

# Teorema de la Raíz Primitiva

En base a apuntes de Mauricio Guillermo de 2018

MD2 Cenur Noreste, sede Tacuarembó, Udelar

Junio de 2026

## 1. Notación

- $\bar{x}$  representa la clase de equivalencia de  $x$  módulo  $n$ .
- $U(n)$  representa el grupo de clases invertibles módulo  $n$ .
- $o(\bar{x})$  representa el orden de la clase  $\bar{x}$  en el grupo  $U(n)$ .
- $\text{mcd}(x, n)$  representa el máximo común divisor entre  $x$  y  $n$ .

## 2. Definiciones y Resultados Preliminares

**Definición 2.1.** Sea  $n \in \mathbb{Z}^+$ .

1. El **grupo multiplicativo** (o grupo de unidades) módulo  $n$  se define como:

$$U(n) := \{\bar{x} \in \mathbb{Z}_n \mid \bar{x} \text{ es invertible en } \mathbb{Z}_n\} = \{\bar{x} \in \mathbb{Z}_n \mid \text{mcd}(x, n) = 1\}.$$

2. Una **raíz primitiva** módulo  $n$  es un entero  $g \in \{1, \dots, n\}$  cuya clase genera el grupo  $U(n)$ :

$$\langle \bar{g} \rangle = U(n).$$

### 2.1. Propiedades Fundamentales

- Si  $p$  es un número primo, entonces todos los elementos no nulos son invertibles:

$$U(p) = \{\bar{1}, \dots, \overline{p-1}\}.$$

- Como consecuencia, si  $p$  es primo, vale:

$$x \cdot y \equiv 0 \pmod{p} \Rightarrow x \equiv 0 \pmod{p} \quad \text{o} \quad y \equiv 0 \pmod{p}.$$

Esto no es válido si el módulo no es primo (por ejemplo,  $2 \cdot 2 \equiv 0 \pmod{4}$ , pero  $2 \not\equiv 0 \pmod{4}$ ).

- $(U(n), \cdot, \bar{1})$  es un grupo finito cuyo orden viene dado por la función de Euler:  $|U(n)| = \varphi(n)$ .
- Si  $g$  es una raíz primitiva módulo  $n$ , entonces:  $U(n) = \langle \bar{g} \rangle = \{\bar{g}^0, \bar{g}^1, \dots, \bar{g}^{\varphi(n)-1}\}$ .
- Toda raíz primitiva  $g$  módulo  $n$  define un isomorfismo  $\Psi_g$  entre el grupo aditivo  $(\mathbb{Z}_{\varphi(n)}, +, \bar{0})$  y el grupo multiplicativo  $(U(n), \cdot, \bar{1})$ , dado por:

$$\Psi_g(m) := \bar{g}^m.$$

**Lema 2.2** (Lema 4.1.7 de las notas del curso). *En un grupo  $G$ , si  $x, y \in G$  son elementos que conmutan:  $xy = yx$ ,  $y$  sus órdenes son coprimos:  $\text{mcd}(o(x), o(y)) = 1$ , entonces:*

$$o(xy) = o(x)o(y).$$

### 3. Estructura General de la Prueba

El **Teorema de la Raíz Primitiva** establece las condiciones necesarias y suficientes sobre  $n$  para la existencia de generadores de  $U(n)$ .

**Teorema 3.1** (Teorema 4.1.15 de las notas). *Sea  $n \in \mathbb{Z}^+$ . Existe una raíz primitiva módulo  $n$  si y sólo si  $n$  cumple una de las siguientes condiciones:*

1.  $n = 1, 2, 4$
2.  $n = p^k$ , con  $p$  primo impar y  $k \in \mathbb{Z}^+$ .
3.  $n = 2p^k$ , con  $p$  primo impar y  $k \in \mathbb{Z}^+$ .

