

8.11

Método RSA paso a paso

1) Paso previo

- Elegimos 2 primos p y q que mantenemos en secreto (los que yo quiera)
 - Ej.
 - $p = 7$
 - $q = 11$
- Calculamos el valor de su producto al que denominamos $n = p \cdot q$
 - Ej.
 - $n = p \cdot q = 7 \cdot 11 = 77$

Paréntesis: Cálculo del máximo común divisor (Método 1)

Método 1:

- Escribimos todos los divisores de cada número, y de éstos señalamos los divisores comunes.
- El divisor mayor será el MCD de esos números.
- Ej. $mcd(15, 20)$
- **Divisores de 15:**
 - $15 / 1 = 15$, y resto 0 por lo que **1 y 15 son divisores de 15.**
 - $15 / 2 = 7$, el resto es 1, por lo que **2 no es divisor de 15.**
 - $15 / 3 = 5$, y resto 0 por lo que **3 es divisor de 15.**
 - $15 / 4 = 3$, el resto es 3, por lo que **4 no es divisor de 15.**
 - $15 / 5 = 3$, y resto 0 por lo que **5 es divisor de 15.**

Por tanto, los divisores de 15 son: **1, 3, 5 y 15.**

- **Divisores de 20:**
 - $20 / 1 = 20$, y resto 0 por lo que **1 y 20 son divisores de 20.**
 - $20 / 2 = 10$, y resto 0 por lo que **2 y 10 son divisores de 20.**
 - $20 / 3 = 6$, el resto es 2, por lo que **3 no es un divisor de 20.**
 - $20 / 4 = 5$, y resto 0 por lo que **4 y 5 son divisores de 20.**

Ahora deberíamos dividir entre 5 pero como ya lo tenemos como divisor, ya hemos acabado de calcular los divisores de 20.

- Es decir, los divisores de 20 son: **1, 2, 4, 5, 10 y 20.**

Paréntesis: Cálculo del máximo común divisor

- **Divisor común:** número que es divisor a la vez de dos o más números, es decir, es un divisor común a esos números.
 - En el ejemplo,
 - Divisores de 15: **1, 3, 5 y 15.**
 - Divisores de 20: **1, 2, 4, 5, 10 y 20.**

Los **divisores comunes que tienen 15 y 20 son el 1 y el 5.**



- Máximo común divisor es el número mayor entre los divisores comunes,
 - En el ejemplo
 - Divisores comunes de 15 y 20: **1 y 5**
 - Por tanto,

$$\text{mcd}(15, 20) = 5$$

Paréntesis: Cálculo del máximo común divisor (Método 2)

- Descomposición de factores o descomposición en números primos.
 - Descomponemos cada número en factores primos.
 - Después, señalamos los factores comunes.
 - A continuación, en cada uno de los comunes, escogemos el factor con menor exponente.
 - Y por ultimo, multiplicamos los factores elegidos.
- Ejemplo:

$$\text{mcd}(8, 12) = 4$$

8		2		12		2
4		2		6		2
2		2		3		3
1				1		
						
$8 = 2^3$				$12 = 2^2 \cdot 3$		

1) Paso previo

- Escogemos un número e que sea primo relativo de $(p - 1)(q - 1)$, es decir,

$$\text{mcd}(e, (p - 1)(q - 1)) = 1$$

- Ej.

- $\text{mcd}(e, (p - 1)(q - 1)) = 1 \Rightarrow$
 $\Rightarrow \text{mcd}(e, (7 - 1)(11 - 1)) =$
 $\text{mcd}(e, (6)(10)) =$
 $\text{mcd}(e, (2 \cdot 3)(2 \cdot 5)) = 1$

Luego debo escoger e no puede ser divisible por 2, 3 y 5 por ejemplo $e = 13$

1) Paso previo

- Hallamos el inverso multiplicativo de $e \pmod{(p-1)(q-1)}$, es decir, $e^{-1} \pmod{(p-1)(q-1)}$ al que denominaremos d

$$d = e^{-1} \pmod{(p-1)(q-1)}$$

Ej.

