

# CONSTRUÇÃO LÓGICO-FORMAL DO CONJUNTO DOS NÚMEROS INTEIROS

## 1. Os números inteiros: construção

Nosso objetivo aqui é dar um sentido matemático a todas as expressões do tipo  $a - b$ , para quaisquer  $a, b \in \mathbb{N}$ , de maneira a poder tratar como antes do mesmo conjunto tanto aquelas como  $7 - 3$ ,  $5 - 1$  e  $4 - 0$  quanto aquelas como  $3 - 7$ ,  $1 - 3$  e  $0 - 2$ , por exemplo. Nesse sentido convém observar primeiro que subjacente a cada “diferença”  $a - b$  está o par ordenado  $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ . Além disso é fácil ver que, por exemplo, a igualdade em  $\mathbb{N}$

$$5 - 3 = 9 - 7$$

equivale a  $5 + 7 = 9 + 3$ . De uma maneira geral, se  $a, b, c, d \in \mathbb{N}$ ,  $a \geq b$  e  $c \geq d$ , vale a equivalência:

$$a - b = c - d \iff a + d = c + b$$

Essas considerações, aliadas ao fato de que o conjunto dos inteiros a ser construído, deve ser uma “ampliação” de  $\mathbb{N}$ , ajudam a entender o caminho que tomaremos.

No conjunto  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  consideremos a relação  $\sim$  definida da seguinte maneira: para quaisquer  $(a, b)$  e  $(c, d)$  em  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ ,

$$(a, b) \sim (c, d) \iff a + d = b + c$$

Para a relação  $\sim$  valem as propriedades:

- *Reflexiva* pois, como para todo  $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ , se verifica  $a + b = b + a$ , então  $(a, b) \sim (a, b)$ .
- *Simétrica*, ou seja, se  $(a, b) \sim (c, d)$ , então  $(c, d) \sim (a, b)$  (exercício)
- *Transitiva* pois, se  $(a, b) \sim (c, d)$  e  $(c, d) \sim (e, f)$ , então  $a + d = b + c$  e  $c + f = e + d$ ; daí  $a + d + f = b + c + f$  e  $c + f + b = e + d + b$ , o que

implica  $a + d + f = e + d + b$  e portanto  $a + f = e + b$ , ou seja:  $(a, b) \sim (e, f)$ .

Logo  $\sim$  é uma relação de equivalência em  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  e, por conseguinte, determina uma partição neste conjunto em classes de equivalência. Para cada  $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ , indicaremos por  $\overline{(a, b)}$  a classe de equivalência determinada por  $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ . Assim:

$$\begin{aligned} \overline{(a, b)} &= \{(x, y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid (x, y) \sim (a, b)\} = \\ &= \{(x, y) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid x + b = y + a\} \end{aligned}$$

O conjunto quociente de  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  por  $\sim$ , ou seja, o conjunto de todas as classes  $\overline{(a, b)}$ , para qualquer  $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ , será indicado por  $\mathbb{Z}$ . Então:

$$\mathbb{Z} = \mathbb{N} \times \mathbb{N} / \sim = \{\overline{(a, b)} \mid (a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}\}$$

Por exemplo:

$$\begin{aligned} \overline{(4, 2)} &= \{(2, 0); (3, 1); (4, 2); \dots\} \\ \overline{(2, 4)} &= \{(0, 2); (1, 3); (2, 4); \dots\} \\ \overline{(1, 5)} &= \{(0, 4); (1, 5); (2, 6); \dots\} \end{aligned}$$

É claro que:  $\overline{(a, b)} = \overline{(c, d)} \iff (a, b) \sim (c, d) \iff a + d = b + c$ . Em particular vale o seguinte: se  $a \geq b$ , então  $\overline{(a, b)} = \overline{(a - b, 0)}$ , pois  $a + 0 = (a - b) + b$ ; e se  $b \geq a$ , então  $\overline{(a, b)} = \overline{(0, b - a)}$ , uma vez que  $a + (b - a) = b + 0$ . Assim, se  $\overline{(a, b)} \in \mathbb{Z}$ , então  $\overline{(a, b)} = \overline{(c, 0)}$  ou  $\overline{(a, b)} = \overline{(0, c)}$ , para algum  $c \in \mathbb{N}$ . E essa maneira de representar o elemento  $\overline{(a, b)}$  é única pois, por exemplo, se  $\overline{(c, 0)} = \overline{(d, 0)}$ , então  $c + 0 = d + 0$  e daí  $c = d$ .

