

LA FUNCIÓN DE EULER Y EL TEOREMA DE FERMAT

ALAN REYES-FIGUEROA TEORÍA DE NÚMEROS

(AULA 11) 18.AGOSTO.2022

Definición

Diremos que los números enteros b_1, b_2, \ldots, b_k forman un **sistema completo de invertibles** módulo n si

$$\{\bar{b}_1,\bar{b}_2,\ldots,\bar{b}_k\}=(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*=U(n).$$

Definición

Diremos que los números enteros b_1, b_2, \ldots, b_k forman un **sistema completo de invertibles** módulo n si

$$\{\bar{b}_1,\bar{b}_2,\ldots,\bar{b}_k\}=(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*=U(n).$$

En otras palabras, b_1, b_2, \dots, b_k forman un sistema completo de invertibles, si todas las clases de congruencia invertibles, módulo n, están representadas en los b_i .

Definición

Diremos que los números enteros b_1, b_2, \ldots, b_k forman un **sistema completo de invertibles** módulo n si

$$\{\bar{b}_1,\bar{b}_2,\ldots,\bar{b}_k\}=(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*=U(n).$$

En otras palabras, b_1, b_2, \ldots, b_k forman un sistema completo de invertibles, si todas las clases de congruencia invertibles, módulo n, están representadas en los b_i . Equivalente, eso ocurre si y sólo si los b_i satisfacen $(b_i, n) = 1$, $\forall i$, y $b_i \equiv b_j \pmod{n} \Rightarrow i = j$.

Definición

Diremos que los números enteros b_1, b_2, \ldots, b_k forman un **sistema completo de invertibles** módulo n si

$$\{\bar{b}_1,\bar{b}_2,\ldots,\bar{b}_k\}=(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*=U(n).$$

En otras palabras, b_1, b_2, \ldots, b_k forman un sistema completo de invertibles, si todas las clases de congruencia invertibles, módulo n, están representadas en los b_i . Equivalente, eso ocurre si y sólo si los b_i satisfacen $(b_i, n) = 1$, $\forall i$, y $b_i \equiv b_j \pmod{n} \Rightarrow i = j$.

El conjunto $\{k \in \mathbb{Z} : 1 \le k \le n, (k, n) = 1\}$ se llama el sistema de invertibles **canónico** módulo n.

Definición

Diremos que los números enteros b_1, b_2, \ldots, b_k forman un **sistema completo de invertibles** módulo n si

$$\{\bar{b}_1,\bar{b}_2,\ldots,\bar{b}_k\}=(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*=U(n).$$

En otras palabras, b_1, b_2, \ldots, b_k forman un sistema completo de invertibles, si todas las clases de congruencia invertibles, módulo n, están representadas en los b_i . Equivalente, eso ocurre si y sólo si los b_i satisfacen $(b_i, n) = 1$, $\forall i$, y $b_i \equiv b_j \pmod{n} \Rightarrow i = j$.

El conjunto $\{k \in \mathbb{Z} : 1 \le k \le n, (k, n) = 1\}$ se llama el sistema de invertibles **canónico** módulo n.

Estamos interesados en saber la cardinalidad de U(n).

Definición

Diremos que los números enteros b_1, b_2, \ldots, b_k forman un **sistema completo de invertibles** módulo n si

$$\{\bar{b}_1,\bar{b}_2,\ldots,\bar{b}_k\}=(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})^*=U(n).$$

En otras palabras, b_1, b_2, \ldots, b_k forman un sistema completo de invertibles, si todas las clases de congruencia invertibles, módulo n, están representadas en los b_i . Equivalente, eso ocurre si y sólo si los b_i satisfacen $(b_i, n) = 1$, $\forall i$, y $b_i \equiv b_j \pmod{n} \Rightarrow i = j$.

El conjunto $\{k \in \mathbb{Z} : 1 \le k \le n, (k, n) = 1\}$ se llama el sistema de invertibles **canónico** módulo n.

Estamos interesados en saber la cardinalidad de U(n).

Definición

La función $\varphi: \mathbb{Z}^+ \to \mathbb{Z}$, dada por $\varphi(n) = |U(n)|$, se llama **función** φ **de Euler**.



Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k : 1 \le k \le n : (k, n) = 1\}.$$

Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k : 1 \le k \le n : (k, n) = 1\}.$$

•
$$\varphi(1) = \varphi(2) = 1$$
.

Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k: 1 \le k \le n: (k,n) = 1\}.$$

- $\varphi(1) = \varphi(2) = 1$.
- Para n > 2, se tiene que $1 < \varphi(n) < n$ (1 y n 1 son primos relativos con n).

Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k : 1 \le k \le n : (k, n) = 1\}.$$

- $\varphi(1) = \varphi(2) = 1$.
- Para n > 2, se tiene que $1 < \varphi(n) < n$ (1 y n 1 son primos relativos con n).
- Si p es primo, entonces $\varphi(p) = p 1$.

Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k: 1 \le k \le n: (k,n) = 1\}.$$

- $\varphi(1) = \varphi(2) = 1$.
- Para n > 2, se tiene que $1 < \varphi(n) < n$ (1 y n 1 son primos relativos con n).
- Si p es primo, entonces $\varphi(p) = p 1$.
- Si p es primo, entonces $\varphi(p^k) = p^k p^{k-1} = p^{k-1}(p-1)$.

Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k : 1 \le k \le n : (k, n) = 1\}.$$

- $\varphi(1) = \varphi(2) = 1$.
- Para n > 2, se tiene que $1 < \varphi(n) < n$ (1 y n 1 son primos relativos con n).
- Si p es primo, entonces $\varphi(p) = p 1$.
- Si p es primo, entonces $\varphi(p^k) = p^k p^{k-1} = p^{k-1}(p-1)$. Prueba: Para mostrar esta afirmación, basta ver que si $1 \le a \le p^k$, $(a, p^k) = 1$ si y sólo si, a no es múltiplo de p;

Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k : 1 \le k \le n : (k, n) = 1\}.$$

- $\varphi(1) = \varphi(2) = 1$.
- Para n > 2, se tiene que $1 < \varphi(n) < n$ (1 y n 1 son primos relativos con n).
- Si p es primo, entonces $\varphi(p) = p 1$.
- Si p es primo, entonces $\varphi(p^k) = p^k p^{k-1} = p^{k-1}(p-1)$. Prueba: Para mostrar esta afirmación, basta ver que si $1 \le a \le p^k$, $(a, p^k) = 1$ si y sólo si, a no es múltiplo de p; y hay precisamente p^{k-1} múltiplos de p en el intervalo $1 < a < p^k$.

Alternativamente, podemos definir a la función de Euler como

$$\varphi(n) = \#\{k : 1 \le k \le n : (k, n) = 1\}.$$

- $\varphi(1) = \varphi(2) = 1$.
- Para n > 2, se tiene que $1 < \varphi(n) < n$ (1 y n 1 son primos relativos con n).
- Si p es primo, entonces $\varphi(p) = p 1$.
- Si p es primo, entonces $\varphi(p^k) = p^k p^{k-1} = p^{k-1}(p-1)$. Prueba: Para mostrar esta afirmación, basta ver que si $1 \le a \le p^k$, $(a, p^k) = 1$ si y sólo si, a no es múltiplo de p; y hay precisamente p^{k-1} múltiplos de p en el intervalo $1 < a < p^k$.
- Para calcular la función φ en el caso general, vamos a mostrar antes una propiedad útil de esta función.

Proposición

Sean $m, n \in \mathbb{Z}^+$ tales que (m, n) = 1. Entonces $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. Esto es, φ es una función multiplicativa.

Proposición

Sean $m, n \in \mathbb{Z}^+$ tales que (m, n) = 1. Entonces $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. Esto es, φ es una función multiplicativa.

