Teoria de Números

M. Lurdes Teixeira Dep. Matemática Univ. Minho

2º semestre de 2019/2020

- Introdução
- Divisibilidade
 - Algoritmo da divisão
 - Máximo Divisor Comum
 - Algoritmo de Euclides
 - Algoritmo de Euclides estendido
 - Números primos entre si
 - Mínimo Múltiplo Comum

Teoria de Números é uma área da Matemática cujo objetivo é estudar propriedades dos números inteiros relacionadas com a divisibilidade, tais como: paridade, primalidade, fatorização, multiplicatividade, aditividade, etc..

Aplicações recentes ...

em computação e em tecnologias de informação.

Áreas atuais de aplicação:

Física, Química, Biologia, Computação, Criptografia, Comunicação Digital, Música, ...

Temas centrais

- Aritmética Modular
- Primalidade e Fatorização

Definição

Dados números inteiros a e b diz-se que b divide a se existe k inteiro tal que a = b k. Em tal caso escreve-se $b \mid a$, caso contrário escreve-se $b \nmid a$.

Teorema

Sejam $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$. Então,

- 1 | a, a | a e a | 0;
- 2 $a \mid 1$ sse $a = \pm 1$ e $0 \mid a$ sse a = 0;
- 3 $a \mid b \in b \mid c$ implica que $a \mid c$;
- 4 se $c \neq 0$, então $a \mid b$ sse $ac \mid bc$;
- \bigcirc a|b e c|d implica que ac|bd;
- $a \mid b \in b \neq 0$ implica que $|a| \leq |b|$;
- **3** $a \mid b \in a \mid c$ implica que $a \mid (bx + cy)$ para quaisquer $x, y \in \mathbb{Z}$;

PROVA

Vamos provar algumas das alíneas do teorema anterior.

Sejam $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$.

- 3. Se $a \mid b \in b \mid c$, então existem $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ tais que $b = a k_1 \in c = b k_2$, pelo que $c = a k_1 k_2$.
- 5. Se $a \mid b \in c \mid d$, então existem $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ tais que $b = a k_1 \in c = d k_2$, pelo que $bd = ac k_1 k_2$, ou seja, $ac \mid bd$.
- 6. Se a|b e b|a, então existem $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ tais que $b=ak_1$ e $b=ak_2$, pelo que $ab=ab\,k_1k_2$, ou seja $k_1k_2=1$. Então $k_1=k_2=1$ ou $k_1=k_2=-1$.
- 7. Se $a|b \in b \neq 0$, então existe $k \in \mathbb{Z}$ tal que b = ak e, como $|k| \geq 1$, resulta que $|b| = |ak| = |a| |k| \geq |a|$.
- 8. Se a|b e a|c, então existem $k_1, k_2 \in \mathbb{Z}$ tais que $b=ak_1$ e $c=ak_2$, pelo que $bx+cy=ak_1x+ak_2y=a(k_1x+k_2y)$, pelo que a|(bx+cy) para quaisquer $x,y\in\mathbb{Z}$.

Teorema - algoritmo da divisão (euclidiana)

Dados números inteiros a e b com b>0, existem e são únicos os inteiros q e r tais que $0 \le r < b$ e

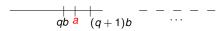
$$a = bq + r$$
.

Graficamente ...

• caso *a* > 0



caso a < 0 (notar que q < 0)



PROVA

(Existência de q e r) Consideremos o conjunto

$$S = \{a - xb \in \mathbb{N}_0 \,|\, x \in \mathbb{Z}\}$$

Seja x = -|a|. Como b > 1, então

$$a-xb=a+|a|b\geq a+|a|=\left\{ egin{array}{ll} 0 & ext{se }a<0 \ 2a & ext{se }a\geq0 \end{array}
ight.$$

Em qualquer caso, $a+|a|b\geq 0$, pelo que $S\neq\emptyset$. Então, ou $0\in S$ e 0 é o elemento mínimo de S, ou $S\subseteq\mathbb{N}$ e, Pelo Princípio da Boa Ordenação de \mathbb{N} , S tem um elemento mínimo r. Então, existe $g\in\mathbb{Z}$, tal que

$$r = a - qb$$
.