$$\begin{aligned} d &= e^{-1} \pmod{(p-1)(q-1)} \\ &= e^{-1} \pmod{(7-1)(11-1)} \\ &= e^{-1} \pmod{(6)(10)} \\ &= e^{-1} \pmod{60} \end{aligned}$$

1) Paso previo: Cálculo de e^{-1}

- Inverso multiplicativo de e : $e \cdot e^{-1} \equiv 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$
- Métodos:
 - 1) Fermat:
 - ¿ $(p-1)(q-1)$ primo?,
 - ¿ $e \neq \text{múltiplo de } (p-1)(q-1)$?
 - Si se cumple, $e^{-1} = e^{((p-1)(q-1))-2}$

En el ejemplo,

- ¿ $(p-1)(q-1)$ primo?, $(7-1)(11-1) = 60 \neq \text{primo}$



- ¿ $e \neq \text{múltiplo de } (p-1)(q-1)$?, ¿ $13 \neq \text{múltiplo de } 60$?



1) Paso previo: Cálculo de e^{-1}

- Inverso multiplicativo de e : $e \cdot e^{-1} \equiv 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$
- Métodos:
 - 2) Euler:
 - ¿ $\text{mcd}(e, (p-1)(q-1)) = 1$?, es decir, ¿ e y $(p-1)(q-1)$ son primos relativos ?

OBSERVACIÓN: El requisito para que exista inverso multiplicativo es el mismo que para poder aplicar el método de Euler

En el ejemplo,

- ¿ $\text{mcd}(e, (p-1)(q-1)) = 1$?, ¿ $\text{mcd}(13, 60) = 1$?,

Luego podemos calcular el inverso multiplicativo por Euler:



1. Calcular la función indicatriz:

$$\phi((p-1)(q-1)) = (p-1)(q-1) \prod_{s \in \text{primo}}^j \left(1 - \frac{1}{s_j}\right)$$

2. Inverso multiplicativo:

$$e^{-1} = e^{\overbrace{\phi((p-1)(q-1))}^d - 1} \pmod{(p-1)(q-1)}$$

1) Paso previo: Cálculo de e^{-1}

- Inverso multiplicativo de e : $e \cdot e^{-1} \equiv 1 \pmod{((p-1)(q-1))}$

Luego podemos calcular el inverso multiplicativo por Euler:

1. Calcular la función indicatriz:

$$\phi((p-1)(q-1)) = (p-1)(q-1) \prod_{s \in \text{primo}}^j \left(1 - \frac{1}{s_j}\right)$$

En el ejemplo,

$$(7-1)(11-1) = (6)(10) = 60$$

Factores primos de 60:

60	2
30	2
15	3
5	5
1	

$$60 = 2^2 \cdot 3 \cdot 5$$

1) Paso previo: Cálculo de e^{-1}

- Inverso multiplicativo de e : $e \cdot e^{-1} \equiv 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$

1. (Continuación) Calcular la función indicatriz del ejemplo:

$$\phi((p-1)(q-1)) = (p-1)(q-1) \prod_{s \in \text{primo}}^j \left(1 - \frac{1}{s_j}\right)$$

$$(7-1)(11-1) = (6)(10) = 60$$

Factores primos de $60 = 2^2 \cdot 3 \cdot 5$

$$\begin{aligned}\phi(60) &= 60 \left[1 - \frac{1}{2}\right] \left[1 - \frac{1}{3}\right] \left[1 - \frac{1}{5}\right] \\ &= 60 \left[\frac{1}{2}\right] \left[\frac{2}{3}\right] \left[\frac{4}{5}\right] = 16\end{aligned}$$

2. Inverso multiplicativo:

$$e^{-1} = e^{\overset{d}{\phi((p-1)(q-1))-1}} \pmod{(p-1)(q-1)}$$

1) Paso previo: Cálculo de e^{-1}

- Inverso multiplicativo de e : $e \cdot e^{-1} \equiv 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$

2. Inverso multiplicativo:

$$e^{-1} = e^{\overset{d}{\phi((p-1)(q-1)) - 1}} \pmod{(p-1)(q-1)}$$

En el ejemplo,

$$\begin{aligned} 13^{-1} &= 13^{\overset{d}{\phi(60) - 1}} \pmod{60} \\ 13^{-1} &= 13^{16-1} \pmod{60} \\ 13^{-1} &= 13^{15} \pmod{60} \end{aligned}$$

Luego debemos calcular $13^{15} \pmod{60}$ mediante el método de las potencias de 2.