#### 3.1. Plan de Demostración (El Recíproco por Casos)

- **Casos  $n = 2$  y  $n = 4$ :** Son inmediatos observando que  $\bar{1}$  genera  $U(2) = \{\bar{1}\}$  y  $\bar{3}$  genera  $U(4) = \{\bar{1}, \bar{3}\}$ .
- **Caso  $n = p$  (con  $p$  primo impar):** Buscamos un elemento  $g$  con  $o(\bar{g}) = p - 1$ . Descomponemos el orden en factores primos  $p - 1 = \prod_{i=1}^k p_i^{d_i}$  y encontramos elementos con órdenes locales máximos  $p_i^{d_i}$  para luego multiplicarlos usando el Lema 2.2.
- **Caso  $n = p^k$  ( $k > 1$ ):** Construimos la raíz a partir de la raíz primitiva  $g$  de módulo  $p$ . Si  $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ , entonces  $g$  sirve para todo  $p^k$ . Si no, el elemento corregido  $g + p$  será la raíz primitiva válida.
- **Caso  $n = 2p^k$ :** A partir de una raíz primitiva  $g$  módulo  $p^k$ , si  $g$  es impar, sirve directamente. Si  $g$  es par, la solución es el elemento impar  $g + p^k$ .

#### 3.2. Existencia de una Raíz Primitiva Módulo $p$ ( $p$ Primo Impar)

A diferencia de la aritmética usual, en aritmética modular un polinomio de grado  $m$  puede tener más de  $m$  raíces. Por ejemplo, la ecuación de grado uno  $2x \equiv 0 \pmod{4}$  tiene dos raíces en  $\mathbb{Z}_4$  ( $\bar{0}$  y  $\bar{2}$ ). Sin embargo, si el módulo es un número primo, recuperamos la propiedad clásica.

**Lema 3.2** (Lema 4.1.8 de las notas). *Sea  $p$  primo y sea  $f(x) = \sum_{i=0}^m a_i x^i$  un polinomio con coeficientes en  $\mathbb{Z}$ . Si el coeficiente principal cumple  $a_m \not\equiv 0 \pmod{p}$ , entonces la ecuación  $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$  tiene **a lo sumo**  $m$  soluciones en  $\mathbb{Z}_p$ .*

*Demostración.* Lo probamos por inducción en el grado  $m$ :

- **Base inductiva ( $m = 0$ ):**  $f(x) = a_0$  con  $a_0 \not\equiv 0 \pmod{p}$ . Al ser una constante no nula módulo  $p$ , tiene 0 raíces.
- **Paso inductivo:** Supongamos válido el resultado para polinomios de grado menor que  $m$ . Sea  $f(x)$  de grado  $m$  con al menos  $m$  raíces distintas  $z_1, \dots, z_m$ . Construimos el polinomio auxiliar

$$g(x) = a_m \prod_{i=1}^m (x - z_i),$$

que comparte grado y coeficiente principal con  $f(x)$ . Definimos  $h(x) = f(x) - g(x)$ , cuyo grado es estrictamente menor que  $m$ . Como  $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$  y  $g(x) \equiv 0 \pmod{p}$  comparten las  $m$  raíces,  $h(x) \equiv 0 \pmod{p}$  también debe admitirlas. Por hipótesis inductiva, la única forma de que un polinomio de grado menor que  $m$  tenga  $m$  raíces es que sea el polinomio nulo módulo  $p$  (todos sus coeficientes son múltiplos de  $p$ ). Por lo tanto,  $f(x) \equiv g(x) \pmod{p}$ . Como  $p$  es primo, la condición  $a_m \prod_{i=1}^m (x - z_i) \equiv 0 \pmod{p}$  exige que obligatoriamente alguna de las componentes  $(x - z_i) \equiv 0 \pmod{p}$ . Así, las únicas raíces son exactamente  $z_1, \dots, z_m$ .