<u>Prueba</u>: Consideramos los números 1, 2, ..., mn, con (m, n) = 1 y los colocamos en forma matricial como sigue:

Proposición

Sean $m, n \in \mathbb{Z}^+$ tales que (m, n) = 1. Entonces $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. Esto es, φ es una función multiplicativa.

<u>Prueba</u>: Consideramos los números 1, 2, ..., mn, con (m, n) = 1 y los colocamos en forma matricial como sigue:

Como (m+j,n)=(j,n), si un número en esta table es primo relativo con n, entonces todos los números en esa columna son primos relativos con n.

Proposición

Sean $m, n \in \mathbb{Z}^+$ tales que (m, n) = 1. Entonces $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. Esto es, φ es una función multiplicativa.

<u>Prueba</u>: Consideramos los números 1, 2, ..., mn, con (m, n) = 1 y los colocamos en forma matricial como sigue:

Como (m+j,n)=(j,n), si un número en esta table es primo relativo con n, entonces todos los números en esa columna son primos relativos con n. De ahí, existen $\varphi(n)$ columnas con elementos primos relativos con n.

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m,

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

La conclusión de la proposición anterior es que tenemos un método sistemático para hallar $\varphi(n)$ para cualquier $n \in \mathbb{N}$.

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

La conclusión de la proposición anterior es que tenemos un método sistemático para hallar $\varphi(n)$ para cualquier $n \in \mathbb{N}$. Si $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$ es la factoración en primos de n.

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

$$\varphi(n) = \prod_{i=1}^r \varphi(p_i^{k_i})$$

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

$$\varphi(n) = \prod_{i=1}^r \varphi(p_i^{k_i}) = \prod_{i=1}^r p_i^{k_i-1} (p_i - 1)$$

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

$$\varphi(n) = \prod_{i=1}^{r} \varphi(p_i^{k_i}) = \prod_{i=1}^{r} p_i^{k_i-1} (p_i - 1) = \prod_{i=1}^{r} (p_i^{k_i} - p_i^{k_i-1})$$

Por otro lado, toda columna posee un sistema completo de residuos módulo m: si dos entradas i_1, i_2 son tales que $ni_1 + j \equiv ni_2 + j \pmod{m}$, entonces $i_1 \equiv i_2 \pmod{m}$. (Aquí se usa el hecho que n es invertible módulo m)

Así, en cada columna existen $\varphi(m)$ números que son primos relativos con m, y portanto la cantidad de números que son simultáneamente primos relativos con n y con m es $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$. \square

Obs! La propiedad anterior se generaliza: $\varphi(n_1n_2\cdots n_r)=\varphi(n_1)\varphi(n_2)\cdots\varphi(n_r)$, si los n_i son coprimos a pares. Basta aplicar inducción.

$$\varphi(n) = \prod_{i=1}^{r} \varphi(p_i^{k_i}) = \prod_{i=1}^{r} p_i^{k_i-1}(p_i-1) = \prod_{i=1}^{r} (p_i^{k_i} - p_i^{k_i-1}) = n \prod_{i=1}^{r} (1 - \frac{1}{p_i}).$$

Ejemplo: Hallar φ (372).



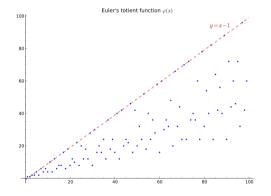
Ejemplo: Hallar $\varphi(372)$. Como $372 = 2^2 \cdot 3 \cdot 31$, entonces

$$\varphi(372) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(3) \cdot \varphi(31)$$

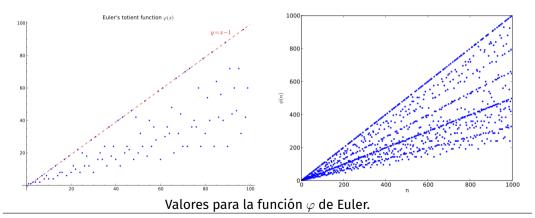
Ejemplo: Hallar $\varphi(372)$. Como $372 = 2^2 \cdot 3 \cdot 31$, entonces

$$\varphi(372) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(3) \cdot \varphi(31) = 2(1) \cdot 2 \cdot 30 = 120.$$

Ejemplo: Hallar $\varphi(372)$. Como 372 = $2^2 \cdot 3 \cdot 31$, entonces $\varphi(372) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(3) \cdot \varphi(31) = 2(1) \cdot 2 \cdot 30 = 120$.



Ejemplo: Hallar $\varphi(372)$. Como 372 = $2^2 \cdot 3 \cdot 31$, entonces $\varphi(372) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(3) \cdot \varphi(31) = 2(1) \cdot 2 \cdot 30 = 120$.



Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a,n\in\mathbb{Z}$, n>1 dos enteros tales que (a,n)=1. Entonces

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1,

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a,n\in\mathbb{Z}$, n>1 dos enteros tales que (a,n)=1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1, entonces también $ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n.

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1, entonces también $ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n. De hecho, tenemos que $(ar_i, n) = 1$, y si $ar_i \equiv ar_j \pmod{n}$, entonces podemos cancelar a para obtener $r_i \equiv r_i \pmod{n}$.

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1, entonces también $ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n. De hecho, tenemos que $(ar_i, n) = 1$, y si $ar_i \equiv ar_j \pmod{n}$, entonces podemos cancelar a para obtener $r_i \equiv r_i \pmod{n}$. Luego $r_i = r_i$, y portanto i = j.

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1, entonces también $ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n. De hecho, tenemos que $(ar_i, n) = 1$, y si $ar_i \equiv ar_j \pmod{n}$, entonces podemos cancelar a para obtener $r_i \equiv r_i \pmod{n}$. Luego $r_i = r_i$, y portanto i = j.

En consecuencia, cada ar_i debe ser congruente con algún r_j , y

$$\prod_{i=1}^{\varphi(n)} ar_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \pmod{n} \implies$$

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1, entonces también $ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n. De hecho, tenemos que $(ar_i, n) = 1$, y si $ar_i \equiv ar_j \pmod{n}$, entonces podemos cancelar a para obtener $r_i \equiv r_i \pmod{n}$. Luego $r_i = r_i$, y portanto i = j.

En consecuencia, cada ar_i debe ser congruente con algún r_i , y

$$\prod_{i=1}^{\varphi(n)} a r_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \pmod{n} \implies a^{\varphi(n)} \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \pmod{n}.$$

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1, entonces también $ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n. De hecho, tenemos que $(ar_i, n) = 1$, y si $ar_i \equiv ar_j \pmod{n}$, entonces podemos cancelar a para obtener $r_i \equiv r_i \pmod{n}$. Luego $r_i = r_i$, y portanto i = j.

En consecuencia, cada ar_i debe ser congruente con algún r_i , y

$$\prod_{i=1}^{\varphi(n)} a r_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \pmod{n} \implies a^{\varphi(n)} \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \pmod{n}.$$

Como los r_i son invertibles módulo n, también el producto $\prod_i r_i$ es invertible.

Teorema (Teorema de Euler-Fermat)

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1. Entonces

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

<u>Prueba</u>: Observe que si $r_1, r_2, \ldots, r_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n, y si (a, n) = 1, entonces también $ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\varphi(n)}$ es un sistema completo de invertibles módulo n. De hecho, tenemos que $(ar_i, n) = 1$, y si $ar_i \equiv ar_j \pmod{n}$, entonces podemos cancelar a para obtener $r_i \equiv r_i \pmod{n}$. Luego $r_i = r_i$, y portanto i = j.

En consecuencia, cada ar_i debe ser congruente con algún r_i , y

$$\prod_{i=1}^{\varphi(n)} ar_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \pmod{n} \implies a^{\varphi(n)} \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} r_i \pmod{n}.$$

Como los r_i son invertibles módulo n, también el producto $\prod_i r_i$ es invertible. Simplificanto este factor, resulta $a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$.