1) Paso previo: Cálculo de e^{-1}

- Inverso multiplicativo de e : $e \cdot e^{-1} \equiv 1 \pmod{((p-1)(q-1))}$

2. Inverso multiplicativo:

Luego debemos calcular $13^{15} \pmod{60}$ mediante el método de las potencias de 2.

Descomponemos el exponente, 15, en potencias de 2:

$$8 = 2^3$$

$$4 = 2^2$$

$$2 = 2^1$$

$$1 = 2^0$$

luego

$$13^{15} = 13^8 \cdot 13^4 \cdot 13^2 \cdot 13^1$$

1) Paso previo: Cálculo de e^{-1}

- Inverso multiplicativo de e : $e \cdot e^{-1} \equiv 1 \pmod{(p-1)(q-1)}$

2. Inverso multiplicativo:

$$13^{15} = 13^8 \cdot 13^4 \cdot 13^2 \cdot 13^1$$

Operamos utilizando la aritmética modular,

$$13^2 = 169 \equiv 49 \pmod{60}$$

$$13^4 = (13^2)^2 \equiv 49^2 = 2401 \equiv 1 \pmod{60} \quad (2401 \% 60 = 1)$$

$$13^8 = (13^4)^2 \equiv 1^2 = 1 \pmod{60}$$

$$13^{15} \equiv 1 \cdot 1 \cdot 49 \cdot 13 = 637 \equiv 37 \pmod{60} \quad (637 \% 60 = 1)$$

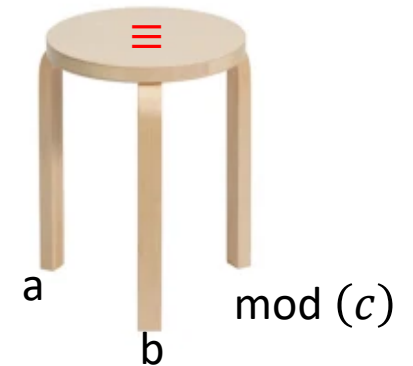
Por tanto,

$$d = 37$$

= operación "normal Ej. $2 \cdot 2 = 4$

$$a \equiv b \pmod{c} \Rightarrow$$

\Rightarrow cálculo de restos: $\text{res}(a, c) = b$



$$\begin{array}{r|l} 169 & 60 \\ \hline 49 & 2 \end{array}$$

luego 49 es el resto
($169 \% 60$)

1) Paso previo: Claves pública y privada

El final de este paso viene dado por la definición de las claves pública y privada con los elementos calculados anteriormente:

- CLAVE PÚBLICA: (e, n)
 - CLAVE PRIVADA: (d, n)
- Sistema de cifrado asimétrico

En el ejemplo,

- CLAVE PÚBLICA: $(13, 77)$
- CLAVE PRIVADA: $(37, 77)$

2) Cifrado

- Para cifrar un mensaje m , lo elegimos tal que

$$\text{mcd}(m, n) = 1$$

Entonces,

m y n son primos relativos

$$m' = \text{res}(m^e, n)$$

Ej. Para el ejemplo vamos a suponer que hemos capturado 4 mensajes cifrados por lo que no vamos a tener que descifrarlos (podría haberos pedido el cifrado)

$$m'_1 = 37$$

$$m'_2 = 26$$

$$m'_3 = 37$$

$$m'_4 = 26$$

3) Descifrado

- Para descifrar el mensaje debemos aplicar

$$m = \text{res}(m'^d, n) = m_1'^d (\text{mod } (n))$$

Para el ejemplo,

$$\begin{aligned} m_1 &= m_3 = 37^{37} (\text{mod } (77)) \\ m_2 &= m_4 = 26^{37} (\text{mod } (77)) \end{aligned}$$

Luego de nuevo debemos de aplicar la aritmética modular para

3) Descifrado (continuación ejemplo)

