

Práctica 6 - ejercicios

c. 2^{-1} (mód 55) y 2^{38} (mód 55).

* $2^{-1} \pmod{55}$

2 y 55 son coprimos

identidad de Bezout: $2 \cdot 28 - 55 = 1$

$$2 \cdot 28 - 55 \equiv 1 \pmod{55}$$

$$2 \cdot 28 \equiv 1 \pmod{55}$$

↑
inverso de
2 módulo 55

* $2^{38} \pmod{55}$

2 y 55 son coprimos \Rightarrow podemos aplicar el teorema de Euler

$$55 = 5 \cdot 11$$

$$\varphi(55) = \varphi(5 \cdot 11) = \varphi(5)\varphi(11) = 4 \cdot 10 = 40$$

entonces, por el teorema de Euler: $2^{40} \equiv 1 \pmod{55}$

$$2^{40} \equiv 1 \pmod{55}$$

$$2^{40} \cdot 2^{-1} \cdot 2^{-1} \equiv 2^{-1} \cdot 2^{-1} \pmod{55}$$

$$2^{38} \equiv 28 \cdot 28 \pmod{55}$$

$$2^{38} \equiv 14 \pmod{55}$$

Otra forma

$$r \equiv 2^{38} \pmod{55} \quad \stackrel{\text{TCR}}{\iff} \quad \left\{ \begin{array}{l} r \equiv 2^{38} \pmod{5} \\ r \equiv 2^{38} \pmod{11} \end{array} \right.$$

$$55 = 5 \cdot 11$$

(c) Hallar un entero $0 \leq m < 297$, tal que $m \equiv 30^{132} \pmod{297}$.

$$297 = 3 \cdot 99 = 3 \cdot 3^2 \cdot 11 = 3^3 \cdot 11 = 27 \cdot 11$$

$$m \equiv 30^{132} \pmod{297} \quad \Leftrightarrow \quad \begin{cases} m \equiv 30^{132} \pmod{27} \\ m \equiv 30^{132} \pmod{11} \end{cases}$$

$$\star m \equiv 30^{132} \pmod{27} \quad \Leftrightarrow \quad m \equiv 3^{132} \pmod{27}$$

30 y 27 no son
coprimos entonces

$$\Leftrightarrow m \equiv \underbrace{3^3}_{27} \cdot 3^{129} \pmod{27}$$

no podemos $\Leftrightarrow m \equiv 0 \pmod{27}$

aplicar el teorema

$$\star m \equiv 30^{132} \pmod{11} \quad \Leftrightarrow \quad m \equiv 8^{132} \pmod{11}$$

8 y 11 son coprimos, entonces podemos aplicar el teorema de Euler
 $\varphi(11) = 10$

entonces por Euler tenemos $8^{10} \equiv 1 \pmod{11}$

$$132 = 13 \cdot 10 + 2$$

$$\begin{aligned} 8^{132} &\equiv 8^{13 \cdot 10 + 2} \pmod{11} \\ &\equiv (\underbrace{8^{10})^{13}}_{\equiv 1 \pmod{11}} \cdot 8^2 \pmod{11} \\ &\equiv 8^2 \pmod{11} \\ &\equiv 64 \pmod{11} \\ &\equiv 9 \pmod{11} \end{aligned}$$

$$\boxed{m \equiv 9 \pmod{11}}$$

$$m \equiv 30^{132} \pmod{297} \quad \xrightarrow{\text{TCR}} \quad \begin{cases} m \equiv 30^{132} \pmod{27} \\ m \equiv 30^{132} \pmod{11} \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} m \equiv 0 \pmod{27} \rightarrow \overbrace{0}^x, \overbrace{27}^x, \overbrace{54}^x, \overbrace{81}^x, \overbrace{108}^{\checkmark} \\ m \equiv 9 \pmod{11} \end{cases}$$

$$m \equiv 0 \pmod{27} \rightarrow m = 27x$$

$$m \equiv 9 \pmod{11} \rightarrow m = 11y + 9$$

entonces $27x = 11y + 9$

$$\boxed{27x - 11y = 9}$$

vamos a buscar una solución particular:

→ identidad de Bézout para 27 y 11:

$$\begin{aligned} 27 &= 2 \cdot 11 + 5 & 1 &= 11 - 2 \cdot 5 \\ 11 &= 2 \cdot 5 + 1 & 1 &= 11 - 2(27 - 2 \cdot 11) \\ &&& 1 = 27(-2) + 11 \cdot 5 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 27(-2) - 11(-5) &= 1 \\ 27(-18) - 11(-45) &= 9 \end{aligned} \quad) \times 9$$

→ solución particular: $\begin{cases} x_0 = -18 \\ y_0 = -45 \end{cases}$

una solución particular de $\begin{cases} m \equiv 0 \pmod{27} \\ m \equiv 9 \pmod{11} \end{cases}$

es $m_0 = 27x_0 = 27(-18) = -486$

entonces por el TCR

$$\begin{cases} m \equiv 0 \pmod{27} \\ m \equiv 9 \pmod{11} \end{cases} \Rightarrow m \equiv -486 \pmod{297}$$

$$\Rightarrow m \equiv -486 + 2 \cdot 297 \pmod{297}$$

$$\Rightarrow m \equiv 108 \pmod{297}$$

Ejercicio 13. Un número natural se dice *perfecto* si es igual a la suma de todos sus divisores positivos propios. Por ejemplo, 6 es perfecto pues: $6 = 1 + 2 + 3$.