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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



Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv o^p \equiv o \equiv a \pmod{p}$.

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv 0^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. En el caso $p \nmid a$, entonces (a, p) = 1.

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv 0^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. En el caso $p \nmid a$, entonces (a,p) = 1. Como $\varphi(p) = p - 1$, del Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv 0^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. En el caso $p \nmid a$, entonces (a,p) = 1. Como $\varphi(p) = p - 1$, del Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow a^p \equiv a \pmod{p}$.

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv 0^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. En el caso $p \nmid a$, entonces (a,p) = 1. Como $\varphi(p) = p - 1$, del Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow a^p \equiv a \pmod{p}$.

Obs! El Teorema de Euler-Fermat también puede probarse utilizando el Teorema de Lagrange para grupos: si G es un grupo finito, y $g \in G$, entonces $g^{|G|} = 1$.

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv 0^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. En el caso $p \nmid a$, entonces (a,p) = 1. Como $\varphi(p) = p - 1$, del Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow a^p \equiv a \pmod{p}$.

Obs! El Teorema de Euler-Fermat también puede probarse utilizando el Teorema de Lagrange para grupos: si G es un grupo finito, y $g \in G$, entonces $g^{|G|} = 1$. Aplicando esto en el caso G = U(n), con $|G| = \varphi(n)$, se tiene que para $a \in U(n)$ $a^{\varphi(n)} \equiv a^{|U(n)|} \equiv 1 \pmod{n}$.

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv 0^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. En el caso $p \nmid a$, entonces (a,p) = 1. Como $\varphi(p) = p - 1$, del Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow a^p \equiv a \pmod{p}$.

Obs! El Teorema de Euler-Fermat también puede probarse utilizando el Teorema de Lagrange para grupos: si G es un grupo finito, y $g \in G$, entonces $g^{|G|} = 1$. Aplicando esto en el caso G = U(n), con $|G| = \varphi(n)$, se tiene que para $a \in U(n)$ $a^{\varphi(n)} \equiv a^{|U(n)|} \equiv 1 \pmod{n}$.

Dado un entero n, con factoración en primos de la forma $n=p_1^{k_1}p_2^{k_2}\cdots p_r^{k_r}$,

Teorema (Pequeño Teorema de Fermat)

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

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

<u>Prueba</u>: Si $p \mid a$, el resultado es inmediato, pues $a^p \equiv 0^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. En el caso $p \nmid a$, entonces (a,p) = 1. Como $\varphi(p) = p - 1$, del Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p} \Rightarrow a^p \equiv a \pmod{p}$. \Box

Obs! El Teorema de Euler-Fermat también puede probarse utilizando el Teorema de Lagrange para grupos: si G es un grupo finito, y $g \in G$, entonces $g^{|G|} = 1$. Aplicando esto en el caso G = U(n), con $|G| = \varphi(n)$, se tiene que para $a \in U(n)$ $a^{\varphi(n)} \equiv a^{|U(n)|} \equiv 1 \pmod{n}$.

Dado un entero n, con factoración en primos de la forma $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$, consideramos el número $\frac{M = [\log(p^{k_1}), \log(p^{k_2}), \log(p^{k_2})] = mmc[\log(p^{k_1}), \log(p^{k_2}), \log(p^{k_2})]}{(n^{k_1})^{1/2}}$

El Teorema de Euler puede ser optimizado de la siguiente forma

Proposición

Sean
$$a, n \in \mathbb{Z}$$
, $n > 1$ dos enteros tales que $(a, n) = 1$, y n se factora de la forma $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$. Entonces
$$a^M \equiv 1 \pmod{n}. \qquad donde \quad M = [\varphi(p_1^{k_1}), \varphi(p_2^{k_2}), \dots, \varphi(p_r^{k_r})].$$

El Teorema de Euler puede ser optimizado de la siguiente forma

Proposición

Sean $a,n\in\mathbb{Z}$, n>1 dos enteros tales que (a,n)=1, y n se factora de la forma $n=p_1^{k_1}p_2^{k_2}\cdots p_r^{k_r}$. Entonces

$$a^{M} \equiv 1 \pmod{n}$$
. donde $M = [\varphi(p_1^{k_1}), \varphi(p_2^{k_2}), \dots, \varphi(p_r^{k_r})]$.

<u>Prueba</u>: Por el Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $a^{\varphi(p_i^{R_i})} \equiv 1 \pmod{p_i^{R_i}}$, para todo $i = 1, 2, \ldots, r$.

El Teorema de Euler puede ser optimizado de la siguiente forma

Proposición

Sean $a,n\in\mathbb{Z}$, n>1 dos enteros tales que (a,n)=1, y n se factora de la forma $n=p_1^{k_1}p_2^{k_2}\cdots p_r^{k_r}$. Entonces

$$a^M \equiv 1 \pmod{n}$$
. donde $M = [\varphi(p_1^{k_1}), \varphi(p_2^{k_2}), \dots, \varphi(p_r^{k_r})]$.

<u>Prueba</u>: Por el Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $a^{\varphi(p_i^{R_i})} \equiv 1 \pmod{p_i^{R_i}}$, para todo $i = 1, 2, \ldots, r$. Elevando la congruencia anterior al exponente $M/\varphi(p_i^{R_i})$, obtenemos

$$a^M \equiv 1 \pmod{p_i^{k_i}}, \qquad \text{para } i = 1, 2, \dots, r.$$

El Teorema de Euler puede ser optimizado de la siguiente forma

Proposición

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1, y n se factora de la forma $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$. Entonces

$$a^{M} \equiv 1 \pmod{n}$$
. donde $M = [\varphi(p_1^{k_1}), \varphi(p_2^{k_2}), \dots, \varphi(p_r^{k_r})]$.

<u>Prueba</u>: Por el Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $a^{\varphi(p_i^{R_i})} \equiv 1 \pmod{p_i^{R_i}}$, para todo $i = 1, 2, \ldots, r$. Elevando la congruencia anterior al exponente $M/\varphi(p_i^{R_i})$, obtenemos

$$a^{M} \equiv 1 \pmod{p_{i}^{k_{i}}}, \qquad \text{para } i = 1, 2, \dots, r.$$

Así, $a^M - 1$ es múltiplo de $p_i^{k_i}$, para todo $i = 1, 2, \dots, r$,

El Teorema de Euler puede ser optimizado de la siguiente forma

Proposición

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1, y n se factora de la forma $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$. Entonces

$$a^{M} \equiv 1 \pmod{n}$$
. donde $M = [\varphi(p_1^{k_1}), \varphi(p_2^{k_2}), \dots, \varphi(p_r^{k_r})]$.

<u>Prueba</u>: Por el Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $a^{\varphi(p_i^{R_i})} \equiv 1 \pmod{p_i^{R_i}}$, para todo $i = 1, 2, \ldots, r$. Elevando la congruencia anterior al exponente $M/\varphi(p_i^{R_i})$, obtenemos

$$a^{M} \equiv 1 \pmod{p_{i}^{k_{i}}}, \qquad \text{para } i = 1, 2, \dots, r.$$

Así, a^M-1 es múltiplo de $p_i^{k_i}$, para todo $i=1,2,\ldots,r$, y como estos números son coprimos dos a dos, se tiene que $n\mid a^M-1$

El Teorema de Euler puede ser optimizado de la siguiente forma

Proposición

Sean $a, n \in \mathbb{Z}$, n > 1 dos enteros tales que (a, n) = 1, y n se factora de la forma $n = p_1^{k_1} p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$. Entonces

$$a^{M} \equiv 1 \pmod{n}$$
. donde $M = [\varphi(p_1^{k_1}), \varphi(p_2^{k_2}), \dots, \varphi(p_r^{k_r})]$.