□

**Lema 3.3** (Lema 4.1.9 de las notas). *Sea  $p$  primo y  $d$  un divisor de  $p - 1$ . Entonces la ecuación  $x^d \equiv 1 \pmod{p}$  tiene **exactamente**  $d$  raíces distintas en  $U(p)$ .*

*Demostración.* Si  $p - 1 = de$ , podemos utilizar la identidad algebraica para factorizar la diferencia de potencias:

$$x^{p-1} - 1 = (x^d)^e - 1 = (x^d - 1)(x^{d(e-1)} + x^{d(e-2)} + \dots + x^d + 1)$$

Llamemos  $n$  a la cantidad de soluciones de  $x^d - 1 \equiv 0 \pmod{p}$  y  $m$  a las soluciones de la componente larga de grado  $d(e - 1)$ . Por el **Pequeño Teorema de Fermat**, sabemos que  $x^{p-1} - 1 \equiv 0 \pmod{p}$  tiene **exactamente**  $p - 1$  soluciones. Utilizando el Lema 3.2:

$$p - 1 \leq n + m \leq d + d(e - 1) = de = p - 1$$

Para que se preserve la cadena de desigualdades, todos los términos intermedios deben ser igualdades, obligando a que  $n = d$ , como queríamos. □

**Corolario 3.4.** *Sean  $p$  y  $p_i$  primos tales que  $p_i^{\alpha_i} \mid (p - 1)$ , con  $\alpha_i \neq 0$ . Entonces existe un entero  $g_i$  tal que su orden en  $U(p)$  es exactamente  $o(\bar{g}_i) = p_i^{\alpha_i}$ .*

*Demostración.* Por el Lema 3.3, la ecuación  $x^{p_i^{\alpha_i}} \equiv 1 \pmod{p}$  tiene exactamente  $p_i^{\alpha_i}$  soluciones, mientras que  $x^{p_i^{\alpha_i-1}} \equiv 1 \pmod{p}$  tiene exactamente  $p_i^{\alpha_i-1}$  soluciones. Al haber estrictamente más soluciones en el primer conjunto, podemos elegir un elemento  $g_i$  que cumpla la primera ecuación pero no la segunda:

$$(1) \quad g_i^{p_i^{\alpha_i}} \equiv 1 \pmod{p}, \quad (2) \quad g_i^{p_i^{\alpha_i-1}} \not\equiv 1 \pmod{p}.$$

Por la condición (1), el orden de nuestro elemento debe dividir a la potencia:  $o(\bar{g}_i) = p_i^{\beta_i}$  con  $\beta_i \leq \alpha_i$ . Por la condición (2), el exponente no puede ser menor o igual a  $\alpha_i - 1$ . Por descarte, concluimos que  $o(\bar{g}_i) = p_i^{\alpha_i}$ . □

**Observación 3.5.** Multiplicando los elementos correspondientes a cada factor primo de  $p - 1$  mediante el Lema 2.2, queda demostrada la existencia de la raíz primitiva módulo  $p$ .

### 3.3. Construcción de una Raíz Primitiva Módulo $p^k$ ( $k > 1$ )

En esta sección veremos que si  $p$  es primo impar, y  $g$  es una raíz primitiva módulo  $p$ , entonces  $g$  o  $g + p$  son una raíz primitiva módulo  $p^k$ , para todo  $k \geq 1$ . Notar que la existencia de una raíz primitiva módulo  $p$  está garantizada por el resultado de la sección anterior.

**Lema 3.6.** *Sea  $p$  primo impar y sea  $g \in \mathbb{Z}$  una raíz primitiva módulo  $p$ . Supongamos que se cumple que  $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ . Entonces, se cumple:*

$$g^{\varphi(p^k)} \not\equiv 1 \pmod{p^{k+1}}, \quad \forall k \in \mathbb{Z}^+, k \geq 1.$$

*Demostración.* Procedemos por inducción sobre el exponente  $k$ :

- **Base inductiva** ( $k = 1$ ): Se cumple de manera directa por la hipótesis del enunciado, ya que  $\varphi(p) = p - 1$ .

