

Tópicos de Matemática

Lic. Ciências da Computação
2021/2022

5. Relações binárias

No dia a dia é usual definirmos relações entre objetos, tais como a relação de *igualdade* entre objetos, a relação *menor do que* entre inteiros, a relação de *inclusão* entre conjuntos. Neste capítulo formaliza-se a noção de relação binária entre objetos e estudam-se algumas propriedades a respeito deste tipo de relações.

5.1 Noções básicas

A noção de relação entre dois objetos baseia-se na ideia de que esses objetos estão associados de alguma forma. Assim sendo, define-se relação binária como um conjunto de pares ordenados e os seus elementos são os pares ordenados (a, b) tais que a está associado a b .

Definição 5.1. *Dados conjuntos A e B , chamamos **relação binária de A em B** a qualquer subconjunto R de $A \times B$. Quando $A = B$, diz-se que R é uma relação binária em A .*

*Se $(a, b) \in R$, diz-se que a **está relacionado com b por R** e escreve-se $a R b$. Se $(a, b) \notin R$, diz-se que a **não está relacionado com b por R** e escreve-se $a \not R b$.*

Exemplo 5.1.

(1) *Sendo A o conjunto de alunos da Licenciatura em Ciências da Computação (L.C.C.) e D o conjunto de disciplinas do plano de estudos deste curso, podemos definir uma relação R de A em D da seguinte forma: dados $a \in A$ e $d \in D$, $(a, d) \in R$ se d é uma disciplina do 1º ano do curso e o aluno a está inscrito na disciplina d .*

(2) *Sejam $A = \{2, 3\}$ e $B = \{3, 4, 5, 6\}$.*

(α) *São exemplos de relações binárias de A em B as que a seguir se listam:*

- (i) $R = \{(2, 4), (2, 6), (3, 3), (3, 6)\};$
- (ii) $S = \{(2, 5)\};$
- (iii) $\emptyset;$
- (iv) $A \times B.$

A respeito da relação R verifica-se que esta pode ser definida por

$a R b$ se e só se a divide b , para quaisquer $a \in A$ e $b \in B$.

No caso da relação S , o par $(5, 2)$ não é elemento de S , pelo que $5 \not S 2$.

(β) $T = \{(2, 3), (3, 2), (3, 4)\}$ não é uma relação binária de A em B , visto que $(3, 2) \notin A \times B$.

(3) Sejam $A = \{1, 2, 3, 4\}$, $B = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ e R a relação binária de A em B definida por

$a R b$ se e só se $b = 2a$.

Então

$R = \{(1, 2), (2, 4), (3, 6), (4, 8)\}$.

Note-se que $1 R 3$, pois $3 \neq 2 \times 1$.

(4) Dados conjuntos A e B , uma função $f : A \rightarrow B$ é uma relação binária de A em B .

Dados conjuntos A e B , o conjunto de todas as relações binárias de A em B é o conjunto $\mathcal{P}(A \times B)$. Se os conjuntos A e B forem finitos, com n e m elementos, respetivamente, então $A \times B$ tem nm elementos, pelo que $\mathcal{P}(A \times B)$ tem 2^{nm} elementos. Assim, existem 2^{nm} relações binárias de A em B . Em particular, os conjuntos \emptyset e $A \times B$ são relações binárias de A em B , designadas, respetivamente, por **relação vazia** e **relação universal**.

Dado um conjunto não vazio A ,

$$id_A = \{(a, a) \mid a \in A\} \quad \text{e} \quad \omega_A = A^2 = \{(x, y) \mid x, y \in A\}$$

são relações binárias em A designadas, respetivamente, por **relação identidade em A** e **relação universal em A** .

Definição 5.2. Dados conjuntos A e B e uma relação binária R de A em B , chamamos:

- **domínio de R ao conjunto**

$$\text{Dom}(R) = \{a \mid \exists b \in B \ (a, b) \in R\};$$

- **imagem ou contradomínio de R ao conjunto**

$$\text{Im}(R) = \{b \mid \exists a \in A \ (a, b) \in R\}.$$

Exemplo 5.2.

(1) Sendo R a relação definida em (1) do Exemplo 5.1 tem-se

- $\text{Dom}R = \{a \in A \mid a \text{ está inscrito em, pelo menos, uma disciplina do 1º ano da L.C.C.}\};$

- $\text{Im}R = \{d \in D \mid \text{existe, pelo menos, um aluno do 1º ano da L.C.C. inscrito em } d\}.$

(2) Consideremos os conjuntos $A = \{2, 4, 5\}$, $B = \{2, 3, 4, 5\}$ e a relação R de A em B definida por $(a, b) \in R$ se e só se $a < b$. Então temos:

- $R = \{(2, 3), (2, 4), (2, 5), (4, 5)\}$;
- $\text{Dom}(R) = \{2, 4\}$ e $\text{Im}(R) = \{3, 4, 5\}$.

