



Equações Diofantinas Lineares

Equações, com uma ou mais incógnitas, de que se procuram soluções inteiras designam-se habitualmente por *Equações diofantinas*. Vamos apenas considerar as equações diofantinas lineares, isto é, equações do tipo $aX + bY = c$, com $a, b, c \in \mathbb{Z}$.

Lema

Sejam a e b inteiros não ambos nulos tais que $\text{mdc}(a, b) = 1$. Se $aX + bY = 0$, para certos $X, Y \in \mathbb{Z}$, então existe $n \in \mathbb{Z}$ tal que $X = -nb$ e $Y = na$.

Demonstração. Suponhamos que $aX + bY = 0$, para certos $X, Y \in \mathbb{Z}$. Se $a = 0$, como $\text{mdc}(a, b) = 1$, então $b = \pm 1$ e a equação fica $0X + (\pm 1)Y = 0$. Logo, $Y = 0 = n \cdot 0$ e $X = -n \cdot (\pm 1)$, para qualquer $n \in \mathbb{Z}$. Se $a \neq 0$, de $aX = -bY$ segue que $a \mid bY$. Como $\text{mdc}(a, b) = 1$ então $a \mid Y$. Isto significa que existe um inteiro n tal que $an = Y$. Substituindo Y na equação inicial obtemos $X = -nb$. □



Teorema

Sejam $a, b \in \mathbb{Z}$ não simultaneamente nulos e $d = \text{mdc}(a, b)$. As soluções inteiras da equação $aX + bY = 0$ são pares da forma

$$X = \frac{-nb}{d} \quad e \quad Y = \frac{na}{d}$$

com $n \in \mathbb{Z}$.

Demonstração. Suponhamos que existem $X, Y \in \mathbb{Z}$ tais que $aX + bY = 0$. Dividindo esta igualdade por d , obtemos $\frac{a}{d}X + \frac{b}{d}Y = 0$. Como $\text{mdc}(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}) = 1$, então, existe $n \in \mathbb{Z}$ tal que $X = -n\frac{b}{d}$ e $Y = n\frac{a}{d}$. Como para qualquer $n \in \mathbb{Z}$, $a\frac{-nb}{d} + b\frac{na}{d} = \frac{-nab + nab}{d} = 0$, concluímos que as soluções inteiras da equação $aX + bY = 0$ são pares da forma

$$X = \frac{-nb}{d} \quad e \quad Y = \frac{na}{d}$$

com $n \in \mathbb{Z}$.





Podemos agora provar o caso geral.

Teorema

Sejam $a, b, c \in \mathbb{Z}$, com a e b não simultaneamente nulos, e seja $d = \text{mdc}(a, b)$. A equação $aX + bY = c$ tem solução inteira se e só se $d \mid c$. Neste caso, existem infinitas soluções inteiras dadas por pares da forma

$$X = \frac{xc + nb}{d} \quad \text{e} \quad Y = \frac{yc - na}{d}$$

com $n \in \mathbb{Z}$ e $x, y \in \mathbb{Z} : d = xa + yb$.



Demonstração. A equação $aX + bY = c$ tem solução inteira se e só se $d \mid c$.
 $(\Rightarrow)$ Suponhamos que $aX + bY = c$ tem solução, isto é, que existem $X, Y \in \mathbb{Z}$ tais que $aX + bY = c$. Como $d \mid a$ e $d \mid b$, então $d \mid aX + bY$, ou seja, $d \mid c$.
 $(\Leftarrow)$ Suponhamos que $d \mid c$. Existem inteiros x e y tais que $d = ax + by$. Multiplicando ambos os membros pelo inteiro $\frac{c}{d}$, obtemos $c = a\frac{xc}{d} + b\frac{yc}{d}$. Fazendo $X_0 = \frac{xc}{d}$ e $Y_0 = \frac{yc}{d}$ temos uma solução inteira da equação.

