmod{27}$ ,  $f'(7) = 15 \equiv 0 \pmod{3}$ , por lo que no hay raíces  $a_3 \pmod{27}$  congruentes con  $7 \pmod{9}$ .

Ahora estamos en condiciones de determinar cuáles de las raíces 4, 13, 22 (mod 27) se pueden levantar hasta las raíces (mod 81).

Encontramos que  $f(4) = 27 \not\equiv 0 \pmod{81}$ ,  $f(13) = 189 \equiv 27 \not\equiv 0 \pmod{81}$  y  $f(22) = 513 \equiv 27 \not\equiv 0 \pmod{81}$ , de donde deducimos que la congruencia  $f(x) \equiv 0$  no tiene solución (mod 81).

**Ejercicio:** Discutir las soluciones de la congruencia  $x^2 + x + 223 \equiv 0 \pmod{3^j}$ .



En este ejemplo, vemos que una solución singular  $a \pmod{p}$  puede elevarse a algunas potencias superiores de p, pero no necesariamente a potencias arbitrariamente altas. Ahora mostramos que si la potencia de p que divide a f(a) es suficientemente grande en comparación con la potencia de p que divide a f'(a), entonces la solución se puede levantar sin límite.

#### **Teorema**

Sea f(x) un polinomio con coeficientes enteros. Suponga que  $f(a) \equiv 0 \pmod{p^j}$ , que  $p^{\tau} \mid\mid f'(a)$ , y que  $j \geq 2\tau + 1$ . Si  $b \equiv a \pmod{p^{j-\tau}}$ , entonces  $f(b) \equiv f(a) \pmod{p^j}$  y  $p^{\tau} \mid\mid f'(b)$ . Además, hay una única t  $\pmod{p}$  tal que  $f(a+tp^{j-\tau}) \equiv 0 \pmod{p^{j+1}}$ .

En esta situación, una colección de  $p^{\tau}$  soluciones  $\pmod{p^{j}}$  dan lugar a  $p^{\tau}$  soluciones  $\pmod{p^{j+1}}$ , mientras que la potencia de p dividiendo f' permanece constante. Dado que las hipótesis del teorema se aplican con a reemplazado por  $a+tp^{j-\tau}$  y  $\pmod{p^{j}}$  reemplazado por  $\pmod{p^{j+1}}$ , con  $\tau$  sin cambios, el levantamiento puede repetirse y continúa indefinidamente.

Prueba: Por la expansión de Taylor (2), vemos que

$$f(b) = f(a + tp^{j-\tau}) \equiv f(a) + tp^{j-\tau}f'(a) \pmod{p^{2j-2\tau}}.$$

Aquí el módulo es divisible por  $p^{j+1}$ , ya que  $2j-2\tau=j+(j-2\tau)\geq j+1$ . Entonces

$$f(a+tp^{j- au})\equiv f(a)+tp^{j- au}f'(a)\pmod{p^{j+1}}.$$

Como ambos términos del lado derecho son divisibles por  $p^{j}$ , el lado izquierdo también lo es. Además, al dividir la congruencia entre  $p^{j}$ , encontramos que

$$\frac{f(a+tp^{j-\tau})}{p^j} \equiv \frac{f(a)}{p^j} + t \frac{p^{j-\tau}f'(a)}{p^j} \pmod{p},$$

y el coeficiente de t es primo relativo con p, de modo que hay un único  $t \pmod{p}$  para el cual el lado derecho es divisible por p. Esto establece la afirmación final del teorema. Para completar la prueba, observe que f'(x) es un polinomio con coeficientes enteros, de modo que

$$f'(a+tp^{j- au})\equiv f'(a)\pmod{p^{j- au}},$$

para cualquier  $t \in \mathbb{Z}$ .



Pero  $j-\tau \geq \tau+1$ , por lo que esta congruencia se mantiene (mod  $p^{j+1}$ ). Dado que  $p^{\tau} \mid\mid f'(a)$ , concluimos que  $p^{\tau} \mid\mid f'(a+tp^{j-\tau})$ .  $\square$