Suponhamos que $b \le r$. Então, $r - b \ge 0$ e

$$r-b=a-qb-b=a-\underbrace{(q+1)}_{x}b.$$

Assim, $r - b \in S$ e r - b < r, o que é absurdo. Logo, r < b.

PROVA - continuação

(Unicidade de q e r) Suponhamos que existem $q, q' \in \mathbb{Z}$ e $r, r' \in \mathbb{N}_0$ tais que

$$a = bq + r$$
 e $0 \le r < b$,
 $a = bq' + r'$ e $0 \le r' < b$.

Então,

$$bq + r = bq' + r' \Longrightarrow b|q - q'| = |r' - r|$$
 e

$$\left\{ \begin{array}{l} 0 \leq r < b \\ 0 \leq r' < b \end{array} \right. \Longrightarrow \left\{ \begin{array}{l} -b < -r \leq 0 \\ 0 \leq r' < b \end{array} \right. \Longrightarrow -b < r' - r < b \Longrightarrow |r' - r| < b$$

Consequentemente, b|q-q'| < b, o que implica que |q-q'| < 1. Como $q-q' \in \mathbb{Z}$, então q-q'=0.

Sendo q = q' e bq + r = bq' + r', então r = r'.

Corolário

Dados números inteiros a e b com $b \neq 0$ existem e são únicos os inteiros q e r tais que $0 \leq r < |b|$ e

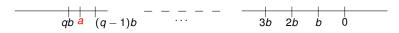
$$a = b \cdot q + r$$
.

Graficamente no caso de **b** < **0**, tem-se:

• caso a > 0 (notar que $q \le 0$)



caso a < 0 (notar que q > 0)



Algoritmo da divisão

PROVA

Pelo teorema anterior sabemos que existem e são únicos os inteiros q' e r' tais que

$$a = |b|q' + r'$$
 e $0 \le r' < |b|$.

Se b < 0, então

$$a = |b|q' + r' \Leftrightarrow a = -bq' + r' \Leftrightarrow a = b(-q') + r'.$$

Neste caso, q = -q' e r = r'.

Se b > 0, então

$$a = |b|q' + r' \Leftrightarrow a = bq' + r,$$

pelo que q = q' e r = r'.

Dados $a, b \in \mathbb{Z}$ os números q e r dados pelo algoritmo da divisão dizem-se, respetivamente, o quociente e o resto da divisão de a por b.

Dividir *a* por *b* significa calcular o quociente e o resto da divisão de *a* por *b*.

EXEMPLO 1

$$a=2$$
 $b=6$ $2=6\times0+2$ $q=0$ $r=2$
 $a=2$ $b=-6$ $2=-6\times0+2$ $q=0$ $r=2$
 $a=-2$ $b=6$ $-2=6\times-1+4$ $q=-1$ $r=4$
 $a=-2$ $b=-6$ $-2=-6\times1+4$ $q=1$ $r=4$
 $a=9$ $b=6$ $9=6\times1+3$ $q=1$ $r=3$
 $a=9$ $b=-6$ $9=-6\times(-1)+3$ $q=-1$ $r=3$
 $a=-9$ $b=6$ $-9=6\times(-2)+3$ $q=-2$ $r=3$
 $a=-9$ $b=-6$ $-9=-6\times2+3$ $q=2$ $r=3$

Proposição

Sejam $a, b \in \mathbb{Z}$. Então $b \mid a$ sse o resto da divisão de a por b é zero.