### 1.1 Adição em $\mathbb{Z}$

Consideremos os números naturais 4 e 3 escritos sob a forma:  $4 = 5 - 1$  e  $3 = 7 - 4$ . Então:  $4 + 3 = (5 - 1) + (7 - 4) = (5 + 7) - (1 + 4)$ . Essa observação ajuda a entender a definição a seguir:

**DEFINIÇÃO 1** Sejam  $m = \overline{(a, b)}$  e  $n = \overline{(c, d)}$  elementos quaisquer de  $\mathbb{Z}$ . Chama-se *soma de m com n*, e se indica por  $m + n$ , o elemento de  $\mathbb{Z}$  definido por:

$$m + n = \overline{(a + c, b + d)}$$

Suponhamos  $m = \overline{(a, b)} = \overline{(a_1, b_1)}$  e  $n = \overline{(c, d)} = \overline{(c_1, d_1)}$ ; então  $m + n = \overline{(a + c, b + d)}$  e  $m + n = \overline{(a_1 + c_1, b_1 + d_1)}$ . Como porém  $(a, b) \sim (a_1, b_1)$  e  $(c, d) \sim (c_1, d_1)$ , então  $a + b_1 = b + a_1$  e  $c + d_1 = d + c_1$ , do que resulta (somando membro a membro essas igualdades):  $(a + b_1) + (c + d_1) = (b + a_1) + (d + c_1)$  ou  $(a + c) + (b_1 + d_1) = (b + d) + (a_1 + c_1)$ .

Donde  $\overline{(a + c, b + d)} = \overline{(a_1 + c_1, b_1 + d_1)}$ . Logo a relação dada por

$$(m, n) \rightarrow m + n$$

é uma aplicação de  $\mathbf{Z} \times \mathbf{Z}$  em  $\mathbf{Z}$  e portanto é uma operação sobre  $\mathbf{Z}$ . A essa operação chama-se *adição* em  $\mathbf{Z}$ .

Para a adição em  $\mathbf{Z}$  valem as seguintes propriedades:

**a<sub>1</sub>** *Associativa*

De fato, se  $m = \overline{(a, b)}$ ,  $n = \overline{(c, d)}$  e  $r = \overline{(e, f)}$  são elementos genéricos de  $\mathbf{Z}$ , então:

$$\begin{aligned} (m + n) + r &= \overline{(a + c, b + d)} + \overline{(e, f)} = \overline{((a + c) + e, (b + d) + f)} = \\ &= \overline{(a + (c + e), b + (d + f))} = \overline{(a, b)} + \overline{(c + e, d + f)} = \\ &= \overline{(a, b)} + (\overline{(c, d)} + \overline{(e, f)}) = m + (n + r) \end{aligned}$$

**a<sub>2</sub>** *Comutativa*:  $m + n = n + m$ ,  $\forall m, n \in \mathbf{Z}$ . Exercício.

**a<sub>3</sub>** Existe *elemento neutro*: é a classe  $\overline{(0, 0)}$ . De fato, para qualquer  $\overline{(a, b)} \in \mathbf{Z}$ :

$$\overline{(a, b)} + \overline{(0, 0)} = \overline{(a + 0, b + 0)} = \overline{(a, b)}$$

É óbvio que  $\overline{(a, a)} = \overline{(0, 0)}$ , para todo  $a \in \mathbb{N}$ . Usaremos a notação:  $0 = \overline{(0, 0)}$ , a qual será justificada no item 2.

**a<sub>4</sub>** Todo  $m = \overline{(a, b)} \in \mathbf{Z}$  admite *oposto* (simétrico aditivo). Ou seja, para todo  $m \in \mathbf{Z}$  existe  $m' \in \mathbf{Z}$  de modo que  $m + m' = 0$ . Usaremos a notação:  $-m = m'$ .