- **Paso inductivo:** Supongamos que se cumple para  $k$ . Por el **Teorema de Euler** clásico, sabemos que  $g^{\varphi(p^k)} \equiv 1 \pmod{p^k}$ . Es decir:

$$g^{\varphi(p^k)} = 1 + m \cdot p^k, \quad \text{para algún } m \in \mathbb{Z}.$$

Como  $p$  es primo, se cumple:

$$\varphi(p^{k+1}) = p^{k+1} - p^k = p(p^k - p^{k-1}) = p \cdot \varphi(p^k).$$

Esto permite escribir:

$$g^{\varphi(p^{k+1})} = g^{p\varphi(p^k)} = (g^{\varphi(p^k)})^p = (1 + m \cdot p^k)^p.$$

Aplicando el binomio de Newton:

$$(1 + m \cdot p^k)^p = 1 + p(m \cdot p^k) + \sum_{i=2}^p \binom{p}{i} m^i p^{ki} = 1 + m \cdot p^{k+1} + \sum_{i=2}^p \binom{p}{i} m^i p^{ki}.$$

Todos los sumandos de la sumatoria para  $i \geq 2$  contienen factores de potencia lo suficientemente altos como para ser múltiplos de  $p^{k+2}$  (puesto que para  $i = p$ ,  $kp \geq 3k \geq k + 2$ ). Por lo tanto, reduciendo módulo  $p^{k+2}$ :

$$g^{\varphi(p^{k+1})} \equiv 1 + m \cdot p^{k+1} \pmod{p^{k+2}}.$$

Finalmente, gracias a nuestra hipótesis de inducción ( $g^{\varphi(p^k)} \not\equiv 1 \pmod{p^{k+1}}$ ), tenemos la certeza de que  $p \nmid m$ . Esto implica:

$$m \cdot p^{k+1} \not\equiv 0 \pmod{p^{k+2}}.$$

Por lo tanto:

$$g^{\varphi(p^{k+1})} \equiv 1 + m \cdot p^{k+1} \not\equiv 1 \pmod{p^{k+2}}.$$

□

**Teorema 3.7** (Lemas 4.1.11 y 4.1.12 de las notas). *Sea  $p$  primo impar y sea  $g$  una raíz primitiva módulo  $p$ .*

1. Si  $g^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ , entonces  $g$  es raíz primitiva módulo  $p^k$ , para todo  $k \in \mathbb{Z}^+$ .
2. Si  $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ , entonces  $g + p$  es raíz primitiva módulo  $p^k$ , para todo  $k \in \mathbb{Z}^+$ .

*Demostración. Caso 1:* Queremos probar que el orden de  $\bar{g}$  en  $U(p^k)$  es exactamente  $\varphi(p^k)$ . Lo hacemos por inducción en  $k$ .

El caso base  $k = 1$  es inmediato. Para el paso inductivo, fijemos  $k \geq 1$  y supongamos que la propiedad se cumple para este  $k$ . Definamos  $m := o(\bar{g})$ , el orden de  $\bar{g}$  en  $U(p^{k+1})$ . Como  $g^m \equiv 1 \pmod{p^{k+1}}$ , entonces  $g^m \equiv 1 \pmod{p^k}$ . Por hipótesis de inducción, esto nos fuerza a que  $\varphi(p^k) \mid m$ . Por otra parte, el **Teorema de Euler** nos asegura que  $m \mid \varphi(p^{k+1})$ . Entonces:

$$\varphi(p^k) \leq m \leq \varphi(p^{k+1}) = p \cdot \varphi(p^k).$$

Como  $m \mid \varphi(p^{k+1})$ , y no existen divisores de  $\varphi(p^{k+1})$  en el intervalo  $(\varphi(p^k), \varphi(p^{k+1}))$ , solo restan dos alternativas para el valor de  $m$ :

1.  $m = \varphi(p^k)$ , lo cual implicaría que  $g^{\varphi(p^k)} \equiv 1 \pmod{p^{k+1}}$ , entrando en contradicción directa con lo demostrado en el Lema 3.6, o
2.  $m = \varphi(p^{k+1})$ , validando que  $\bar{g}$  es un generador del grupo  $U(p^{k+1})$ .