PROVA

$$b \mid a \Leftrightarrow \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = bk \Leftrightarrow \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = bk + 0$$

Sejam $a, b \in \mathbb{Z}$ e D o conjunto dos divisores comuns de a e b, i.e.,

$$D = \{d \in \mathbb{Z} \mid d \mid a, d \mid b\}.$$

Como 1 | a e 1 | b, então 1 \in D. Se a = b = 0, então $D = \mathbb{N}$. Senão, se $d \in D$, então $|d| \le \max\{|a|, |b|\}$ (pela alínea 6. do teorema anterior), pelo que D é um conjunto finito não vazio.

Definição

Dados a e b inteiros não ambos nulos, chama-se máximo divisor comum de a e b ao maior inteiro d que divide a e divide b, o qual se representa por m.d.c.(a, b).

Proposição

Sejam $a, b \in \mathbb{Z}$ e $b \neq 0$.

- ① m.d.c.(a, b) = m.d.c.(|a|, |b|) = m.d.c.(b, a).
- 2 se b | a, então m.d.c.(a, b) = |b|.

Proposição - Igualdade de Bezout

Sejam a e b inteiros, não ambos nulos, e d = m.d.c.(a, b). Então existem $x, y \in \mathbb{Z}$ tais que d = ax + by.

PROVA

Suponhamos que $a \neq 0$. Seja

$$S = \{ax + by \mid x, y \in \mathbb{Z}, ax + by \in \mathbb{N}\}.$$

Notar que $S \neq \emptyset$ porque, por exemplo, $a^2 \in S$ ($a^2 = aa + b0$). Pelo Princípio da Boa Ordenação de \mathbb{N} , S tem elemento mínimo m. Como $m \in S$, existem $x, y \in \mathbb{Z}$ tais que m = ax + bv.

 $m \mid a$ Como m > 0, existem inteiros q e r tais que a = mq + r e $0 \le r < m$. Então,

$$0 \le r = a - mq = a - (ax + by)q = a(1 - x) + b(-yq).$$

Logo, se r > 0, $r \in S$, pelo que $m \le r$, o que é impossível. Assim, r = 0.

Sendo r = 0, a = mq pelo que $m \mid a$.

- $m \mid b$ Análoga à prova anterior de que $m \mid a$.
- m=d Como $m \mid a$ e $m \mid b$, então $m \leq \text{m.d.c.}(a,b) = d$. Como $d \mid (ax+by)$, então $d \leq m$.

Logo,
$$d = m = ax + by$$
.

Teorema

Sejam a e b inteiros não ambos nulos e $d \in \mathbb{N}$. Então d = m.d.c.(a, b) sse

- \bigcirc $d \mid a \in d \mid b$,
- 2 se $c \in \mathbb{N}$ e $c \mid a$ e $c \mid b$, então $c \mid d$.

PROVA

Seja d = m.d.c.(a, b). Então, por definição, d verifica a condição 1.

Seja $c \in \mathbb{N}$ tal que $c \mid a$ e $c \mid b$. Então $c \mid ax + by$ para quaisquer $x, y \in \mathbb{Z}$. Logo $c \mid d$.

A prova da implicação recíproca é proposta como exercício.

O resultado deste teorema serve por vezes como definição do $\mathrm{m.d.c.}$ de dois inteiros.

Teorema

Sejam a e b inteiros não ambos nulos. Sendo $c \in \mathbb{N}$,

- 2 se $c \mid a \in c \mid b$, então m.d.c. $\left(\frac{a}{a}, \frac{b}{a}\right) = \frac{1}{a}$ m.d.c.(a, b).

PROVA

Sejam $a \in b$ inteiros não ambos nulos e d = m.d.c.(a, b).