- Verificar que 28 y 496 son perfectos.
- Probar que si $2^m - 1$ es primo entonces $2^{m-1}(2^m - 1)$ es perfecto.

b) $2^m - 1$ es primo

$$P = 2^m - 1$$

queremos ver que $2^{m-1}P$ es perfecto

divisores de $2^{m-1}P$: $1, 2, 2^2, 2^3, \dots, 2^{m-1}$
positivos
 $P, 2P, 2^2P, 2^3P, \dots, 2^{m-1}P$ ← no es propio

sumamos los divisores positivos propios de $2^{m-1}P$:

$$\begin{aligned} & 1+2+2^2+2^3+\dots+2^{m-1} + P + 2P + 2^2P + 2^3P + \dots + 2^{m-2}P \\ &= 1+2+2^2+\dots+2^{m-1} + P(1+2+2^2+\dots+2^{m-2}) \\ &= \frac{2^m - 1}{2 - 1} + P\left(\frac{2^{m-1} - 1}{2 - 1}\right) \\ &= 2^m - 1 + P(2^{m-1} - 1) \quad P = 2^m - 1 \\ &= 2^m - 1 + P2^{m-1} - P \\ &= P + P2^{m-1} - P \\ &= P2^{m-1} \end{aligned}$$

Teorema 2.6.3. Si $\text{mcd}(m, n) = 1$, $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$.

Demostración. Como la tesis es obvia si m o n es 1, demostrémoslo para $m, n > 1$. La idea de la demostración es la siguiente: daremos dos conjuntos C y D tales que $\#C = \varphi(mn)$ y $\#D = \varphi(m)\varphi(n)$, y luego construiremos una función biyectiva $f : C \rightarrow D$ lo cual terminaría probado que $\#C = \#D$; es decir que $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$.

Sea $C = \{c \in \{0, \dots, mn-1\} : \text{mcd}(c, mn) = 1\}$; claramente $\#C = \varphi(mn)$. Además, tenemos que

$$\text{mcd}(c, mn) = 1 \Leftrightarrow \text{mcd}(c, m) = 1 \text{ y } \text{mcd}(c, n) = 1. \quad (2.6.4)$$

Así que $C = \{c \in \{0, \dots, mn\} : \text{mcd}(c, m) = 1 \text{ y } \text{mcd}(c, n) = 1\}$.

Sean $A = \{a \in \{0, \dots, m-1\} : \text{mcd}(a, m) = 1\}$ y $B = \{b \in \{0, \dots, n-1\} : \text{mcd}(b, n) = 1\}$; tenemos que $\#A = \varphi(m)$, $\#B = \varphi(n)$ y por lo tanto si $D = A \times B = \{(a, b) : a \in A, b \in B\}$ tenemos que $\#D = \varphi(m)\varphi(n)$.

Consideramos ahora la función $f : C \rightarrow D$ dada por $f(c) = (a, b)$ siendo a el resto de dividir c entre m y b el resto de dividir c entre n . Es decir $f(c) = (a, b)$ con $a \in \{0, \dots, m-1\}$, $b \in \{0, \dots, n-1\}$ y

$$\begin{cases} c \equiv a \pmod{m} \\ c \equiv b \pmod{n}. \end{cases}$$

Veamos primero que efectivamente, si $c \in C$ y $f(c) = (a, b)$ entonces $(a, b) \in D$. Como $c = mq + a$ y $c = nq' + b$ tenemos (por la Proposición 1.2.6) que

$$\text{mcd}(c, m) = \text{mcd}(a, m) \text{ y } \text{mcd}(c, n) = \text{mcd}(b, n). \quad (2.6.5)$$

Por lo tanto si $\text{mcd}(c, m) = 1$ y $\text{mcd}(c, n) = 1$ tenemos que $\text{mcd}(a, m) = 1$ y $\text{mcd}(b, n) = 1$. Como además claramente $a \in \{0, \dots, m-1\}$ y $b \in \{0, \dots, n-1\}$ concluimos que $(a, b) \in D$.

Veamos ahora que la función f es biyectiva. Para ésto tenemos que ver que dado $(a, b) \in D$, existe un único $c \in C$ tal que $f(c) = (a, b)$ (la existencia de c nos da la sobreyectividad de f y la unicidad nos da la inyectividad de f). Tenemos que probar entonces que dado $(a, b) \in D$, existe un único $c \in C$ tal que

$$\begin{cases} c \equiv a \pmod{m} \\ c \equiv b \pmod{n}. \end{cases} \quad (2.6.6)$$

Como $\text{mcd}(m, n) = 1$, por el Teorema Chino del Resto sabemos que el sistema

$$\begin{cases} x \equiv a \pmod{m} \\ x \equiv b \pmod{n}. \end{cases}$$

tiene solución x_0 y que además, todas las soluciones son $x \equiv x_0 \pmod{mn}$. Por lo tanto, existe un único $c \in \{0, \dots, mn-1\}$ que verifica (2.6.6). Resta ver que efectivamente este $c \in C$: como $\text{mcd}(a, m) = 1$, $\text{mcd}(b, n) = 1$ y $c \equiv a \pmod{m}$, $c \equiv b \pmod{n}$, por (2.6.5) tenemos que

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

y por lo tanto $c \in C$.

