Algoritmo de Euclides y ecuaciones de congruencia

Taller de Álgebra I

2do Cuatrimestre 2017

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a,b\in\mathbb{Z}$.

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a,b\in\mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a,\,b\in\mathbb{Z}$ y $k\in\mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

El algoritmo de Euclides calcula el máximo común divisor entre dos números $a,b\in\mathbb{Z}.$

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$



El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a,b\in\mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$

1 (30 : 48) — Dividimos 30 por 48,
$$q = 0$$
, $r = 30$

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a,b\in\mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$

- 1 (30 : 48) Dividimos 30 por 48, q = 0, r = 30
- = (48 : 30) Dividimos 48 por 30, q = 1, r = 18

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a, b \in \mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$

- 1 (30 : 48) Dividimos 30 por 48, q = 0, r = 30
- = (48 : 30) Dividimos 48 por 30, q = 1, r = 18
- = (30 : 18) q = 1, r = 12

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a, b \in \mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$

- 1 (30 : 48) Dividimos 30 por 48, q = 0, r = 30
- (48 : 30) Dividimos 48 por 30, q = 1, r = 18
- = (30 : 18) q = 1, r = 12
- = (18 : 12) q = 1, r = 6

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a, b \in \mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$

- 1 (30 : 48) Dividimos 30 por 48, q = 0, r = 30
- (48 : 30) Dividimos 48 por 30, q = 1, r = 18
- = (30 : 18) q = 1, r = 12
- = (18 : 12) q = 1, r = 6
- = (12 : 6) q = 2, r = 0

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a, b \in \mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$

- 1 (30 : 48) Dividimos 30 por 48, q = 0, r = 30
- (48 : 30) Dividimos 48 por 30, q = 1, r = 18
- = (30 : 18) q = 1, r = 12
- 4 = (18 : 12) q = 1, r = 6
- = (12 : 6) q = 2, r = 0
- $\mathbf{6} = (6 : 0)$

El **algoritmo de Euclides** calcula el máximo común divisor entre dos números $a, b \in \mathbb{Z}$.

Se basa en que si $a, b \in \mathbb{Z}$ y $k \in \mathbb{Z}$ es un número cualquiera, entonces

$$(a : b) = (a + kb : b)$$

Si q y r son el cociente y el resto de la división de a por b, tenemos a=qb+r, entonces a-qb=r. Por lo tanto,

$$(a : b) = (a - qb : b) = (r : b) = (b : r)$$

- 1 (30 : 48) Dividimos 30 por 48, q = 0, r = 30
- = (48 : 30) Dividimos 48 por 30, q = 1, r = 18
- = (30 : 18) q = 1, r = 12
- = (18 : 12) q = 1, r = 6
- = (12 : 6) q = 2, r = 0
- 6 = (6 : 0)
- = 6

Algoritmo de Euclides: Ejercicios

Ejercicios

- Programar la función mcd :: Integer -> Integer -> Integer que calcule el máximo común divisor entre dos números utilizando el algoritmo de Euclides. mcd a b debe funcionar siempre que a > 0, b > 0.
- Pensar otro algoritmo para calcular el máximo común divisor modificando la función menorDivisor programada en clases anteriores.
- Comparar el tiempo que tardan ambos programas para números pequeños y números grandes (por ejemplo, números de 10 dígitos).

Algoritmo de Euclides extendido

Dados números $a,b\in\mathbb{Z}$, existen enteros s,t tales que

$$sa + tb = (a : b).$$

Ejemplos

- (8:5) = 1 y $2 \cdot 8 3 \cdot 5 = 1$
- (9:15) = 3 y $2 \cdot 9 1 \cdot 15 = 3$

Algoritmo de Euclides extendido

Dados números $a,b\in\mathbb{Z}$, existen enteros s,t tales que

$$sa + tb = (a : b).$$

Ejemplos

- (8:5) = 1 y $2 \cdot 8 3 \cdot 5 = 1$
- $(9:15) = 3 \quad y \quad 2 \cdot 9 1 \cdot 15 = 3$

Los valores de *s*, *t* se pueden obtener con la versión extendida del algoritmo de Euclides. Por algoritmo de división:

$$a = bq + r \tag{1}$$

y sabemos que (a : b) = (b : r) = g.

Si tenemos s_1, t_1 tales que $s_1b + t_1r = g$, ¿cómo obtenemos s y t?