Omo d a e d b, então dc ac e dc bc, pelo que, dc m.d.c. (ac, bc). Assim, m.d.c.(ac, bc) = kdc, para algum $k \in \mathbb{N}$ e

$$kdc \mid ac \Rightarrow kd \mid a$$

 $kdc \mid bc \Rightarrow kd \mid b$ $\Rightarrow kd \mid d \Rightarrow k = 1.$

2 m.d.c. $(a,b) = \text{m.d.c.}(c\frac{a}{c},c\frac{b}{c}) = c \times \text{m.d.c.}(\frac{a}{c},\frac{b}{c})$. Então,

$$\frac{1}{c}$$
 m.d.c. (a, b) = m.d.c. $\left(\frac{a}{c}, \frac{b}{c}\right)$.

Proposição

Dados a e b inteiros, se q e r são inteiros tais que $a = b \cdot q + r$, então m.d.c.(a, b) = m.d.c.(b, r).

PROVA

Seja c um divisor comum de a e de b. Então,

$$c|(a-bq)$$
.

Logo, c é um dividor comum de b e de r.

Reciprocamente, se c um divisor comum de b e de r, então,

$$c | (a - bq)$$
.

Como $c \mid b$, conclui-se que $c \mid a$. Logo, c é um dividor comum de a e de b.

Em resumo, os divisores comuns de a e b são os divisores comuns de b e r. Então, m.d.c.(a,b) = m.d.c.(b,r).

O algoritmo de Euclides tem por objetivo o cálculo do máximo divisor comum de dois inteiros e baseia-se nesta proposição.

EXEMPLO 2

$$m.d.c.(486, 218) = ?$$

$$\begin{array}{llll} 486 = 218 \times 2 + 50 & \text{m.d.c.} (486, 218) = \text{m.d.c.} (218, 50) \\ 218 = 50 \times 4 & +18 & = \text{m.d.c.} (50, 18) \\ 50 = 18 \times 2 & +14 & = \text{m.d.c.} (18, 14) \\ 18 = 14 \times 1 & +4 & = \text{m.d.c.} (14, 4) \\ 14 = 4 \times 3 & +2 & = \text{m.d.c.} (4, 2) \\ 4 = 2 \times 2 & +0 & = \text{m.d.c.} (2, 0) \\ = 2 & \end{array}$$

Algoritmo de Euclides

Teorema

Sejam a e b inteiros tais que $b \neq 0$. Aplicando sucessivamente o algoritmo da divisão, o processo termina ao fim de n+2 ($n \geq -1$) etapas, obtendo-se :

$$a = b q_0 + r_0$$
 $q_0, r_0 \in \mathbb{N}_0$ $0 < r_0 < |b|$
 $b = r_0 q_1 + r_1$ $q_1, r_1 \in \mathbb{N}_0$ $0 < r_1 < r_0$
 $r_0 = r_1 q_2 + r_2$ $q_2, r_2 \in \mathbb{N}_0$ $0 < r_2 < r_1$
 \vdots \vdots \vdots $r_{n-2} = r_{n-1} q_n + r_n$ $q_n, r_n \in \mathbb{N}_0$ $0 < r_n < r_{n-1}$
 $r_{n-1} = r_n q_{n+1} + r_{n+1}$ $q_{n+1}, r_{n+1} \in \mathbb{N}_0$ $0 = r_{n+1} < r_n$

em que $n + 1 \ge 0$, considerando que $r_{-1} = b$. Assim, a sequência dos inteiros da forma r_i é uma sequência finita:

$$(r_{-1}, r_0, r_1, \ldots, r_n, 0),$$

е

$$r_n = \text{m.d.c.}(a, b).$$

Algoritmo de Euclides

Entrada: a e b.

- 0 x = a, y = b.
- 2 Se y = 0, então m.d.c.(a, b) = x e terminar.
- $r \leftarrow \text{resto da divisão de } x \text{ por } y, \\ x \leftarrow y, \\ y \leftarrow r,$

voltar a 2.

Saída: m.d.c.(a, b).

O algoritmo de Euclides estendido tem por objetivo o cálculo do m.d.c. de dois inteiros a e b, bem como de inteiros x e y referidos na igualdade de Bezout.