Resta provar a segunda parte do teorema.

Suponhamos que o par ordenado de inteiros (X, Y) é uma solução de $aX + bY = c$. Subtraindo, membro a membro, as igualdades $aX_0 + bY_0 = c$ e $aX + bY = c$ vem que $a(X_0 - X) + b(Y_0 - Y) = 0$. E, o par ordenado $(X_0 - X, Y_0 - Y)$ é uma solução inteira da equação $aX' + bY' = 0$. Sabemos que as soluções de $aX' + bY' = 0$ são da forma $X' = \frac{-nb}{d}$ e $Y' = \frac{na}{d}$, com $n \in \mathbb{Z}$. Portanto, $X_0 - X = \frac{-nb}{d}$ e $Y_0 - Y = \frac{na}{d}$, ou seja, $X = \frac{xc+nb}{d}$ e $Y = \frac{yc-na}{d}$, com $n \in \mathbb{Z}$. □



O Teorema anterior pode escrever-se na forma de um algoritmo.

Algoritmo (Soluções de uma equação diofantina linear)

INPUT: termos $a, b, c \in \mathbb{Z}$, a, b não ambos nulos, da equação
 $aX + bY = c$

- Determinar $\text{mdc}(a, b)$ e $x, y \in \mathbb{Z}$ tais que $\text{mdc}(a, b) = ax + by$ (utilizando o Algoritmo de Euclides - versão alargada)
- $d \leftarrow \text{mdc}(a, b)$
- if $d \nmid c$ then
 - OUTPUT: Não existem soluções inteiras
- else
 - $X \leftarrow \frac{x*c+n*b}{d}$, $Y \leftarrow \frac{y*c-n*a}{d}$, com $n \in \mathbb{Z}$
- end

OUTPUT: X e Y , forma geral das soluções inteiras da equação
 $aX + bY = c$



Exemplo

Com a ajuda do GAP vamos determinar soluções da equação diofantina linear $1492X + 1066Y = -4$.

```
gap> a:=1492;; b:=1066;; c:=-4;;
gap> L:=Gcdex(a,b);
rec(gcd:=2,coeff1:=-5,coeff2:=7,coeff3:=533,coeff4:=-746)
gap> d:=L.gcd;; x:=L.coeff1;; y:=L.coeff2;;
gap> IsInt(c/d);
true                                # logo a equacao dada tem solucao #
gap> d = x*a + y*b;
true
gap> SolEqDiofantinaLinear:=n->[(x*c+n*b)/d,(y*c-n*a)/d];
function( n ) ... end
gap> SolEqDiofantinaLinear(0);
[ 10, -14 ]
gap> SolEqDiofantinaLinear(1);
[ 543, -760 ]
gap> SolEqDiofantinaLinear(9376);
[ 4997418, -6994510 ]
```



Definição (Mínimo Múltiplo Comum)

O *mínimo múltiplo comum* de dois inteiros a e b não nulos é o menor inteiro *positivo* que é simultaneamente múltiplo de ambos. Vamos denotar este inteiro por $\text{mmc}(a, b)$.

Exemplo

Vamos determinar o mínimo múltiplo comum de 10 e 12. Começamos por considerar os conjuntos dos múltiplos positivos dos dois números:

$M_{10} = \{10, 20, 30, 40, 50, 60, 70, 80, 90, 100, 110, 120, 130, \dots\}$ e

$D_{12} = \{12, 24, 36, 48, 60, 72, 84, 96, 108, 120, 132, \dots\}$. Ora

$D_{10} \cap D_{12} = \{60, 120, \dots\}$. Logo

$$\text{mmc}(10, 12) = \min D_{10} \cap D_{12} = 60.$$

Exercício

Construa uma função GAP para determinar o mínimo múltiplo comum de dois números inteiros não nulos.