Como

$$\begin{aligned} \overline{(a, b)} + \overline{(b, a)} &= \overline{(a + b, b + a)} = 0 \\ \text{então: } m = \overline{(a, b)} &\Rightarrow -m = \overline{(b, a)}. \end{aligned}$$

Destaquemos ainda a *lei do cancelamento* em  $\mathbf{Z}$ :

$$m + r = n + r \Rightarrow m = n$$

$$\begin{aligned} \text{De fato: } m + 0 &= m + [r + (-r)] = (m + r) + (-r) = \\ &\cong (n + r) + (-r) = n + [r + (-r)] = n + 0 = n. \end{aligned}$$

## 1.2 Subtração em $\mathbf{Z}$

Para cada par de elementos  $m, n \in \mathbf{Z}$ , chama-se diferença entre  $m$  e  $n$  e indica-se por  $m - n$  o elemento  $m + (-n) \in \mathbf{Z}$ . Ou seja:

$$m - n = m + (-n)$$

Assim, posto que  $m - n \in \mathbf{Z}$ , quaisquer que sejam  $m, n \in \mathbf{Z}$ , a relação dada por

$$(m, n) \rightarrow m - n$$

é uma aplicação de  $\mathbf{Z} \times \mathbf{Z}$  em  $\mathbf{Z}$  — ou seja, é uma operação sobre  $\mathbf{Z}$ . A essa operação denominamos *subtração* em  $\mathbf{Z}$ . Esta operação, contudo, não é associativa, nem comutativa e tampouco admite elemento neutro. Sugerimos ao leitor verificar esses fatos.

## 1.3 Multiplicação em $\mathbf{Z}$

Uma maneira pouco prática de multiplicar os números naturais  $3 = 5 - 2$  e  $4 = 10 - 6$  seria a seguinte:

$$3 \cdot 4 = (5 - 2) \cdot (10 - 6) = (5 \cdot 10 + 2 \cdot 6) - (5 \cdot 6 + 2 \cdot 10) = 62 - 50 = 12$$

Contudo, a partir daí fica mais fácil entender a

**DEFINIÇÃO 2** Sejam  $m = \overline{(a, b)}$  e  $n = \overline{(c, d)}$  elementos genéricos de  $\mathbf{Z}$ . Chama-se *produto* de  $m$  por  $n$  e indica-se por  $mn$  (ou  $m \cdot n$ ) o elemento de  $\mathbf{Z}$  definido por:

$$mn = \overline{(ac + bd, ad + bc)}$$

Se  $m = \overline{(a, b)} = \overline{(a_1, b_1)}$  e  $n = \overline{(c, d)} = \overline{(c_1, d_1)}$ , então  $mn = \overline{(ac + bd, ad + bc)}$  e  $mn = \overline{(a_1c_1 + b_1d_1, a_1d_1 + b_1c_1)}$ . Mas como  $(a, b) \sim (a_1, b_1)$  e  $(c, d) \sim (c_1, d_1)$ , então  $a + b_1 = b + a_1$  e  $c + d_1 = d + c_1$ . Daí obtemos:  $c(a + b_1) = c(b + a_1)$ ,  $a_1(c + d_1) = a_1(d + c_1)$ ,  $d(b + a_1) = d(a + b_1)$  e  $b_1(d + c_1) = b_1(c + d_1)$ . Desenvolvendo esses produtos e depois somando membro a membro as igualdades obtidas, feitos a seguir os cancelamentos possíveis, restará

$$(ac + bd) + (a_1d_1 + b_1c_1) = (bc + ad) + (a_1c_1 + b_1d_1)$$

o que pode ser traduzido por:

$$\overline{(ac + bd, ad + bc)} = \overline{(a_1c_1 + b_1d_1, a_1d_1 + b_1c_1)}$$

Isso significa que a relação

$$(m, n) \rightarrow mn$$

é uma aplicação de  $\mathbf{Z} \times \mathbf{Z}$  em  $\mathbf{Z}$  e, por isso, uma operação sobre  $\mathbf{Z}$ . Trata-se, obviamente, da *multiplicação* em  $\mathbf{Z}$ , da qual destacamos as propriedades a seguir.

**m<sub>1</sub>** *Associativa*:  $m(nr) = (mn)r$ , para quaisquer  $m, n, r \in \mathbf{Z}$ . Exercício.

**m<sub>2</sub>** *Comutativa*

De fato, se  $m = \overline{(a, b)}$  e  $n = \overline{(c, d)}$  são elementos quaisquer de  $\mathbf{Z}$ , então

$$mn = \overline{(ac + bd, ad + bc)} = \overline{(ca + db, cb + da)} = nm$$

**m<sub>3</sub>**, Existe *elemento neutro*: é a classe  $(1, 0)$ , à qual indicaremos apenas por 1 (a justificativa para essa simplificação será vista no item 2), pois:

$$\forall \overline{(a, b)} \in \mathbf{Z} \Rightarrow \overline{(1, 0)} \cdot \overline{(a, b)} = \overline{(1 \cdot a + 0 \cdot b, 1 \cdot b + 0 \cdot a)} = \overline{(a, b)}$$

**m<sub>4</sub>**, *Lei do anulamento do produto*: Se  $m, n \in \mathbf{Z}$  e  $mn = 0$ , então  $m = 0$  ou  $n = 0$ .