EXEMPLO 2- continuação

$$m.d.c.(486, 218) = 2$$

$$486 = 218 \times 2 + 50 \rightarrow 2 = -218 \times 11 + (486 - 218 \times 2) \times 48$$

$$= 486 \times 48 + 218 \times (-107)$$

$$218 = 50 \times 4 + 18 \rightarrow 2 = 50 \times 4 - (218 - 50 \times 4) \times 11 = -218 \times 11 + 50 \times 48$$

$$50 = 18 \times 2 + 14 \rightarrow 2 = -18 \times 3 + (50 - 18 \times 2) \times 4 = 50 \times 4 - 18 \times 11$$

$$18 = 14 \times 1 + 4 \rightarrow 2 = 14 - (18 - 14 \times 1) \times 3 = -18 \times 3 + 14 \times 4$$

$$14 = 4 \times 3 + 2 \rightarrow 2 = 14 - 4 \times 3$$

$$4 = 2 \times 2 + 0$$

$$\uparrow$$

$$x = 48$$

$$y = -107$$

EXEMPLO 3

Considere-se a equação linear 486x + 218y = 2 nas incógnitas $x \in y$.

Existem soluções inteiras para esta equação? Pelo exposto anteriormente, existe pelo menos uma solução que é

$$x = 48 \text{ e } y = -107.$$

Em geral, gualguer par do tipo

$$\left(48+k\frac{218}{2},\ -107-k\frac{486}{2}\right)$$

com $k \in \mathbb{Z}$, é solução da equação, porque

$$486 \left(48 + k\frac{218}{2}\right) + 218 \left(-107 - k\frac{486}{2}\right) = 2$$

$$\Leftrightarrow 486 \times 48 + 486 \times k\frac{218}{2} - 218 \times 107 - 218 \times k\frac{486}{2} = 2$$

$$\Leftrightarrow (486 \times 48 - 218 \times 107) + \left(486 \times k\frac{218}{2} - 218 \times k\frac{486}{2}\right) = 2$$

$$\Leftrightarrow 2 + 0 = 2$$

Números primos entre si

Definição

Dois inteiros a e b não ambos nulos, dizem-se primos entre si se m.d.c.(a, b) = 1.

Teorema

Dados a e b inteiros não ambos nulos, então a e b são primos entre si sse existem inteiros x e y tais que 1 = ax + by.

Proposição

Dados a e b inteiros não ambos nulos, se d = m.d.c.(a, b), então $\frac{a}{d}$ e $\frac{b}{d}$ são primos entre si.

Proposição

Sejam $a \in b$ são inteiros primos entre si. Se $c \in \mathbb{Z}$ é tal que $a \mid c$ e $b \mid c$, então $ab \mid c$.

Lema de Euclides

Sejam a e b inteiros primos entre si. Se $c \in \mathbb{Z}$ é tal que $a \mid bc$, então e $a \mid c$.

PROVA

Se a e b são inteiros primos entre si, então, existem $x,y\in\mathbb{Z}$ tais que 1=ax+by. Assim, c=acx+bcy.

Como $a \mid ac$ e $a \mid bc$, então $a \mid (acx + bcy)$, ou seja, $a \mid c$.

EXEMPLO 4

- 15 | (2 × 45) e 15 | 45.
- $15|9 \times 10 \text{ mas } 15 \nmid 9 \text{ e } 15 \nmid 10$.

Proposição

Sejam $a,b,c\in\mathbb{Z}\setminus\{0\}$. Então m.d.c.(a,c)= m.d.c.(b,c)= 1 sse m.d.c.(ab,c)= 1.