<u>Prueba</u>: Por el Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $a^{\varphi(p_i^{R_i})} \equiv 1 \pmod{p_i^{R_i}}$, para todo $i = 1, 2, \ldots, r$. Elevando la congruencia anterior al exponente $M/\varphi(p_i^{R_i})$, obtenemos

$$a^{M} \equiv 1 \pmod{p_{i}^{k_{i}}}, \qquad \text{para } i = 1, 2, \dots, r.$$

Así, a^M-1 es múltiplo de $p_i^{k_i}$, para todo $i=1,2,\ldots,r$, y como estos números son coprimos dos a dos, se tiene que $n\mid a^M-1 \Rightarrow a^M\equiv 1\pmod{n}$.

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.



El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.



El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como $\varphi(11)=10$, y (5,11)=1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10}\equiv 1\pmod{11}$.

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que 5¹º \equiv 1 (mod 11). Así $5^{38} \equiv 5^{3(10)+8}$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como
$$\varphi$$
(11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv$ 1 (mod 11). Así
$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8$$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$. Así $5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5,11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que 5 10 \equiv 1 (mod 11). Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8$$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que 5º0 \equiv 1 (mod 11). Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4$$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que 5º0 \equiv 1 (mod 11). Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81$$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que 5º0 \equiv 1 (mod 11). Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como
$$\varphi$$
(11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$. Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Ejemplo: Calcular 7⁹¹ (mod 100).

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como
$$\varphi$$
(11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$. Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Ejemplo: Calcular 7⁹¹ (mod 100).

Sabemos que 100 = $2^2 \cdot 5^2$.

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$. Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Ejemplo: Calcular 7⁹¹ (mod 100).

Sabemos que 100 = $\mathbf{2}^2 \cdot \mathbf{5}^2$. Entonces $\varphi(100) = \varphi(\mathbf{2}^2) \cdot \varphi(\mathbf{5}^2)$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$. Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Ejemplo: Calcular 7⁹¹ (mod 100).

Sabemos que 100 = $2^2 \cdot 5^2$. Entonces $\varphi(100) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(5^2) = 2(1) \cdot 5(4) = 2 \cdot 20 = 40$.

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5,11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que 5º0 = 1 (mod 11). Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Ejemplo: Calcular 7⁹¹ (mod 100).

Sabemos que 100 = $2^2 \cdot 5^2$. Entonces $\varphi(100) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(5^2) = 2(1) \cdot 5(4) = 2 \cdot 20 = 40$.

Como (7,100) = 1, por el Teorema de Euler-Fermat tenemos que $7^{40} \equiv 1 \pmod{100}$.

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como φ (11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$. Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Ejemplo: Calcular 7⁹¹ (mod 100).

Sabemos que 100 = $2^2 \cdot 5^2$. Entonces $\varphi(100) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(5^2) = 2(1) \cdot 5(4) = 2 \cdot 20 = 40$.

Como (7,100) = 1, por el Teorema de Euler-Fermat tenemos que $7^{40} \equiv 1 \pmod{100}$. Entonces

$$7^{91} = 7^{2(40)+11} = (7^{40})^2 \cdot 7^{11}$$

El teorema de Euler-Fermat tiene muchas aplicaciones y es fundamental para gran parte de lo que se hace en teoría de números.

Cálculo de potencias: Como mínimo, puede ser un dispositivo que ahorra trabajo en ciertos cálculos.

Ejemplo: Se pide hallar 5³⁸ (mod 11).

Como
$$\varphi$$
(11) = 10, y (5, 11) = 1 entonces del Teorema de Euler-Fermat, sabemos que $5^{10} \equiv 1 \pmod{11}$. Así

$$5^{38} \equiv 5^{3(10)+8} \equiv (5^{10})^3 \cdot 5^8 \equiv (1)^3 \cdot 5^8 \equiv 5^8 \equiv (5^2)^4 \equiv 3^4 \equiv 81 \equiv 4 \pmod{11}.$$

Ejemplo: Calcular 7⁹¹ (mod 100).

Sabemos que 100 =
$$2^2 \cdot 5^2$$
. Entonces $\varphi(100) = \varphi(2^2) \cdot \varphi(5^2) = 2(1) \cdot 5(4) = 2 \cdot 20 = 40$.

Como (7,100)=1, por el Teorema de Euler-Fermat tenemos que $7^{40}\equiv 1\pmod{100}$. Entonces

$$7^{91} = 7^{2(40)+11} = (7^{40})^2 \cdot 7^{11} = 7^{11} \pmod{100}$$



Ahora calculamos 7¹¹ (mod 100) usando el algoritmo de exponenciación binaria:



$$7^1 \equiv 7 \pmod{100}$$

$$7^1 \equiv 7 \pmod{100},$$

 $7^2 \equiv 49 \pmod{100},$

$$7^1 \equiv 7 \pmod{100},$$

 $7^2 \equiv 49 \pmod{100},$
 $7^4 \equiv 49^2 \equiv 2401 \equiv 1 \pmod{100},$

$$7^{1} \equiv 7 \pmod{100},$$
 $7^{2} \equiv 49 \pmod{100},$
 $7^{4} \equiv 49^{2} \equiv 2401 \equiv 1 \pmod{100},$
 $7^{8} \equiv 1^{2} \equiv 1 \pmod{100}.$

Ahora calculamos $7^{11} \pmod{100}$ usando el algoritmo de exponenciación binaria: Observe que $11 = 2^3 + 2^1 + 2^0 = (1011)_2$. Entonces

$$7^1 \equiv 7 \pmod{100},$$
 $7^2 \equiv 49 \pmod{100},$
 $7^4 \equiv 49^2 \equiv 2401 \equiv 1 \pmod{100},$
 $7^8 \equiv 1^2 \equiv 1 \pmod{100}.$

$$7^{91} \equiv 7^{11}$$

Ahora calculamos $7^{11} \pmod{100}$ usando el algoritmo de exponenciación binaria: Observe que $11 = 2^3 + 2^1 + 2^0 = (1011)_2$. Entonces

$$7^1 \equiv 7 \pmod{100},$$
 $7^2 \equiv 49 \pmod{100},$
 $7^4 \equiv 49^2 \equiv 2401 \equiv 1 \pmod{100},$
 $7^8 \equiv 1^2 \equiv 1 \pmod{100}.$

$$7^{91} \equiv 7^{11} \equiv 7^8 \cdot 7^2 \cdot 7^1$$

Ahora calculamos $7^{11} \pmod{100}$ usando el algoritmo de exponenciación binaria: Observe que $11 = 2^3 + 2^1 + 2^0 = (1011)_2$. Entonces

$$7^1 \equiv 7 \pmod{100},$$
 $7^2 \equiv 49 \pmod{100},$
 $7^4 \equiv 49^2 \equiv 2401 \equiv 1 \pmod{100},$
 $7^8 \equiv 1^2 \equiv 1 \pmod{100}.$

$$7^{91} \equiv 7^{11} \equiv 7^8 \cdot 7^2 \cdot 7^1 \equiv 1 \cdot 49 \cdot 7$$

Ahora calculamos $7^{11} \pmod{100}$ usando el algoritmo de exponenciación binaria: Observe que $11 = 2^3 + 2^1 + 2^0 = (1011)_2$. Entonces

$$7^1 \equiv 7 \pmod{100},$$
 $7^2 \equiv 49 \pmod{100},$
 $7^4 \equiv 49^2 \equiv 2401 \equiv 1 \pmod{100},$
 $7^8 \equiv 1^2 \equiv 1 \pmod{100}.$

$$7^{91} \equiv 7^{11} \equiv 7^8 \cdot 7^2 \cdot 7^1 \equiv 1 \cdot 49 \cdot 7 \equiv 343 \equiv 43 \pmod{100}.$$

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.



Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$. Pero

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$.

Pero

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

$$\iff 2 \cdot 10^k \equiv 2000 \pmod{2009}$$

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$. Pero

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

 $\iff 2 \cdot 10^k \equiv 2000 \pmod{2009}$
 $\iff 10^k \equiv 1000 \equiv 10^3 \pmod{2009}$

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$.