Algoritmo de Euclides extendido

Dados números $a,b\in\mathbb{Z}$, existen enteros s,t tales que

$$sa + tb = (a : b).$$

Ejemplos

- (8:5) = 1 y $2 \cdot 8 3 \cdot 5 = 1$
- $(9:15) = 3 \quad \text{y} \quad 2 \cdot 9 1 \cdot 15 = 3$

Los valores de s, t se pueden obtener con la versión extendida del algoritmo de Euclides.

Por algoritmo de división:

$$a = bq + r \tag{1}$$

y sabemos que (a : b) = (b : r) = g.

Si tenemos s_1 , t_1 tales que $s_1b + t_1r = g$, ¿cómo obtenemos s y t?

Multiplicamos (1) por t_1 :

$$t_1a=t_1bq+t_1r$$

y reemplazamos la expresión de t_1r :

$$t_1a=t_1bq+(g-s_1b)$$

Obtenemos

$$t_1a+(s_1-t_1q)b=g$$

Es decir, $s = t_1 \text{ y } t = (s_1 - t_1 q)$.



Algoritmo extendido de Euclides

Programar la función emcd :: Integer -> Integer -> (Integer, Integer, Integer) que utilice el algoritmo de Euclides extendido para obtener una 3-upla (g, s, t) tal que g = (a : b) = sa + tb.

Sugerencia: para acceder a los elementos de la 3-upla, podemos definir las funciones

$$fst3 (x, _, _) = x$$

 $snd3 (_, y, _) = y$

 $trd3(_, _, z) = z$

Utilizando la función emcd encontrar alguna solución de las ecuaciones diofánticas

- 1 29x + 17y = 1
- 89x + 23y = 3
- 93x + 27y = 3

Usando el algoritmo extendido de Euclides podemos resolver ecuaciones de congruencia

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

¿Cuándo tiene solución la ecuación?

Usando el algoritmo extendido de Euclides podemos resolver ecuaciones de congruencia

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

¿Cuándo tiene solución la ecuación? Recordar que esa ecuación es equivalente a la ecuación *diofántica*

$$ax + mk = b$$

Usando el algoritmo extendido de Euclides podemos resolver ecuaciones de congruencia

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

¿Cuándo tiene solución la ecuación? Recordar que esa ecuación es equivalente a la ecuación *diofántica*

$$ax + mk = b$$

Tiene solución si y solo si (a : m) divide a b.

Usando el algoritmo extendido de Euclides podemos resolver ecuaciones de congruencia

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

¿Cuándo tiene solución la ecuación?

Recordar que esa ecuación es equivalente a la ecuación diofántica

$$ax + mk = b$$

Tiene solución si y solo si (a : m) divide a b.

Ejercicios

- Programar la función tieneSolucion :: Integer → Integer → Integer → Bool que dados a, b y m determine si la ecuación ax ≡ b (mod m) tiene solución.
- Programar la función solucionParticular :: Integer → Integer → Integer → Integer que dados a, b y m determine, si existe, un entero x tal que ax ≡ b (mod m). (La función puede quedar indefinida si la ecuación no tiene solución.)
 Sugerencia: encontrar primero una solución de ax ≡ (a : m) (mod m)

Solución general de una ecuación de congruencia

La solución de la ecuación

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

es una clase de congruencia.

Por ejemplo, la solución de $3x \equiv 2 \pmod{5}$ es $x \equiv 4 \pmod{5}$.

Recordamos de Álgebra I cómo resolver una ecuación de congruencia.

Ejemplo: $35x \equiv 15 \pmod{20}$

1 Calculamos (35 : 20) = 5 y dividimos la ecuación por 5:

$$7x \equiv 3 \pmod{4}$$

(si el mcd no divide a b, la ecuación no tiene solución)

- 2 Pasamos a ecuación diofántica 7x + 4y = 3.
- Buscamos una solución particular de 7x + 4y = 1, por ejemplo $7 \cdot (-1) + 4 \cdot 2 = 1$.
- Multiplicamos por 3: $7 \cdot (-3) + 4 \cdot 6 = 3$
- **5** La solución general es $x \equiv (-3) \pmod{4}$.

Solución general de una ecuación de congruencia

Vamos a representar las clases de congruencia por pares ordenados de enteros. El par (a, m) (con m > 0) representa todos los $x \in \mathbb{Z}$ con $x \equiv a \pmod{m}$.

Ejercicios

Programar la función solucionGeneral :: Integer → Integer → Integer → (Integer, Integer) que dados a, b y m determine la clase de congruencia solución de la ecuación ax ≡ b (mod m).

Ejemplos

- ▶ solucionGeneral 3 2 5 \(\times \) (4, 5)
- ▶ solucionGeneral 35 15 20 ~ (-3, 4)
 Observación: (-3, 4) = (1, 4)