PROVA

Resumidamente.

m.d.c.
$$(a, c) = 1 \Rightarrow 1 = ax + cy$$

m.d.c. $(b, c) = 1 \Rightarrow 1 = bx' + cy'$

$$\Rightarrow 1 = (ax + cy)(bx' + cy') = ab(xx') + c(axy' + bx'y + cyy')$$

$$\Rightarrow \text{m.d.c.}(ab, c) = 1$$

• m.d.c.
$$(ab, c) = 1 \Rightarrow 1 = ab x + cy \Rightarrow$$

$$\begin{cases}
1 = a(bx) + cy \Rightarrow \text{m.d.c.}(a, c) = 1 \\
1 = b(ax) + cy \Rightarrow \text{m.d.c.}(b, c) = 1
\end{cases}$$

Dados a e b inteiros não nulos, o conjunto dos inteiros positivos múltiplos de a e b é

$$M = \{x \in \mathbb{N} : a|x,b|x\}$$

Notar que M é um subconjunto de \mathbb{N} não vazio, pois $|ab| \in M$.

Então, pelo Princípio de Boa Ordenação de \mathbb{N} , M tem elemento mínimo.

Definição

Dados a e b inteiros não nulos, chama-se mínimo múltiplo comum de a e b ao menor inteiro positivo que é divisível por a e por b.

O mínimo múltiplo comum de a e b representa-se por m.m.c.(a, b).

Proposição

Sejam $a, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$.

- \bigcirc m.m.c.(a, b) = m.m.c.(|a|, |b|) = m.m.c.(b, a).
- 2 m.m.c.(a, a) = |a|.
- 3 se $b \mid a$, então m.m.c.(a, b) = |a|.
- \bigcirc m.d.c. $(a, b) \mid$ m.m.c.(a, b).
- **⑤** m.m.c.(ka, kb) = |k| m.m.c.(a, b) para qualquer $k \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$.

Teorema

Sejam $a, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$. Então, m = m.m.c.(a, b) sse

- \bigcirc a|meb|m,
- 2 se $c \in \mathbb{N}$ e $a \mid c$ e $b \mid c$, então $m \mid c$.

PROVA

Seja m = m.m.c.(a, b). Pela definição de mínimo múltiplo comum, a condição 1. é válida.

Pelo algoritmo da divisão, existem inteiros q e r, com $0 \le r < m$, tais que

$$c = mq + r$$
.

Como $a \mid m$, $a \mid c \in b \mid m$, $b \mid c$, então $a \mid r \in b \mid r$, respetivamente. Consequentemente, r = 0 ou $m = \text{m.m.c.}(a, b) \le r$. Logo $r = 0 \in m \mid c$.

Reciprocamente, a condição 1. implica que m é um múltiplo comum de a e b, e a condição 2. implica que $m \le c$, para qualquer múltiplo comum de a e b.

O resultado deste teorema serve por vezes como definição do ${\rm m.m.c.}$ de dois inteiros.

Teorema

Sejam $a, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$. Então

$$m = \text{m.m.c.}(a, b) = \frac{|ab|}{\text{m.d.c.}(a, b)}.$$

PROVA Sem perda de generalidade, suponhamos que a, b > 0.

- Caso m.d.c.(a, b) = 1Como ab é múltiplo de a e b, então m|ab, pelo teorema anterior. Mas, se m.d.c.(a, b) = 1, a|m e b|m, então ab|m. Logo $m = ab = \frac{|ab|}{\text{m.d.c.}(a, b)}$.
- Caso m.d.c. $(a, b) = d \in \mathbb{N}$

Sabemos que m.d.c. $(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}) = 1$, o que implica que m.m.c. $(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}) = \frac{(\frac{a}{d}, \frac{b}{d})}{\text{m.d.c.}(\frac{a}{d}, \frac{b}{d})}$

Por outro lado, m.m.c.(a, b) = d m.m.c. $(\frac{a}{d}, \frac{b}{d})$, donde se conclui que

$$\text{m.m.c.}(a,b) = d \frac{\left| \frac{a}{d} \frac{b}{d} \right|}{1} = d \frac{|ab|}{d^2} = \frac{|ab|}{d} = \frac{|ab|}{\text{m.d.c.}(a,b)}.$$