A função GAP `LcmInt` permite determinar o mínimo múltiplo comum de dois inteiros diferentes de 0.

```
gap> LcmInt(23,12);
276
gap>
```

Teorema

Sejam a e b inteiros positivos. Qualquer múltiplo comum de a e b é múltiplo de $\text{mmc}(a, b)$.

Demonstração. Seja s um inteiro múltiplo comum de a e b . Dividamos s por $m = \text{mmc}(a, b)$. Existem números inteiros q e r tais que $s = mq + r$, com $0 \leq r < m$. Onde, $r = s - mq$ e portanto r é um múltiplo comum de a e b (por s e m o serem). Como r é menor do que m , não pode ser positivo, pois m , por definição, é o menor múltiplo comum positivo de a e b . Portanto $r = 0$ e $s \mid m$. □



Proposição

Sejam a e b inteiros positivos.

- (i) Sendo $n \in \mathbb{N}$, tem-se $\text{mmc}(na, nb) = n \cdot \text{mmc}(a, b)$.
- (ii) Se d for um divisor comum positivo de a e b , então $\text{mmc}\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = \frac{1}{d} \text{mmc}(a, b)$.

Demonstração. (i) Sejam $n \in \mathbb{N}$ e $h = \text{mmc}(a, b)$. Pretendemos provar que $\text{mmc}(na, nb) = nh$. Ora h é um múltiplo comum de a e b , donde nh é um múltiplo comum de na e nb . Portanto, $\text{mmc}(na, nb) \leq nh$. Por outro lado, temos que $\text{mmc}(na, nb) = ina = jnb$, para alguns i, j inteiros positivos. Como $ina = jnb$ é múltiplo comum de a e b , então é múltiplo de h (pelo mesmo resultado anterior) e, portanto, é múltiplo de nh . Assim, $\text{mmc}(na, nb)$ é múltiplo de nh , pelo que $\text{mmc}(na, nb) \geq nh$. Logo, $\text{mmc}(na, nb) = nh$, ou seja, $\text{mmc}(na, nb) = n \cdot \text{mmc}(a, b)$.

(ii) Seja d um divisor positivo comum a a e b . Por (i) temos que $\text{mmc}(a, b) = \text{mmc}\left(d\frac{a}{d}, d\frac{b}{d}\right) = d \cdot \text{mmc}\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right)$.





Teorema (Relação entre o MDC e o MMC)

Sejam a e b inteiros positivos. Então $\text{mmc}(a, b) \cdot \text{mdc}(a, b) = a \cdot b$.

Demonstração. Se $\text{mdc}(a, b) = 1$, basta provar que $\text{mmc}(a, b) = a \cdot b$. Como $a \mid \text{mmc}(a, b)$, existe $q \in \mathbb{N}$ tal que $\text{mmc}(a, b) = qa$. Como também $b \mid \text{mmc}(a, b)$, tem-se que $b \mid qa$. Dado que a e b são primos entre si, então $b \mid q$, ou seja, $q = tb$, para algum $t \in \mathbb{N}$. Constatamos assim que $\text{mmc}(a, b) = tab$ e, portanto, que $\text{mmc}(a, b) \geq ab$. Mas, como $\text{mmc}(a, b)$ é, por definição, o menor dos múltiplos comuns positivos de a e b e ab é um múltiplo comum positivo de a e b , só pode ser $\text{mmc}(a, b) = ab$.

Suponhamos agora que $\text{mdc}(a, b) = d > 1$. Então $\text{mdc}\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = 1$. Estamos, agora, nas condições da primeira parte desta prova, assim $\text{mmc}\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) \text{mdc}\left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = \frac{a}{d} \cdot \frac{b}{d}$. Multiplicando ambos os membros por d^2 obtemos que $\text{mmc}(a, b) \cdot \text{mdc}(a, b) = a \cdot b$, como pretendíamos. □



Números Primos e Teorema Fundamental da Aritmética

Teorema

Qualquer natural maior ou igual a 2 tem pelo menos um divisor primo.

