Matemática Discreta I Clase 13 - Máximo común divisor (2)

FAMAF / UNC

2 de mayo de 2023

Algoritmo de Euclides

Para calcular el mcd de enteros a y b, con b > 0, definimos q_i y r_i recursivamente de la siguiente manera: $r_0 = a$, $r_1 = b$, y

$$(e_1) r_0 = r_1 q_1 + r_2 (0 < r_2 < r_1)$$

$$(e_2) r_1 = r_2 q_2 + r_3 (0 < r_3 < r_2)$$

$$(e_3) r_2 = r_3 q_3 + r_4 (0 < r_4 < r_3)$$

$$...$$

$$(e_i) r_{i-1} = r_i q_i + r_{i+1} (0 < r_{i+1} < r_i)$$

$$...$$

$$(e_{k-1}) r_{k-2} = r_{k-1} q_{k-1} + r_k (0 < r_k < r_{k-1})$$

$$(e_k) r_{k-1} = r_k q_k + 0,$$

Entonces
$$r_k = mcd(a, b)$$
 (Se usa en filmina 7)

Ejemplifiquemos el algoritmo de Euclides.

Ejemplo

Encuentre el mcd de 2406 y 654.

Solución

Tenemos

$$2406 = 654 \cdot 3 + 444, \quad \text{entonces} \quad (2406, 654) = (654, 444)$$

$$654 = 444 \cdot 1 + 210, \quad \text{entonces} \quad (654, 444) = (444, 210)$$

$$444 = 210 \cdot 2 + 24, \quad \text{entonces} \quad (444, 210) = (210, 24)$$

$$210 = 24 \cdot 8 + 18, \quad \text{entonces} \quad (210, 24) = (24, 18)$$

$$24 = 18 \cdot 1 + 6, \quad \text{entonces} \quad (24, 18) = (18, 6)$$

$$18 = 6 \cdot 3 + 0 \quad \text{entonces} \quad (18, 6) = (6, 0) = 6$$

Por lo tanto (2406, 654) = 6.

- El algoritmo de Euclides es fácilmente implementable en un lenguaje de programación.
- A continuación una versión del mismo en pseudocódigo (estilo Python).

Algoritmo de Euclides

```
# pre: a y b son números positivos
# post: obtenemos d = mcd(a,b)
i, j = a, b
while j != 0:
    # invariante: mcd(a, b) = mcd(i, j)
    resto = i % j # i = q * j + resto
    i, j = j, resto
d = i
```

Teorema

Sean $a,b\in\mathbb{Z}$, alguno de ellos no nulo. Entonces, existen $s,t\in\mathbb{Z}$ tal que mcd(a,b)=sa+tb.

Demostración.

Supongamos que b>0 y sea $d=\mathsf{mcd}(a,b)$. Entonces, $d=r_k$ y

$$(e_{k-1}) \quad \Rightarrow \quad d = r_{k-2} - r_{k-1}q_{k-1}.$$

Así, $d=s_kr_{k-2}+t_kr_{k-1}$, donde $s_k=1$ y $t_k=-q_{k-1}$. Usando la ecuación (e_{k-2}) , sustituyendo r_{k-1} en términos de r_{k-3} y r_{k-2} obtenemos

$$d = s_k(r_{k-3} - r_{k-2}q_{k-2}) + t_k r_{k-3} = s_{k-1}r_{k-3} + t_{k-1}r_{k-2}$$

donde $s_{k-1} = s_k + t_k$ y $t_{k-1} = -s_k q_{k-2}$. Aplicando repetidas veces las ecuaciones del algoritmo de Euclides obtenemos,

$$d = s_2 r_0 + t_2 r_1 = s_2 a + t_2 b.$$



Corolario

Sean a y b enteros, b no nulo, entonces

$$(a,b)=1\Leftrightarrow existen\ s,t\in\mathbb{Z}\ tales\ que\ 1=sa+tb.$$

Definición

Si (a, b) = 1 entonces decimos que a y b son coprimos.

Observación

NO es cierto que si existen $s,t\in\mathbb{Z}$ tales que $d=sa+tb\Rightarrow d=(a,b)$.

Por ejemplo,
$$4 = 2 \cdot 6 + (-2) \cdot 4$$
 y $(6, 4) = 2$.

Sean $a,b\in\mathbb{Z}$, uno de ellos no nulo, entonces

$$d = sa + tb$$
.

Calculemos s y t. En el caso que b>0, la ecuación (e_i) de la filmina 2 es:

$$r_{i-1} = r_i q_i + r_{i+1}$$

Esto implica que

$$r_{i+1}=r_{i-1}-r_iq_i.$$

Lo cual nos dice que r_i puede ser calculado usando r_{i-1} y r_{i-2} .

$$(e_{k-1}) \Rightarrow d = r_k = r_{k-2} - r_{k-1}q_i = s_k r_{k-2} + t_k r_{k-1}$$

 $(e_{k-2}) \Rightarrow d = s_k r_{k-2} + t_k (r_{k-3} - r_{k-2}q_{k-2}) = s_{k-1}r_{k-3} + t_{k-1}r_{k-2}$
... ...

$$(e_2) \Rightarrow d = s_4 r_2 + t_k (r_1 - r_2 q_2) = s_3 r_1 + t_3 r_2$$

$$(e_1) \Rightarrow d = s_3 r_1 + t_3 (r_0 - r_1 q_1) = s_2 r_0 + t_2 r_1 = s_2 a + t_2 b.$$

Ejemplo

Encuentre d, el mcd de 174 y 72 y escribir $d = s \cdot 174 + t \cdot 72$.