Como já observamos anteriormente, todo elemento de  $\mathbf{Z}$  pode ser representado univocamente sob uma das seguintes formas:  $\overline{(a, 0)}$  ou  $\overline{(0, a)}$ , para algum  $a \in \mathbf{IN}$ . Vamos supor, por exemplo,  $m = \overline{(a, 0)}$  e  $n = \overline{(0, b)}$ . Então, por hipótese,  $mn = \overline{(0, ab)} = \overline{(0, 0)}$ . Daí  $0 + 0 = ab + 0$  ou  $ab = 0$  (em  $\mathbf{IN}$ ), o que implica  $a = 0$  ou  $b = 0$ . Donde  $m = 0$  ou  $n = 0$ . Os demais casos não apresentam nenhuma novidade.

**d** *Distributiva*: Para quaisquer  $m, n, r \in \mathbf{Z}$ ,  $m + (n + r) = (m + n) + r$ .  
Exercício.

O conjunto  $\mathbf{Z}$ , munido das operações introduzidas através das definições 1 e 2, mais a relação de ordem a ser introduzida no item seguinte, é chamado *conjunto dos números inteiros*. E os elementos de  $\mathbf{Z}$ , nessas condições, são chamados *números inteiros*.

## 1.4 Relação de ordem em $\mathbf{Z}$

Se  $m \in \mathbf{Z}$ , então  $m = \overline{(a, 0)}$  ou  $m = \overline{(0, a)}$ , para algum  $a \in \mathbf{IN}$ . Assim, se fizermos

$$\begin{array}{ll} \overline{(0, 0)} = 0 & \overline{(0, 1)} = -1 \\ \overline{(1, 0)} = +1 & \overline{(0, 2)} = -2 \\ \overline{(2, 0)} = +2 & \overline{(0, 3)} = -3 \\ \vdots & \vdots \end{array}$$

torna-se válido escrever

$$\mathbf{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, +1, +2, \dots\}$$

Façamos  $\{0, +1, +2, \dots\} = \mathbf{Z}_+$  e  $\{\dots, -2, -1, 0\} = \mathbf{Z}_-$ . Os elementos de  $\mathbf{Z}_+$  se dizem *inteiros positivos* e os de  $\mathbf{Z}_-$  *inteiros negativos*. Todo elemento  $m \in \mathbf{Z}_+^* = \{+1, +2, +3, \dots\}$  é chamado *inteiro estritamente positivo*; e todo  $m \in \mathbf{Z}_-^* = \{\dots, -3, -2, -1\}$  é um *inteiro estritamente negativo*.

Notemos que se  $m \in \mathbf{Z}_+$  (ou  $\mathbf{Z}_+^*$ ), então  $-m \in \mathbf{Z}_-$  (ou  $\mathbf{Z}_-^*$ ) e vice-versa. De fato, se por exemplo  $m = \overline{(a, 0)}$  (logo  $m \in \mathbf{Z}_+$ ), então  $-m = \overline{(0, a)}$  (que está em  $\mathbf{Z}_-$ ).

**DEFINIÇÃO 3** Sejam  $m, n \in \mathbf{Z}$ . Diz-se que  $m$  é *menor que ou igual a*  $n$  e anota-se  $m \leq n$  se

$$n = m + r$$

para algum  $r \in \mathbf{Z}_+$ . Neste caso também se pode escrever  $n \geq m$ , o que se lê: " $n$  é maior que ou igual a  $m$ ".

Se  $n = m + r$ , onde  $r \in \mathbf{Z}_+^*$ , então  $m$  se diz *menor que*  $n$ . Notação:  $m < n$ . É equivalente dizer que  $n$  é maior que  $m$  e anotar  $n > m$ .

Em particular  $0 \leq r$ ,  $\forall r \in \mathbf{Z}_+$ , pois  $r = 0 + r$ ; e  $s \leq 0$ ,  $\forall s \in \mathbf{Z}_-$ , já que  $0 = s + (-s)$ . Também:  $0 < r$ , para todo  $r \in \mathbf{Z}_+^*$  e  $r < 0$  para todo  $r \in \mathbf{Z}_-^*$ .