- $m_1 = m_3 = 37^{37} \pmod{77}$

- Descomponemos el exponente, 37, en potencias de 2:

$$32 = 2^5$$

$$4 = 2^2$$

$$1 = 2^0$$

luego

$$37^{37} = 37^{32} \cdot 37^4 \cdot 37^1$$

Operando con la aritmética modular,

$$37^2 = 1369 \equiv 60 \pmod{77}$$

$$37^4 = (37^2)^2 \equiv 60^2 = 3600 \equiv 58 \pmod{77}$$

$$37^8 = (37^4)^2 \equiv 58^2 = 3364 \equiv 53 \pmod{77}$$

$$37^{16} = (37^8)^2 \equiv 53^2 = 2809 \equiv 37 \pmod{77}$$

$$37^{32} = (37^{16})^2 \equiv 37^2 \equiv 60 \pmod{77}$$

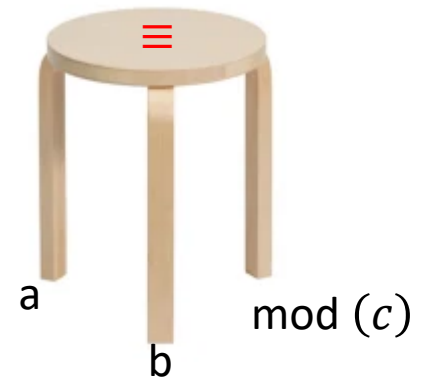
$$37^{37} \equiv 60 \cdot 58 \cdot 37 = 128760 \equiv 16 \pmod{77}$$

Teniendo en cuenta el abecedario, $m_1 = m_3 = 16 \Rightarrow P$

= operación "normal Ej. $2 \cdot 2 = 4$

$$a \equiv b \pmod{c} \Rightarrow$$

\Rightarrow cálculo de restos: $\text{res}(a, c) = b$



$$(1369 \% 77 = 60)$$

$$(3600 \% 77 = 58)$$

$$(3364 \% 77 = 53)$$

$$(2809 \% 77 = 37)$$

$$(128760 \% 77 = 16)$$

3) Descifrado (continuación ejemplo)

- $m_2 = m_4 = 26^{37} \pmod{77}$
 - Descomponemos el exponente, 37, en potencias de 2:

$$32 = 2^5$$

$$4 = 2^2$$

$$1 = 2^0$$

luego

$$26^{37} = 26^{32} \cdot 26^4 \cdot 26^1$$

Operando con la aritmética modular,

$$26^2 = 676 \equiv 60 \pmod{77}$$

$$26^4 = (26^2)^2 \equiv 60^2 = 3600 \equiv 58 \pmod{77}$$

$$26^8 = (26^4)^2 \equiv 58^2 = 3364 \equiv 53 \pmod{77}$$

$$26^{16} = (26^8)^2 \equiv 53^2 = 2809 \equiv 37 \pmod{77}$$

$$26^{32} = (26^{16})^2 \equiv 37^2 \equiv 60 \pmod{77}$$

$$26^{37} \equiv 60 \cdot 58 \cdot 26 \equiv 90480 \equiv 5 \pmod{77}$$

Teniendo en cuenta el abecedario, $m_1 = m_3 = 5 \Rightarrow E$

y el mensaje total es $m_1 m_2 m_3 m_4 = PEPE$

Resumen

1. Paso previo

1. Elegimos 2 primos p y q que mantenemos en secreto (los que yo quiera)
2. Escogemos un número e que sea primo relativo de $(p-1)(q-1)$, es decir,

$$\text{mcd}(e, (p-1)(q-1)) = 1$$

3. Hallamos el inverso multiplicativo de $e \pmod{(p-1)(q-1)}$, es decir, $e^{-1} \pmod{(p-1)(q-1)}$ al que denominaremos d

- CLAVE PÚBLICA: (e, n)
- CLAVE PRIVADA: (d, n)

2. Cifrado:

- Para cifrar un mensaje m , lo elegimos tal que

$$\text{mcd}(m, n) = 1$$

$$m' = \text{res}(m^e, n)$$

3. Descifrado:

- Para descifrar el mensaje debemos aplicar

$$m = \text{res}(m'^d, n) = m_1'^d \pmod{n}$$