Demonstração. Seja $n \geq 2$ um número inteiro positivo. Consideremos o conjunto $D = \{d \in \mathbb{N} \mid d > 1 \text{ e } d \mid n\}$. Este conjunto é não-vazio, pois $n \in D$. Pelo Princípio de Boa Ordenação, D tem um elemento mínimo, digamos p . Suponhamos que p não é primo. Então, $\exists k \in \mathbb{N} : k \mid p, 1 < k < p$, ou seja, $p = zk$ para algum $z \in \mathbb{N}$. Por outro lado, como $p \in D$, então $p \mid n$, ou seja, $n = tp$, para algum $t \in \mathbb{N}$. Assim, $n = tp = tzk$, donde resulta que $k \mid n$ e portanto, que $k \in D$. Mas, isto contraria o facto de que p é o mínimo de D . A contradição resultou de supor que p não é primo. Logo, p é primo. $\square$



A existência dum número infinito de primos foi provada por Euclides. Actualmente, existem diversas demonstrações deste facto.

Corolário (Euclides)

Há uma infinidade de números primos.

Demonstração. Suponhamos que há um número finito de primos distintos, digamos $p_1, p_2, \dots, p_k$, para certo $k \in \mathbb{N}$. Seja $n = p_1 p_2 \dots p_k + 1$. Pelo teorema anterior existe um número primo que divide n , ou seja, $\exists i \in \{1, 2, \dots, k\}$ tal que $p_i \mid n$. Além disso, como $p_i \mid p_1 p_2 \dots p_k$, temos que $p_i \mid n - p_1 p_2 \dots p_k$, ou seja, $p_i \mid 1$, o que não pode ser, pela definição de primo. A contradição resultou de supor que existe um número finito de primos. Logo, existem infinitos números primos. □



Corolário

Seja $n \geq 2$ um inteiro. Se nenhum número primo $p \leq \sqrt{n}$ divide n , então n é um número primo.

Demonstração. Seja $n \geq 2$ tal que nenhum número primo menor ou igual a $\sqrt{n}$ divide n . Suponhamos que n não é primo. Então, $n = ab$, para alguns inteiros $1 < a, b < n$. Sabemos que existem primos p e q tais que $p \mid a$ e $q \mid b$. Como p e q também dividem n então, por hipótese, $p, q > \sqrt{n}$. Temos então $n = ab \geq pq > \sqrt{n}\sqrt{n} = n$, o que é absurdo. O absurdo resultou de supor que n não é primo. Logo, n é um número primo. $\square$

Exemplo

Vejamos que 193 é um número primo. Tem-se $\sqrt{193} < \sqrt{196} = 14$. Os números primos menores do que 14 são 2, 3, 5, 7, 11, 13 e nenhum deles divide 193. Logo, 193 é um número primo.



O Crivo de Eratóstenes permite obter listas de números primos.

Algoritmo (Crivo de Eratóstenes)

INPUT: um número inteiro $n \geq 2$

Definir a lista $L = [2, \dots, n]$ e a lista vazia M

repeat

Escolher o menor número m da lista L

Colocar m na lista M

Remover todos os múltiplos de m da lista L

until L ficar vazia

OUTPUT: M , lista de primos menores ou iguais a n

Exercício

Implemente no GAP o Crivo de Eratóstenes e faça uma lista com os números primos entre 1 e 1000. Confirme o resultado comparando com a lista predefinida `Primes` presente no GAP.



O exemplo seguinte dá conta de algumas funções existentes no GAP para lidar com números primos.

Exemplo

```
gap> IsPrimeInt(10453);  
true  
gap> IsPrimeInt(1043);  
false  
gap> IsPrime(2*3*5*7*11+1);  
true  
gap> PrevPrimeInt(45);  
43  
gap> NextPrimeInt(45);  
47  
gap> NextPrimeInt(47);  
53
```



Lema (Lema de Euclides)

Sejam p um primo e a, b inteiros. Se p divide ab , então p divide a ou p divide b .