Vejam agora as propriedades mais importantes da relação  $\leq$  sobre  $\mathbf{Z}$ .

**o<sub>1</sub>** *Reflexiva*:  $m \leq m$ ,  $\forall m \in \mathbf{Z}$ , pois  $m = m + 0$  e  $0 \in \mathbf{Z}_+$ .

**o<sub>2</sub>** *Anti-simétrica*: Vamos supor  $m \leq n$  e  $n \leq m$ . Então  $m = n + r_1$ , onde  $r_1 = \overline{(a, 0)}$ , para algum  $a \in \mathbf{IN}$ , e  $n = m + r_2$ , onde  $r_2 = \overline{(b, 0)}$ , sendo  $b$  um conveniente elemento de  $\mathbf{IN}$ . Então:

$$m = n + r_1 = (m + r_2) + r_1 = m + (r_1 + r_2) = m + \overline{(a + b, 0)}$$

o que implica, pela lei do cancelamento da adição:

$$\overline{(a + b, 0)} = \overline{(0, 0)}$$

Daí  $a + b = 0$  (em  $\mathbf{IN}$ ) e portanto  $a = b = 0$ . Donde  $r_1 = r_2 = 0$  e  $m = n$ .

**o<sub>3</sub>** *Transitiva*:  $m \leq n$  e  $n \leq q \Rightarrow m \leq q$ . (Fica como exercício.)

**o<sub>4</sub>**  $m \leq n$  ou  $n \leq m$

Vamos supor  $m = \overline{(a, 0)}$  e  $n = \overline{(b, 0)}$ . Se  $a \leq b$ , então  $b = a + c$ , para algum  $c \in \mathbf{IN}$  e portanto

$$n = \overline{(b, 0)} = \overline{(a + c, 0)} = \overline{(a, 0)} + \overline{(c, 0)} = m + \overline{(c, 0)}$$

o que garante a relação  $m \leq n$ . Se, ao contrário, ocorresse  $b \leq a$ , então valeria  $n \leq m$ .

O caso  $m = \overline{(0, a)}$  e  $n = \overline{(0, b)}$  pode ser encaminhado do mesmo modo.

Finalmente, seja  $m = \overline{(a, 0)}$  e  $n = \overline{(0, b)}$ . Então

$$m = \overline{(a, 0)} = \overline{(a + b, b)} = \overline{(0, b)} + \overline{(a + b, 0)} = n + \overline{(a + b, 0)}$$

de onde segue  $n \leq m$ .

Uma conseqüência das considerações anteriores é que:  $m \in \mathbf{Z}_-$  e  $n \in \mathbf{Z}_+ \Rightarrow m \leq n$ .

**o<sub>5</sub>** *Compatibilidade com a adição*: Se  $m \leq n$ , então  $m + p \leq n + p$ , para todo  $p \in \mathbf{Z}$ .

De fato, da hipótese segue que  $m + r = n$ , para algum  $r \in \mathbf{Z}_+$ . Assim, para todo  $p \in \mathbf{Z}$ :  $n + p = (m + r) + p = (m + p) + r$ . Donde:  $m + p \leq n + p$ .

o<sub>6</sub> *Compatibilidade com a multiplicação*:  $m \leq n$  e  $0 \leq p \Rightarrow mp \leq np$ .

Por hipótese  $n = m + r$ , onde  $r = \overline{(a, 0)}$ , para algum  $a \in \mathbf{IN}$ . Supondo  $p = \overline{(b, 0)}$ , como  $pn = pm + pr$ , onde  $pr = \overline{(ab, 0)} \in \mathbf{Z}_+$ , então  $pm \leq pn$ .

## 2. Imersão de $\mathbf{IN}$ em $\mathbf{Z}$

Mostraremos agora, dentro da construção que fizemos, em que termos se pode considerar  $\mathbf{IN}$  como parte de  $\mathbf{Z}$ .