Solución

$$174 = 72 \cdot 2 + 30, \quad \Rightarrow \quad 30 = 174 - 72 \cdot 2 \tag{1}$$

$$72 = 30 \cdot 2 + 12, \quad \Rightarrow \quad 12 = 72 - 30 \cdot 2$$
 (2)

$$30 = 12 \cdot 2 + 6, \quad \Rightarrow \quad 6 = 30 - 12 \cdot 2$$
 (3)

$$12 = 6 \cdot 2 + 0.$$

Por lo tanto, (174,72) = 6 y,

$$6 \stackrel{(3)}{=} 30 - 12 \cdot 2$$

$$\stackrel{(2)}{=} 30 - (72 - 30 \cdot 2) \cdot 2$$

$$= 5 \cdot 30 + (-2) \cdot 72$$

$$\stackrel{(1)}{=} 5 \cdot (174 - 72 \cdot 2) + (-2) \cdot 72$$

$$= 5 \cdot 174 + (-12) \cdot 72$$

Concluyendo:

$$\circ$$
 (174, 72) = 6 y,

$$\circ \ 6 = 5 \cdot 174 + (-12) \cdot 72.$$



Ejemplo

Encuentre d, el mcd de 470 y 55 y escribir $d = s \cdot 470 + t \cdot 55$.

Solución

Por el algoritmo de Euclides obtenemos

$$470 = 55 \cdot 8 + 30 \Rightarrow 30 = 470 + (-8) \cdot 55$$
 (1)
 $55 = 30 \cdot 1 + 25 \Rightarrow 25 = 55 + (-1) \cdot 30$ (2)
 $30 = 25 \cdot 1 + 5 \Rightarrow 5 = 30 + (-1) \cdot 25$ (3)

$$25 = 5 \cdot 5 + 0.$$

Luego

$$5 \stackrel{(3)}{=} 30 + (-1) \cdot 25$$

$$\stackrel{(2)}{=} 30 + (-1) \cdot (55 + (-1) \cdot 30) = 2 \cdot 30 + (-1) \cdot 55$$

$$\stackrel{(1)}{=} 2 \cdot (470 + (-8) \cdot 55) + (-1) \cdot 55 = 2 \cdot 470 + (-17) \cdot 55$$

Mínimo común múltiplo

Definición

Si a y b son enteros decimos que un entero no negativo m es el mínimo común múltiplo, o mcm, de a y b si

- a) a|m y b|m;
- b) si a|n y b|n entonces m|n.

- o La condición (a) nos dice que m es múltiplo común de a y b.
- La condición (b) nos dice que cualquier otro múltiplo de a y b también debe ser múltiplo de m.

Ejemplo

Hallemos el mínimo común múltiplo entre 8 y 14.

Solución

Escribamos los múltiplos de ambos números y busquemos el menor común a ambos.

Los primeros múltiplos de 8 son: 8, 16, 24, 32, 40, 48, 56,

Los primeros múltiplos de 14 son: 14,28,42,56,72,....

Luego se tiene mcm(8,14) = 56. Nos faltaría comprobar que cualquier múltiplo de 8 y 14 es múltiplo de 56, pero eso se deduce fácilmente de los resultados que veremos a continuación.

Teorema

Sean a y b enteros no nulos, entonces

$$mcm(a,b) = \frac{|ab|}{mcd(a,b)}.$$

En particular este resultado implica que si a y b son naturales coprimos, entonces mcm(a, b) = ab.

Ejemplo

Encontrar el mcm de 8 y 14.

Solución

Es claro que 2 = mcd(8, 14), luego $mcm(8, 14) = 8 \cdot 14/2 = 56$.

Ejercicio

Demostrar que si a, b y n son enteros no nulos, entonces mcd(na, nb) = n mcd(a, b).

Solución

Sea d = (a, b), debemos probar que nd = (na, nb). Es decir,

- a) d|a y d|b;
- b) si c|a y c|b entonces c|d.
 - $\downarrow \downarrow$
- a') nd|na y nd|nb;
- b') si c|na y c|nb entonces c|nd.

Por a), $a=d\cdot q_1,\ b=d\cdot q_2$, luego

$$na = d \cdot nq_1, \quad nb = d \cdot nq_2,$$

es decir

nd|na, nd|nb.

b')

Sea c tal que c|na y c|nb.

Ahora bien

$$d = ra + sb \Rightarrow nd = s(na) + t(nb),$$

Luego,

$$c|na, c|nb \Rightarrow c|s(na) + t(nb) = nd.$$

Esto prueba b').