Demonstração. Suponhamos que p divide ab , mas não divide a . Pretendemos provar que p divide b . Como p não divide a , temos $\text{mdc}(p, a) = 1$. Então, por um resultado anterior, vem que p divide b . □

O Lema de Euclides pode ser generalizado para um qualquer produto finito de inteiros.

Corolário

Sejam p um primo e $a_1, a_2, \dots, a_k$ inteiros. Se $p \mid a_1 a_2 \dots a_k$ então existe um índice $i \in \{1, 2, \dots, k\}$ tal que $p \mid a_i$.

Exercício

Use o Princípio de Indução para provar o resultado anterior..



Teorema (Teorema Fundamental da Aritmética)

Qualquer inteiro maior que 1 é primo ou um produto de primos. Este produto é único a menos da ordem dos factores.

Demonstração. Vamos utilizar a segunda forma do Princípio de Indução para provar a existência de uma factorização de a em primos. Seja S o conjunto de inteiros que são primos ou produtos de primos. Sem dúvida, $2 \in S$. Suponhamos, agora, que para algum inteiro n , S contém todos os inteiros k , com $2 \leq k < n$. Queremos provar que $n \in S$. Se n é primo, então $n \in S$, por definição de S . Se n não é primo, então $n = ab$, para alguns inteiros $1 < a, b < n$. Como, por hipótese de indução, a e b pertencem a S , temos que cada um destes inteiros é um primo ou um produto de primos. Portanto, n é também um produto de primos. Logo, por indução, concluimos que $S = \{a \in \mathbb{Z} \mid a > 1\}$, ou seja, qualquer inteiro $a > 1$ pode ser escrito como um produto de números primos.

Resta provar a unicidade.



Suponhamos que a tem duas factorizações em números primos:

$a = p_1 p_2 \dots p_s = q_1 q_2 \dots q_t$, onde $p_1, p_2, \dots, p_s$ e $q_1, q_2, \dots, q_t$ são números primos. Da primeira factorização temos que $p_1 \mid a$, logo $p_1 \mid q_i$, para algum $i \in \{1, 2, \dots, t\}$. Trocando e renumerando os primos da segunda factorização (se necessário) podemos assumir que $i = 1$ e que $p_1 \mid q_1$. Como q_1 é primo, segue-se que $p_1 = q_1$. Cancelando este primo das duas factorizações temos: $p_2 \dots p_s = q_2 \dots q_t$. Continuando este processo repetidamente, esgotam-se todos os primos de uma das factorizações. Se uma das factorizações se esgotar antes da outra, as factorizações reduzidas expressam 1 como um produto de primos p_i ou q_j , o que não pode ser pois, $p_i, q_j > 1$. Portanto, as duas factorizações esgotam os seus primos por cancelamento em simultâneo. Logo, $s = t$ e $p_i = q_i$ (depois de uma troca conveniente dos factores primos). $\square$

A factorização de $a > 1$ em números primos pode conter factores repetidos. É comum escrevê-la na forma

$$a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_n^{\alpha_n} = \prod_{i=1}^n p_i^{\alpha_i}, \quad (\alpha_i \geq 1)$$

que se diz a factorização de a em *potências primas*.



O exemplo seguinte dá conta de algumas funções existentes no GAP para lidar com factorizações.

Exemplo

```
gap> FactorsInt(32);
[ 2, 2, 2, 2, 2 ]
gap> FactorsInt(6820);
[ 2, 2, 5, 11, 31 ]
gap> PrimePowersInt(32);
[ 2, 5 ]
gap> PrimePowersInt(6820);
[ 2, 2, 5, 1, 11, 1, 31, 1 ]
gap> PrintFactorsInt(32);Print("\n");
2^5
gap> PrintFactorsInt(6820);Print("\n");
2^2*5*11*31
gap>
```