Seja  $f: \mathbf{IN} \rightarrow \mathbf{Z}$  definida por  $f(a) = \overline{(a, 0)}$ , para todo  $a \in \mathbf{IN}$ . Ou seja:

$$f(0) = \overline{(0, 0)} = 0$$

$$f(1) = \overline{(1, 0)} = +1$$

$$f(2) = \overline{(2, 0)} = +2$$

⋮

Então:

- $\text{Im}(f) = \{f(a) \mid a \in \mathbf{IN}\} = \mathbf{Z}_+ = \{0, +1, +2, +3, \dots\}$ .
- $f(a) = f(b) \Rightarrow \overline{(a, 0)} = \overline{(b, 0)} \Rightarrow a = b$ , o que mostra que  $f$  é injetora.
- $f(a + b) = \overline{(a + b, 0)} = \overline{(a, 0)} + \overline{(b, 0)} = f(a) + f(b)$ ,  $\forall a, b \in \mathbf{IN}$
- $f(ab) = \overline{(ab, 0)} = \overline{(a, 0)} \cdot \overline{(b, 0)} = f(a)f(b)$ ,  $\forall a, b \in \mathbf{IN}$
- Se  $a \leq b$ , então  $b = a + c$ , para algum  $c \in \mathbf{IN}$  e portanto

$$f(b) = \overline{(b, 0)} = \overline{(a + c, 0)} = \overline{(a, 0)} + \overline{(c, 0)} = f(a) + \overline{(c, 0)}$$

o que significa que

$$f(a) \leq f(b)$$

Assim, no que se refere aos aspectos algébricos e à ordenação,  $\mathbf{Z}_+$  é uma cópia de  $\mathbf{IN}$ , obtida através de  $f$ . Daí porque se pode identificar  $\mathbf{IN}$  com  $\mathbf{Z}_+$  e considerar  $\mathbf{IN} \subset \mathbf{Z}$ . Mais especificamente, nessa identificação o número natural 0 passa a se confundir com o inteiro  $0 = \overline{(0, 0)}$ , o natural 1 com o inteiro  $+1 = \overline{(1, 0)}$ , e assim por diante. A função  $f$  considerada costuma ser chamada de *imersão* de  $\mathbf{IN}$  em  $\mathbf{Z}$ , por razões óbvias em face das propriedades que destacamos a seu respeito.

Isso posto, se  $x = \overline{(a, b)} \in \mathbf{Z}$ , então  $x = \overline{(a, b)} = \overline{(a, 0)} + \overline{(0, b)} = \overline{(a, 0)} + [-\overline{(b, 0)}]$  e, em consequência da identificação feita,  $x = a - b$ . Logo, todo inteiro é igual à diferença (em  $\mathbf{Z}$ ) entre dois números naturais.

Por outro lado, se  $a, b \in \mathbf{IN}$ , levando em conta a identificação de  $\mathbf{IN}$  com  $\mathbf{Z}_+$ :

$$a - b = \overline{(a, 0)} - \overline{(b, 0)} = \overline{(a, 0)} + \overline{(0, b)} = \overline{(a, b)}$$

o que mostra que a subtração de dois números naturais é sempre possível em  $\mathbf{Z}$  — e isso, no fundo, era o que se tinha em vista com a construção do conjunto dos números inteiros.

## 2.1 O princípio do menor inteiro

A identificação que fizemos de  $\mathbf{IN}$  com  $\mathbf{Z}_+$  torna válida a demonstração que fizemos em 3.3 do princípio do menor inteiro:

o<sub>7</sub> Seja  $S \subset \mathbf{Z}$ ,  $S \neq \emptyset$ . Se  $S$  admite uma cota inferior (e portanto infinitas), então  $S$  possui mínimo.

## EXERCÍCIOS

352. Se  $a, b, c, d \in \mathbf{Z}$ , prove que:

$$a) (a - b)(c - d) = (ac + bd) - (ad + bc)$$

$$b) (a + b)(c - d) = (ac - bd) - (ad + bc)$$

353. Sejam  $x$  e  $y$  inteiros tais que  $xy = 1$ . Prove que  $x = y = 1$  ou  $x = y = -1$ .

354. Prove que:  $a < b + c \iff a - b < c$ .

355. Se  $p > 0$ , prove que  $a - p < a$ , para todo  $a \in \mathbf{Z}$ .

356. Prove que:  $x^2 = x \Rightarrow x = 0$  ou  $x = 1$ .

357. Para todo  $a \in \mathbf{Z}$ , mostre que

$$a - 1 = \max\{x \in \mathbf{Z} \mid x < a\}$$

358. Se  $a < b$  e  $c < d$ , mostre que  $a - d < b - c$ .

359. Prove que:  $a < b$  e  $c < d \Rightarrow bc + ad < ac + bd$ .

360. Mostre que, para todo  $n \in \mathbf{Z}$ , o conjunto  $\{x \in \mathbf{Z} \mid n < x < n + 1\}$  é vazio.