Pero

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

 $\iff 2 \cdot 10^k \equiv 2000 \pmod{2009}$
 $\iff 10^k \equiv 1000 \equiv 10^3 \pmod{2009}$
 $\iff 10^{k-3} \equiv 1 \pmod{2009}$,

ya que (2,2009) = 1 y (1000,2009) = 1.

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$.

Pero

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

 $\iff 2 \cdot 10^k \equiv 2000 \pmod{2009}$
 $\iff 10^k \equiv 1000 \equiv 10^3 \pmod{2009}$
 $\iff 10^{k-3} \equiv 1 \pmod{2009}$,

ya que (2,2009) = 1 y (1000,2009) = 1.

Como (10, 2009) = 1, por el Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $10^{\varphi(2009)} \equiv 1 \pmod{2009}$,

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$.

Pero

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

 $\iff 2 \cdot 10^k \equiv 2000 \pmod{2009}$
 $\iff 10^k \equiv 1000 \equiv 10^3 \pmod{2009}$
 $\iff 10^{k-3} \equiv 1 \pmod{2009}$,

ya que (2,2009) = 1 y (1000,2009) = 1.

Como (10, 2009) = 1, por el Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $10^{\varphi(2009)} \equiv 1 \pmod{2009}$, esto implica que $10^{t\varphi(2009)} \equiv 1^t \equiv 1 \pmod{2009}$, para todo $t \in \mathbb{N}$.

Pero

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$.

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

 $\iff 2 \cdot 10^k \equiv 2000 \pmod{2009}$
 $\iff 10^k \equiv 1000 \equiv 10^3 \pmod{2009}$
 $\iff 10^{k-3} \equiv 1 \pmod{2009}$,

ya que (2,2009) = 1 y (1000,2009) = 1.

Como (10, 2009) = 1, por el Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $10^{\varphi(2009)} \equiv 1 \pmod{2009}$, esto implica que $10^{t\varphi(2009)} \equiv 1^t \equiv 1 \pmod{2009}$, para todo $t \in \mathbb{N}$. Basta entonces hacer k-3=t(2009),

Ejemplo: Existen infinitos números enteros de la forma 2000...0009, que son múltiplos de 2009.

Observe primero que el problema es equivalente a encontrar infinitos valores de $k \in \mathbb{N}$ tales que $2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009}$. Pero

$$2 \cdot 10^k + 9 \equiv 0 \pmod{2009} \iff 2 \cdot 10^k + 9 \equiv 2009 \pmod{2009}$$

 $\iff 2 \cdot 10^k \equiv 2000 \pmod{2009}$
 $\iff 10^k \equiv 1000 \equiv 10^3 \pmod{2009}$
 $\iff 10^{k-3} \equiv 1 \pmod{2009}$,

ya que
$$(2,2009) = 1$$
 y $(1000,2009) = 1$.

Como (10,2009)=1, por el Teorema de Euler-Fermat, tenemos que $10^{\varphi(2009)}\equiv 1\pmod{2009}$, esto implica que $10^{t\varphi(2009)}\equiv 1^t\equiv 1\pmod{2009}$, para todo $t\in\mathbb{N}$. Basta entonces hacer k-3=t(2009), de modo que cualquier número de la forma $n=2\cdot 10^{3+t\varphi(2009)}+9$, $t\in\mathbb{N}$, satisface la condición requerida.

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$. Observe que 103 es primo.

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x \in \mathbb{Z}$ de $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x \in \mathbb{Z}$ de $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$. En particular, $103 \nmid x$.

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x \in \mathbb{Z}$ de $x^3 \equiv \mathbf{2} \pmod{103}$. En particular, 103 $\nmid x$.

Elevando ambos lados de la congruencia anterior a $\varphi(103)/3 = \frac{102}{3} = 34$, obtenemos

$$(\mathbf{X}^3)^{34} \equiv \mathbf{X}^{102} \equiv \mathbf{X}^{\varphi(103)} \equiv \mathbf{1} \pmod{103},$$

debido al Teorema de Euler-Fermat.



Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x \in \mathbb{Z}$ de $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$. En particular, 103 $\nmid x$.

Elevando ambos lados de la congruencia anterior a $\varphi(103)/3 = \frac{102}{3} = 34$, obtenemos

$$(x^3)^{34} \equiv x^{102} \equiv x^{\varphi(103)} \equiv 1 \pmod{103},$$

debido al Teorema de Euler-Fermat.

$$(x^3)^{34} \equiv 2^{34} \equiv (2^{14})^2 \cdot 2^6$$

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x\in\mathbb{Z}$ de $x^3\equiv 2\pmod{103}$. En particular, 103 $\nmid x$.

Elevando ambos lados de la congruencia anterior a $\varphi(103)/3=rac{102}{3}=34$, obtenemos

$$(x^3)^{34} \equiv x^{102} \equiv x^{\varphi(103)} \equiv 1 \pmod{103},$$

debido al Teorema de Euler-Fermat.

$$(x^3)^{34} \equiv 2^{34} \equiv (2^{14})^2 \cdot 2^6 \equiv (7)^2 \cdot 64$$

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x\in\mathbb{Z}$ de $x^3\equiv 2\pmod{103}$. En particular, 103 $\nmid x$.

Elevando ambos lados de la congruencia anterior a $\varphi(103)/3 = \frac{102}{3} = 34$, obtenemos

$$(x^3)^{34} \equiv x^{102} \equiv x^{\varphi(103)} \equiv 1 \pmod{103},$$

debido al Teorema de Euler-Fermat.

$$(x^3)^{34} \equiv 2^{34} \equiv (2^{14})^2 \cdot 2^6 \equiv (7)^2 \cdot 64 \equiv 49 \cdot 64$$

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x \in \mathbb{Z}$ de $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$. En particular, 103 $\nmid x$.

Elevando ambos lados de la congruencia anterior a $\varphi(103)/3 = \frac{102}{3} = 34$, obtenemos

$$(x^3)^{34} \equiv x^{102} \equiv x^{\varphi(103)} \equiv 1 \pmod{103},$$

debido al Teorema de Euler-Fermat.

$$(x^3)^{34} \equiv 2^{34} \equiv (2^{14})^2 \cdot 2^6 \equiv (7)^2 \cdot 64 \equiv 49 \cdot 64 \equiv 3136 \equiv 46 \pmod{103},$$

Ejemplo: No existen soluciones enteras para la ecuación $x^3 \equiv 2 \pmod{103}$.

Observe que 103 es primo. Entonces φ (103) = 102.

Supongamos que existe una solución $x \in \mathbb{Z}$ de $x^3 \equiv \mathbf{2} \pmod{103}$. En particular, 103 $\nmid x$.

Elevando ambos lados de la congruencia anterior a $\varphi(103)/3 = \frac{102}{3} = 34$, obtenemos

$$(x^3)^{34} \equiv x^{102} \equiv x^{\varphi(103)} \equiv 1 \pmod{103},$$

debido al Teorema de Euler-Fermat.

Por otro lado,

$$(x^3)^{34} \equiv 2^{34} \equiv (2^{14})^2 \cdot 2^6 \equiv (7)^2 \cdot 64 \equiv 49 \cdot 64 \equiv 3136 \equiv 46 \pmod{103},$$

lo que es una contradicción, pues 1 $\not\equiv$ 46 (mod 103). Portanto, no existe tal solución.



Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.



Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*. En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat.



Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como
$$2^7 \equiv 128 \equiv 11 \pmod{117}$$
, resulta $2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como
$$2^7 \equiv 128 \equiv 11 \pmod{117}$$
, resulta
$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5$$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como
$$2^7 \equiv 128 \equiv 11 \pmod{117}$$
, resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5$$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como 2
$$^7 \equiv$$
 128 \equiv 11 (mod 117), resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5 \equiv 4^8 \cdot 2^5 \equiv 2^{21} \pmod{117}.$$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como
$$2^7 \equiv 128 \equiv 11 \pmod{117}$$
, resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5 \equiv 4^8 \cdot 2^5 \equiv 2^{21} \pmod{117}.$$

Pero
$$2^{21} \equiv (2^7)^3 \equiv 11^3 \pmod{117}$$
,

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como 27
$$\equiv$$
 128 \equiv 11 (mod 117), resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5 \equiv 4^8 \cdot 2^5 \equiv 2^{21} \pmod{117}.$$

Pero
$$2^{21} \equiv (2^7)^3 \equiv 11^3 \pmod{117}$$
, lo que conduce a

$$2^{117} \equiv 2^{21} \equiv 11^3$$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como ejemplo, veamos n=117. El cálculo se mantiene bajo control si seleccionando un entero pequeño para a, digamos, a=2.

Como 27 \equiv 128 \equiv 11 (mod 117), resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5 \equiv 4^8 \cdot 2^5 \equiv 2^{21} \pmod{117}.$$

Pero $2^{21} \equiv (2^7)^3 \equiv 11^3 \pmod{117},$ lo que conduce a

$$2^{117} \equiv 2^{21} \equiv 11^3 \equiv (11)^2 \cdot 11$$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como ejemplo, veamos n=117. El cálculo se mantiene bajo control si seleccionando un entero pequeño para a, digamos, a=2.

Como 27 \equiv 128 \equiv 11 (mod 117), resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5 \equiv 4^8 \cdot 2^5 \equiv 2^{21} \pmod{117}.$$

Pero $2^{21} \equiv (2^7)^3 \equiv 11^3 \pmod{117}$, lo que conduce a

$$2^{117} \equiv 2^{21} \equiv 11^3 \equiv (11)^2 \cdot 11 \equiv 4 \cdot 11 \equiv 44$$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como ejemplo, veamos n=117. El cálculo se mantiene bajo control si seleccionando un entero pequeño para a, digamos, a=2.

Como 27 \equiv 128 \equiv 11 (mod 117), resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5 \equiv 4^8 \cdot 2^5 \equiv 2^{21} \pmod{117}.$$

Pero $2^{21} \equiv (2^7)^3 \equiv 11^3 \pmod{117},$ lo que conduce a

$$2^{117} \equiv 2^{21} \equiv 11^3 \equiv (11)^2 \cdot 11 \equiv 4 \cdot 11 \equiv 44 \not\equiv 1 \pmod{117}.$$

Tests de primalidad: Otro uso del teorema de Euler-Fermat es como herramienta para probar la primalidad de un determinado entero *n*.

En este caso aplicamos el Pequeño Teorema de Fermat. Si pudiera demostrarse que la congruencia $a^n \equiv a \pmod{n}$ no se cumple para alguna elección de a, entonces n debe ser necesariamente compuesto.

Como ejemplo, veamos n=117. El cálculo se mantiene bajo control si seleccionando un entero pequeño para a, digamos, a=2.

Como $\mathbf{2}^7 \equiv \mathbf{128} \equiv \mathbf{11} \pmod{\mathbf{117}}$, resulta

$$2^{117} \equiv 2^{7(16)+5} \equiv (2^7)^{16} \cdot 2^5 \equiv 11^{16} \cdot 2^5 \equiv (121)^8 \cdot 2^5 \equiv 4^8 \cdot 2^5 \equiv 2^{21} \pmod{117}.$$

Pero $2^{21} \equiv (2^7)^3 \equiv 11^3 \pmod{117},$ lo que conduce a

$$2^{117} \equiv 2^{21} \equiv 11^3 \equiv (11)^2 \cdot 11 \equiv 4 \cdot 11 \equiv 44 \not\equiv 1 \pmod{117}.$$

Esto muestra que 117 no es primo. De hecho, 117 = $3^2 \cdot 13$.



El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

<u>Prueba</u>: Del Pequeño Teorema de Fermat, tenemos que $(a^q)^p \equiv a^q \pmod{p}$.

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

<u>Prueba</u>: Del Pequeño Teorema de Fermat, tenemos que $(a^q)^p \equiv a^q \pmod p$. Además, por hipótesis $a^q \equiv a \pmod p$.

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

<u>Prueba</u>: Del Pequeño Teorema de Fermat, tenemos que $(a^q)^p \equiv a^q \pmod{p}$. Además, por hipótesis $a^q \equiv a \pmod{p}$. Combinando estas congruencias, se tiene $a^{pq} \equiv a \pmod{p}$.

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p y q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

<u>Prueba</u>: Del Pequeño Teorema de Fermat, tenemos que $(a^q)^p \equiv a^q \pmod p$. Además, por hipótesis $a^q \equiv a \pmod p$. Combinando estas congruencias, se tiene $a^{pq} \equiv a \pmod p$. Análogamente, se muestra que $a^{pq} \equiv a \pmod q$.

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

<u>Prueba</u>: Del Pequeño Teorema de Fermat, tenemos que $(a^q)^p \equiv a^q \pmod{p}$. Además, por hipótesis $a^q \equiv a \pmod{p}$. Combinando estas congruencias, se tiene $a^{pq} \equiv a \pmod{p}$. Análogamente, se muestra que $a^{pq} \equiv a \pmod{q}$.

Esto muestra que $p \mid a^{pq} - a$ y $q \mid a^{pq} - a$.

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

<u>Prueba</u>: Del Pequeño Teorema de Fermat, tenemos que $(a^q)^p \equiv a^q \pmod p$. Además, por hipótesis $a^q \equiv a \pmod p$. Combinando estas congruencias, se tiene $a^{pq} \equiv a \pmod p$. Análogamente, se muestra que $a^{pq} \equiv a \pmod q$.

Esto muestra que $p \mid a^{pq} - a$ y $q \mid a^{pq} - a$. Como p y q son primos distintos, entonces $pq \mid a^{pq} - a$,

El Recíproco de Teorema de Fermat, no vale, esto es, si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para algún entero a, no necesariamente n es primo.

Para ver esto, precisamos del siguiente lema:

Lema

Si p q son primos distintos, y $a^p \equiv a \pmod{q}$, $a^q \equiv a \pmod{p}$, entonces $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

<u>Prueba</u>: Del Pequeño Teorema de Fermat, tenemos que $(a^q)^p \equiv a^q \pmod{p}$. Además, por hipótesis $a^q \equiv a \pmod{p}$. Combinando estas congruencias, se tiene $a^{pq} \equiv a \pmod{p}$. Análogamente, se muestra que $a^{pq} \equiv a \pmod{q}$.

Esto muestra que $p \mid a^{pq} - a$ y $q \mid a^{pq} - a$. Como p y q son primos distintos, entonces $pq \mid a^{pq} - a$, de modo que $a^{pq} \equiv a \pmod{pq}$.

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Observe que 2 $^{10} \equiv$ 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1.



Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$. Observe que $2^{10} \equiv 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1$. Por lo tanto, $2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31},$

```
Ejemplo: Vamos a mostrar que 2^{340} \equiv \pmod{341}. Observe que 2^{10} \equiv 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1. Por lo tanto, 2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31}, y 2^{31} = 2 \cdot (2^{10})^3 \equiv 2 \cdot (1)^3 \equiv 2 \pmod{11}.
```

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Observe que 2¹⁰ \equiv 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1. Por lo tanto,

$$2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31},$$

$$2^{31} = 2 \cdot (2^{10})^3 \equiv 2 \cdot (1)^3 \equiv 2 \pmod{11}.$$

Explotando el lema, $2^{341} \equiv 2^{11\cdot 31} \equiv 2 \pmod{341}$, de modo que al cancelar un factor 2, obtenemos $2^{340} \equiv 1 \pmod{341}$,

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Observe que $2^{10} \equiv 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1$. Por lo tanto, $2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31}$.

$$2^{31} = 2 \cdot (2^{10})^3 \equiv 2 \cdot (1)^3 \equiv 2 \pmod{11}.$$

Explotando el lema, $2^{341} \equiv 2^{11\cdot 31} \equiv 2 \pmod{341}$, de modo que al cancelar un factor 2, obtenemos $2^{340} \equiv 1 \pmod{341}$, y el recíproco del Teorema de Fermat es falso.

