Demonstração Algoritmo de Euclides

Carlos Henrique

Setembro 2025

1 Introdução

O Algoritmo de Euclides é um método resolutivo de *mdc* criado pelo famoso matematico Euclides. O propósito do algoritmo é encontrar o máximo divisor comum entre dois números inteiros. Para isso, ele usufrui das propriedades da divisão e multiplicação para dividir um problema em mini problemas e a partir deles, se acha o mdc.

2 Propriedades

2.1 Coeficientes nulos

Uma das principais propriedades que é fundamental para que o algoritmo de Euclides funcione é a seguinte:

$$mdc(a,0) = a (1)$$

Essa propriedade nos diz que quando tentamos encontrar o máximo divisor comum entre um número inteiro e um número nulo (igual a 0), o máximo divisor comum sempre será o número inteiro. Isso ocorre devido a natureza do 0, todo número é multiplo de 0. Portanto, o máximo sempre será o limite estabelecido pelo número não nulo.

$$mdc(10,0) = 10$$

 $mdc(25,0) = 25$
 $mdc(0,35) = 35$ (2)

Essas propriedades é interessante quando trabalhamos com essa abordagem de resolução de problemas, pois ela facilita na hora de encontrar a solução para os problemas de grandezas de complexidade inferiores ao problema inicial. A demonstração dela é bem simples na verdade, se todo número é multiplo de 0, Portanto, essa afirmação se torna verdadeira:

$$0 * a = 0 \to \begin{vmatrix} 10 * 0 \\ 25 * 0 \\ 0 * 35 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{vmatrix}$$
 (3)

Como você pode ver, todos os números são múltiplos de 0.

2.2 Divisibilidade entre coeficiente e resto

A segunda propriedade e a peça chave em segmentar o problema em problemas menos complexos, é essa. Quando trabalhos com divisão euclidiana, trabalhos dessa forma:

$$a = bq + r \tag{4}$$

Onde:

1. a = dividendo

2. b = divisor

3. q = quociente

4. r = resto

A partir dessa equação, podemos manipular ela pra encontrar diferentes outras equações pra cada monómio.

$$a = bq + r$$

$$r = a - bq$$

$$q = \frac{a - r}{b}$$
(5)

(TODO → equação do divisor)

Portanto, temos a seguinte propriedade:

$$mdc(a,b) = mdc(b,r) = mdc(r,r_2) = mdc(r_2,r_n) = mdc(r_n,0) = r_n$$
 (6)

E é possivel provar essa propriedade usando a propriedade dos multiplos. Dessa forma:

$$\exists mdc(a,b) \to mdc(a,b)|a, mdc(a,b)|b$$

$$mdc(a,b)|a, mdc(a,b)|b \to \begin{vmatrix} m*mdc(a,b)\\n*mdc(a,b) \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a\\b \end{vmatrix}$$
(7)

O primeiro passo seria provar que mdc(a,b)|r também. Daria pra escrever isso de outra forma.

$$mdc(a,b)|(a-bq) (8)$$

No entanto, bq sempre irá gerar um multiplo de b. Portanto, pra facilitar a manipulação, presumimos que q=1. Portanto, precisamos provar que na verdade mdc(a,b)|(a-b). Chamamos de r=a-b.

$$a - b = r$$

$$m * mdc(a, b) = a \quad n * mdc(a, b) = b$$

$$m * mdc(a, b) - n * mdc(a - b) = r$$

$$mdc(a, b) * (a - b) = r$$

$$(a - b) * mdc(a, b) = r * mdc(a, b) = r$$

$$(9)$$

Portanto, podemos dizer que a diferença entre os coeficientes também é um multiplo de mdc(a,b). Portanto, podemos dizer que mdc(a,b)|r. No entanto, agora falta demonstrar que b e r também é multiplo de a. Porque se isso for verdade, podemos dizer que:

$$mdc(b,r)|b$$
 $mdc(b,r)|r$
 $mdc(b,r)|a$
(10)

Portanto, se conseguirmos provar isso e chegar nesse conflito de inequação, pois se mdc(a,b) >= mdc(b,r) e mdc(b,r) >= mdc(a,b). Portanto, mdc(a,b) = mdc(b,r). E para provar que mdc(b,r)|a, precisamos provar que a também é multiplo de mdc(b,r). Portanto:

$$r = a - b$$

$$r + b = r$$

$$b = n * mdc(b, r)$$

$$r = k * mdc(b, r)$$
(11)

$$a = n * mdc(b, r) + k * mdc(b - r)$$
$$a = mdc(b, r) * (n + k)$$

Assim, fica demonstrado que a também é multiplo de mdc(b,r). Dessa forma, podemos dizer que:

$$mdc(b,r) = mdc(a,b)$$

Porque mdc(a,b) não pode ser maior que mdc(b,r) enquanto mdc(b,r) é maior que mdc(a,b). Portanto, o que resta é eles serem iguais. A partir disso, isso aqui se torna verdade:

$$mdc(a,b) = mdc(b,r) = mdc(r,r_2) = mdc(r_2,r_n) = mdc(r_n,0) = r_n$$
 (12)