**Caso 2:** La idea es ver que  $g + p$  cumple las condiciones del Caso 1.

Vemos que  $g + p \equiv g \pmod{p}$ . Es decir que  $\overline{g+p} = \bar{g}$  en  $U(p)$ , y entonces  $g + p$  es raíz primitiva módulo  $p$  al igual que  $g$ . Expandiendo mediante binomio de Newton, se obtiene:

$$(g + p)^{p-1} \equiv g^{p-1} + (p-1)p \cdot g^{p-2} \pmod{p^2}.$$

Sustituyendo nuestra condición de Caso 2 ( $g^{p-1} \equiv 1 \pmod{p^2}$ ):

$$(g + p)^{p-1} \equiv 1 + p^2 g^{p-2} - p \cdot g^{p-2} \equiv 1 - p \cdot g^{p-2} \pmod{p^2}.$$

Dado que  $\bar{g} \in U(p)$ , sabemos que  $p \nmid g$ . Esto implica que  $p \cdot g^{p-2} \not\equiv 0 \pmod{p^2}$ , demostrando que  $(g + p)^{p-1} \not\equiv 1 \pmod{p^2}$ . Es decir que  $g + p$  cumple las hipótesis del Caso 1, con lo cual  $g + p$  es raíz primitiva módulo  $p^k$ .  $\square$

### 3.4. Construcción de una Raíz Primitiva Módulo $2p^k$

En esta sección veremos que si  $p$  es primo impar, y  $g$  es raíz primitiva módulo  $p^k$ , entonces  $g$  o  $g + p^k$  son raíz primitiva módulo  $2p^k$ . Notar que la existencia de raíz primitiva módulo  $p^k$  está garantizada por el resultado de la sección anterior.

**Teorema 3.8** (Lema 4.1.13 de las notas). *Sea  $p$  un primo impar,  $k \in \mathbb{Z}^+$  y sea  $g$  una raíz primitiva módulo  $p^k$ . Entonces:*

1. Si  $g$  es impar,  $g$  es raíz primitiva módulo  $2p^k$ .
2. Si  $g$  es par,  $g + p^k$  es raíz primitiva módulo  $2p^k$ .

*Demostración.* Como las bases  $\text{mcd}(2, p^k) = 1$  son coprimas, el **Teorema Chino del Resto** nos permite asegurar que para cualquier exponente de control  $m$ , la congruencia en el grupo extendido se parte de forma bicondicional:

$$g^m \equiv 1 \pmod{2p^k} \iff \begin{cases} g^m \equiv 1 \pmod{p^k} \\ g^m \equiv 1 \pmod{2} \end{cases}$$

Por las propiedades de la función multiplicativa de Euler, el tamaño de los grupos coincide:

$$\varphi(2p^k) = \varphi(2)\varphi(p^k) = \varphi(p^k).$$

1. **Si  $g$  es impar:** La condición de frontera  $g^m \equiv 1 \pmod{2}$  es una identidad trivial que siempre se cumple para cualquier  $m$ . Por lo tanto, resolver la ecuación en el módulo compuesto equivale únicamente a resolver  $g^m \equiv 1 \pmod{p^k}$ . Esto conserva intacto el orden original del elemento, logrando que  $o(\bar{g}) = \varphi(p^k) = \varphi(2p^k)$ .
2. **Si  $g$  es par:** Evaluamos el cambio de fase lineal  $g + p^k$ . Módulo  $p^k$ , se anula el término de traslación ( $g + p^k \equiv g \pmod{p^k}$ ), reteniendo su naturaleza de raíz primitiva. Adicionalmente, la suma de un número par ( $g$ ) y un número impar ( $p^k$ ) da como resultado un número impar. Al caer nuevamente en las condiciones del caso (1), queda demostrado el enunciado.  $\square$