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Observe que 2¹⁰ \equiv 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1. Por lo tanto, $2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31},$

$$2^{31} = 2 \cdot (2^{10})^3 \equiv 2 \cdot (1)^3 \equiv 2 \pmod{11}.$$

Explotando el lema, $2^{341} \equiv 2^{11\cdot 31} \equiv 2 \pmod{341}$, de modo que al cancelar un factor 2, obtenemos $2^{340} \equiv 1 \pmod{341}$, y el recíproco del Teorema de Fermat es falso.

Los matemáticos chinos hace 25 siglos afirmaban que n es primo si y sólo si $n \mid 2^n - 2$

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Observe que 2¹⁰ \equiv 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1. Por lo tanto, $2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31},$

$$y$$
 $2^{31} = 2 \cdot (2^{10})^3 \equiv 2 \cdot (1)^3 \equiv 2 \pmod{11}.$

Explotando el lema, $2^{341} \equiv 2^{11\cdot 31} \equiv 2 \pmod{341}$, de modo que al cancelar un factor 2, obtenemos $2^{340} \equiv 1 \pmod{341}$, y el recíproco del Teorema de Fermat es falso.

Los matemáticos chinos hace 25 siglos afirmaban que n es primo si y sólo si $n \mid 2^n - 2$ (de hecho, este criterio evale para $n \le 340$). Nuestro ejemplo de n = 341 es el contraejemplo (descubierto en 1819).

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Observe que 2¹⁰
$$\equiv$$
 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1. Por lo tanto,
$$2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31},$$

$$2^{31} = 2 \cdot (2^{10})^3 \equiv 2 \cdot (1)^3 \equiv 2 \pmod{11}.$$

Explotando el lema, $2^{341} \equiv 2^{11\cdot 31} \equiv 2 \pmod{341}$, de modo que al cancelar un factor 2, obtenemos $2^{340} \equiv 1 \pmod{341}$, y el recíproco del Teorema de Fermat es falso.

Los matemáticos chinos hace 25 siglos afirmaban que n es primo si y sólo si $n \mid 2^n - 2$ (de hecho, este criterio evale para $n \le 340$). Nuestro ejemplo de n = 341 es el contraejemplo (descubierto en 1819).

La situación en la que $n \mid 2^n - 2$, sin n ser primo, ocurre con suficiente frecuencia. Un entero compuesto n se llama **pseudoprimo** siempre que $n \mid 2^n - 2$.

Ejemplo: Vamos a mostrar que $2^{340} \equiv \pmod{341}$.

Observe que 2¹⁰ \equiv 1024 \equiv 31 \cdot 33 + 1. Por lo tanto, $2^{11} \equiv 2 \cdot 2^{10} \equiv 2 \cdot 1 \equiv 2 \pmod{31},$

$$2^{31} = 2 \cdot (2^{10})^3 \equiv 2 \cdot (1)^3 \equiv 2 \pmod{11}.$$

Explotando el lema, $2^{341} \equiv 2^{11\cdot 31} \equiv 2 \pmod{341}$, de modo que al cancelar un factor 2, obtenemos $2^{340} \equiv 1 \pmod{341}$, y el recíproco del Teorema de Fermat es falso.

Los matemáticos chinos hace 25 siglos afirmaban que n es primo si y sólo si $n \mid 2^n - 2$ (de hecho, este criterio evale para $n \le 340$). Nuestro ejemplo de n = 341 es el contraejemplo (descubierto en 1819).

La situación en la que $n \mid 2^n - 2$, sin n ser primo, ocurre con suficiente frecuencia. Un entero compuesto n se llama **pseudoprimo** siempre que $n \mid 2^n - 2$. Hay infinitos pseudoprimos, por ejemplo: 341, 561, 645 y 1105.

Definición

De manera más general, un entero compuesto n para el cual $a^n \equiv a \pmod{n}$ se llama un **pseudoprimo** en la base a. (Cuando a = 2, simplemente se dice que n es un pseudoprimo).

Definición

De manera más general, un entero compuesto n para el cual $a^n \equiv a \pmod{n}$ se llama un **pseudoprimo** en la base a. (Cuando a=2, simplemente se dice que n es un pseudoprimo).

Ejemplo: 91 es el menor pseudoprimo para la base 3, mientras que 217 es el menor pseudoprimo en la base 5.

Definición

De manera más general, un entero compuesto n para el cual $a^n \equiv a \pmod{n}$ se llama un **pseudoprimo** en la base a. (Cuando a=2, simplemente se dice que n es un pseudoprimo).

Ejemplo: 91 es el menor pseudoprimo para la base 3, mientras que 217 es el menor pseudoprimo en la base 5.

Observaciones:

- Se ha demostrado (1903) que hay infinitos pseudoprimos para cualquier base dada.
- Estos "primos impostores" son mucho más raros que los verdaderos primos. De hecho, hay sólo 247 pseudoprimos menores de un millón, en comparación con 78,498 primos.
- El primer ejemplo de un pseudoprimo par, a saber, el número 161,038 = $2 \cdot 73 \cdot 1103$ fue encontrado en 1950.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.



El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

<u>Idea</u>: Tome $a \in \mathbb{Z}$, (a, n) = 1 al azar. Si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, entonces n tiene alta probabilidad de ser primo.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

<u>Idea</u>: Tome $a \in \mathbb{Z}$, (a, n) = 1 al azar. Si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, entonces n tiene alta probabilidad de ser primo.

Observe que si a = 1, la congruencia $a^{n-1} \equiv a \pmod{n}$ es trivial.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

<u>Idea</u>: Tome $a \in \mathbb{Z}$, (a, n) = 1 al azar. Si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, entonces n tiene alta probabilidad de ser primo.

Observe que si a=1, la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ es trivial. También la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ se satisface de forma trivial si a=n-1, y n es impar.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

<u>Idea</u>: Tome $a \in \mathbb{Z}$, (a, n) = 1 al azar. Si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, entonces n tiene alta probabilidad de ser primo.

Observe que si a=1, la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ es trivial. También la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ se satisface de forma trivial si a=n-1, y n es impar. Por esta razón, usualmente se elige un candidato 1< a< n-1.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

<u>Idea</u>: Tome $a \in \mathbb{Z}$, (a, n) = 1 al azar. Si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, entonces n tiene alta probabilidad de ser primo.

Observe que si a=1, la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ es trivial. También la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ se satisface de forma trivial si a=n-1, y n es impar. Por esta razón, usualmente se elige un candidato 1< a< n-1.

Cualquier a que satisface $a^{n-1} \equiv a \pmod{n}$ cuando n es compuesto se llama un **mentiroso de Fermat** (Fermat liar).

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

<u>Idea</u>: Tome $a \in \mathbb{Z}$, (a, n) = 1 al azar. Si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, entonces n tiene alta probabilidad de ser primo.

Observe que si a=1, la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ es trivial. También la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ se satisface de forma trivial si a=n-1, y n es impar. Por esta razón, usualmente se elige un candidato 1< a< n-1.

Cualquier a que satisface $a^{n-1} \equiv a \pmod{n}$ cuando n es compuesto se llama un **mentiroso de Fermat** (Fermat liar). En este caso n es un pseudoprimo para la base a.

El **test de primalidad de Fermat** es un algoritmo probabilístico que hace uso del Pequeño Teorema de Fermat.