Teorema: m y n coprimos $\Rightarrow \varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$

$$A = \{a \in \{0, \dots, m-1\} : \text{mcd}(a, m) = 1\}$$

$$\varphi(m) = \# A$$

$$B = \{b \in \{0, \dots, n-1\} : \text{mcd}(b, n) = 1\}$$

$$\varphi(n) = \# B$$

$$C = \{c \in \{0, \dots, mn-1\} : \text{mcd}(c, mn) = 1\}$$

$$\varphi(mn) = \# C$$

(a, b) con $a \in A$
 $b \in B$

$$\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n) \Leftrightarrow \# C = \# A \times \# B = \# A \times B$$

Queremos probar que $\# C = \# A \times B$

para eso vamos a construir una función

$$f: C \rightarrow A \times B$$

que sea biyectiva.

Vamos a definir:

$$C = \{c \in \{0, \dots, mn-1\} : \text{mcd}(c, mn) = 1\}$$

$$A = \underbrace{\{a \in \{0, \dots, m-1\} : \text{mcd}(a, m) = 1\}}_{\text{posibles restos al dividir entre } m} \quad B = \underbrace{\{b \in \{0, \dots, n-1\} : \text{mcd}(b, n) = 1\}}_{\text{posibles restos al dividir entre } n}$$

$f(c) = (\alpha, \beta)$ donde α es el resto de dividir c entre m
 β es el resto de dividir c entre n

es decir

$$\begin{cases} c \equiv \alpha \pmod{m} \\ c \equiv \beta \pmod{n} \end{cases}$$

① Vamos a verificar que $f(c) = (\alpha, \beta) \in A \times B$

→ tenemos que $\alpha \in \{0, \dots, m-1\}$, nos falta ver que $\text{mcd}(\alpha, m) = 1$

$$c = mq + \alpha$$

porque $\text{mcd}(c, mn) = 1$

$$\text{mcd}(\alpha, m) = \text{mcd}(mq + \alpha, m) = \text{mcd}(c, m) = 1$$

→ tenemos que $\beta \in \{0, \dots, n-1\}$, nos falta ver que $\text{mcd}(\beta, n) = 1$

$$c = nq' + \beta$$

$$\text{mcd}(\beta, n) = \text{mcd}(nq' + \beta, n) = \text{mcd}(c, n) = 1$$

② f es biyectiva

$$f: C \xrightarrow{\text{existe } (a, b}} A \times B$$

$$c \mapsto (\alpha, \beta) \quad \text{tal que} \quad \begin{cases} c \equiv \alpha \pmod{m} \\ c \equiv \beta \pmod{n} \end{cases}$$

Queremos ver que para todo $(\alpha, \beta) \in A \times B$ existe un
único $c \in C$ tal que $f(c) = (\alpha, \beta)$.

es decir dado $(\alpha, \beta) \in A \times B$ queremos ver que hay un único $c \in C = \{c \in \{0, \dots, mn-1\} : \text{mcd}(c, mn) = 1\}$ tal que

$$\begin{cases} c \equiv \alpha \pmod{m} \\ c \equiv \beta \pmod{n} \end{cases}$$

Como m y n son coprimos por el TCR

$$\begin{cases} c \equiv \alpha \pmod{m} \\ c \equiv \beta \pmod{n} \end{cases} \Leftrightarrow c \equiv x_0 \pmod{mn}$$

existir un único $c \in \{0, \dots, mn-1\}$ que verifica
nos falta ver que $\text{mcd}(c, mn) = 1$

$$\left. \begin{array}{l} c \equiv \alpha \pmod{m} \\ \text{mcd}(\alpha, m) = 1 \end{array} \right] \Rightarrow \text{mcd}(c, m) = 1 \quad \left. \begin{array}{l} c \equiv \beta \pmod{n} \\ \text{mcd}(\beta, n) = 1 \end{array} \right] \Rightarrow \text{mcd}(c, n) = 1 \quad \Rightarrow \text{mcd}(c, mn) = 1$$

Entonces $f: C \rightarrow A \times B$ es biyectiva

Por lo tanto $\#C = \#A \times B$

$$\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$$

$$\left. \begin{array}{l} c \equiv \alpha \pmod{m} \rightarrow c = mq + \alpha \\ \text{mcd}(\alpha, m) = 1 \end{array} \right]$$

$$\text{mcd}(c, m) = \text{mcd}(mq + \alpha, m) = \text{mcd}(mq + \alpha - mq, m) = \text{mcd}(\alpha, m) = 1$$

$$\text{mcd}(x, y) = \text{mcd}(sx + ly, y)$$