Resulta que el recíproco de este teorema suele (con alta probabilidad) ser verdad: si p es compuesto, entonces a^{p-1} es poco probable que sea congruente con 1 (mod p) para un valor arbitrario de a. Sin embargo, los pseudoprimos fallan este test.

<u>Idea</u>: Tome $a \in \mathbb{Z}$, (a, n) = 1 al azar. Si $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, entonces n tiene alta probabilidad de ser primo.

Observe que si a=1, la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ es trivial. También la congruencia $a^{n-1}\equiv a\pmod n$ se satisface de forma trivial si a=n-1, y n es impar. Por esta razón, usualmente se elige un candidato 1< a< n-1.

Cualquier a que satisface $a^{n-1} \equiv a \pmod{n}$ cuando n es compuesto se llama un **mentiroso de Fermat** (Fermat liar). En este caso n es un pseudoprimo para la base a. Si elegimos a tal que $a^{n-1} \not\equiv a \pmod{n}$, a se llama un **testigo de Fermat** (Fermat witness) para la no primalidad de n.

Algoritmo: (Test de Primalidad de Fermat)

Inputs: $n \in \mathbb{Z}^+$, n > 3, un entero a testar su primalidad, k número de réplicas del test. Output: o si n es compuesto, en caso contrario responde, primo con alta probabilidad.

For i = 1, 2, ..., k:

Pick a randomly in the range [2, n-2]. If $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$: then return O.

return probably prime.

Algoritmo: (Test de Primalidad de Fermat)

Inputs: $n \in \mathbb{Z}^+$, n > 3, un entero a testar su primalidad, k número de réplicas del test. Output: o si n es compuesto, en caso contrario responde, primo con alta probabilidad. For i = 1, 2, ..., k:

Pick a randomly in the range [2, n-2]. If $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$: then return o. return probably prime.

El Test de Fermat es muy simple, sin embargo tiene fallas.

Algoritmo: (Test de Primalidad de Fermat)

Inputs: $n \in \mathbb{Z}^+$, n > 3, un entero a testar su primalidad, k número de réplicas del test. Output: o si n es compuesto, en caso contrario responde, primo con alta probabilidad. For i = 1, 2, ..., k:

Pick a randomly in the range [2, n-2]. If $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$: then return O. return probably prime.

El Test de Fermat es muy simple, sin embargo tiene fallas.

Existen números compuestos n que son pseudoprimos para cada base a; es decir, $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para todos los enteros a con (a, n) = 1. Estos números se conocen como **números de** CARMICHAEL (descubiertos en 1910).

Algoritmo: (Test de Primalidad de Fermat)

Inputs: $n \in \mathbb{Z}^+$, n > 3, un entero a testar su primalidad, k número de réplicas del test. Output: o si n es compuesto, en caso contrario responde, primo con alta probabilidad. For $i = 1, 2, \dots, k$:

Pick a randomly in the range [2, n-2]. If $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$: then return o. return probably prime.

El Test de Fermat es muy simple, sin embargo tiene fallas.

Existen números compuestos n que son pseudoprimos para cada base a; es decir, $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para todos los enteros a con (a, n) = 1. Estos números se conocen como **números de** CARMICHAEL (descubiertos en 1910).

El menor de estos números excepcionales es $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$.

Algoritmo: (Test de Primalidad de Fermat)

Inputs: $n \in \mathbb{Z}^+$, n > 3, un entero a testar su primalidad, k número de réplicas del test. Output: o si n es compuesto, en caso contrario responde, primo con alta probabilidad. For i = 1, 2, ..., k:

Pick a randomly in the range [2, n-2]. If $a^{n-1} \not\equiv 1 \pmod{n}$: then return O. return probably prime.

El Test de Fermat es muy simple, sin embargo tiene fallas.

Existen números compuestos n que son pseudoprimos para cada base a; es decir, $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, para todos los enteros a con (a, n) = 1. Estos números se conocen como **números de** CARMICHAEL (descubiertos en 1910).

El menor de estos números excepcionales es $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$. Carmichael indicó otros tres: $1105 = 5 \cdot 13 \cdot 17$, $2821 = 7 \cdot 13 \cdot 31$ y $15841 = 7 \cdot 31 \cdot 73$. Dos años más tarde presentó 11 adicionales.

Para ver que $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$ es un número de Carmichael, un pseudoprimo absoluto, observe que (a, 561) = 1 prodcuce

$$(a,3) = 1, (a,11) = 1, (a,17) = 1.$$

Para ver que $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$ es un número de Carmichael, un pseudoprimo absoluto, observe que (a, 561) = 1 prodcuce

$$(a,3) = 1, \quad (a,11) = 1, \quad (a,17) = 1.$$

Aplicando el Teorema de Euler-Fermat, obtenemos las congruencias

$$a^2 \equiv 1 \pmod{3}, \quad a^{10} \equiv 1 \pmod{11}, \quad a^{16} \equiv 1 \pmod{17},$$

Para ver que $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$ es un número de Carmichael, un pseudoprimo absoluto, observe que (a, 561) = 1 prodcuce

$$(a,3) = 1, \quad (a,11) = 1, \quad (a,17) = 1.$$

Aplicando el Teorema de Euler-Fermat, obtenemos las congruencias

$$a^2 \equiv 1 \pmod{3}$$
, $a^{10} \equiv 1 \pmod{11}$, $a^{16} \equiv 1 \pmod{17}$,

que a su vez producen

$$a^{560} \equiv (a^2)^{280} \equiv (1)^{280} \equiv 1 \pmod{3},$$
 $a^{560} \equiv (a^{10})^{56} \equiv (1)^{56} \equiv 1 \pmod{11},$
 $a^{560} \equiv (a^{16})^{35} \equiv (1)^{35} \equiv 1 \pmod{17}.$

Para ver que $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$ es un número de Carmichael, un pseudoprimo absoluto, observe que (a, 561) = 1 prodcuce

$$(a,3) = 1, \quad (a,11) = 1, \quad (a,17) = 1.$$

Aplicando el Teorema de Euler-Fermat, obtenemos las congruencias

$$a^2 \equiv 1 \pmod{3}, \quad a^{10} \equiv 1 \pmod{11}, \quad a^{16} \equiv 1 \pmod{17},$$

que a su vez producen

$$a^{560} \equiv (a^2)^{280} \equiv (1)^{280} \equiv 1 \pmod{3},$$
 $a^{560} \equiv (a^{10})^{56} \equiv (1)^{56} \equiv 1 \pmod{11},$ $a^{560} \equiv (a^{16})^{35} \equiv (1)^{35} \equiv 1 \pmod{17}.$

Siendo 3, 11 y 17 primos, esto da lugar a la congruencia $a^{560} \equiv 1 \pmod{561}$, siempre que (a, 561) = 1.

Para ver que $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$ es un número de Carmichael, un pseudoprimo absoluto, observe que (a, 561) = 1 prodcuce

$$(a,3) = 1, \quad (a,11) = 1, \quad (a,17) = 1.$$

Aplicando el Teorema de Euler-Fermat, obtenemos las congruencias

$$a^2 \equiv 1 \pmod{3}, \quad a^{10} \equiv 1 \pmod{11}, \quad a^{16} \equiv 1 \pmod{17},$$

que a su vez producen

$$a^{560} \equiv (a^2)^{280} \equiv (1)^{280} \equiv 1 \pmod{3},$$
 $a^{560} \equiv (a^{10})^{56} \equiv (1)^{56} \equiv 1 \pmod{11},$ $a^{560} \equiv (a^{16})^{35} \equiv (1)^{35} \equiv 1 \pmod{17}.$

Siendo 3, 11 y 17 primos, esto da lugar a la congruencia $a^{560} \equiv 1 \pmod{561}$, siempre que (a, 561) = 1. Así, 561 es un número de Carmichael.