Duas relações binárias R e S de um conjunto A num conjunto B são iguais se os conjuntos R e S são iguais. Assim, se $R = S$, tem-se $\text{Dom}(R) = \text{Dom}(S)$ e $\text{Im}(R) = \text{Im}(S)$. Note-se, no entanto, que não é necessariamente verdade que $R = S$ sempre que $\text{Dom}(R) = \text{Dom}(S)$ e $\text{Im}(R) = \text{Im}(S)$.

Seguidamente apresentam-se alguns processos que permitem obter novas relações a partir de relações dadas.

Uma vez que uma relação binária é um conjunto, podemos construir novas relações recorrendo aos processos estudados anteriormente para obter novos conjuntos a partir de conjuntos dados. Assim, se R e S são relações binárias de A em B , o mesmo acontece com $R \cup S$, $R \cap S$, $R \setminus S$.

Exemplo 5.3. Sejam $A = \{1, 2, 3\}$, $B = \{2, 4, 5, 6\}$ e consideremos as relações $R = \{(1, 2), (2, 4), (3, 2), (3, 5)\}$ e $S = \{(2, 4), (2, 6), (3, 5)\}$. Então são relações binárias de A em B :

- $R \cap S = \{(2, 4), (3, 5)\}$;
- $R \cup S = \{(1, 2), (2, 4), (2, 6), (3, 2), (3, 5)\}$;
- $R \setminus S = \{(1, 2), (3, 2)\}$.

Além destes processos para obter novas relações, existem outros que são específicos das relações binárias.

Definição 5.3. Sejam A , B conjuntos e R uma relação binária de A em B . Chama-se **relação inversa de R** , e representa-se por R^{-1} , a relação de B em A definida por

$$R^{-1} = \{(b, a) \mid (a, b) \in R\}.$$

Exemplo 5.4. Consideremos os conjuntos $A = \{2, 4, 5\}$, $B = \{2, 3, 4, 5\}$ e a relação R de A em B definida por $(a, b) \in R$ se e só se $a < b$. Uma vez que $R = \{(2, 3), (2, 4), (2, 5), (4, 5)\}$ tem-se

$$R^{-1} = \{(3, 2), (4, 2), (5, 2), (5, 4)\}.$$

Proposição 5.4. Sejam A , B conjuntos e R e S relações binárias de A em B . Então

- (1) $\text{Dom}(R^{-1}) = \text{Im}(R)$ e $\text{Im}(R^{-1}) = \text{Dom}(R)$.

$$(2) (R^{-1})^{-1} = R.$$

$$(3) \text{ Se } R \subseteq S, \text{ então } R^{-1} \subseteq S^{-1}.$$

Demonstração. Apresenta-se a prova das propriedades (1) e (2), ficando a prova de (3) como exercício.

(1) Facilmente prova-se que $\text{Dom}(R^{-1}) = \text{Im}(R)$. De facto, para qualquer objeto y ,

$$\begin{aligned} y \in \text{Dom}(R^{-1}) &\Leftrightarrow \exists_{x \in A} (y, x) \in R^{-1} \\ &\Leftrightarrow \exists_{x \in A} (x, y) \in R \\ &\Leftrightarrow y \in \text{Im}(R). \end{aligned}$$

A prova de $\text{Im}(R^{-1}) = \text{Dom}(R)$ é análoga.

(2) Uma vez que $R \subseteq A \times B$ e $(R^{-1})^{-1} \subseteq A \times B$ e, para qualquer $(x, y) \in A \times B$,

$$\begin{aligned} (x, y) \in R &\Leftrightarrow (y, x) \in R^{-1} \\ &\Leftrightarrow (x, y) \in (R^{-1})^{-1}, \end{aligned}$$

concluimos que $R = (R^{-1})^{-1}$. □

Definição 5.5. *Sejam A, B, C e D conjuntos, R uma relação binária de A em B e S uma relação binária de C em D . Chama-se **relação composta de S com R** , e representa-se por $S \circ R$, a relação binária de A em D definida por*

$$S \circ R = \{(x, y) \mid \exists z \in B \cap C : (x, z) \in R \wedge (z, y) \in S\}.$$

Note-se que, nas condições da definição anterior, se $B \cap C = \emptyset$, tem-se $S \circ R = \emptyset$.

Exemplo 5.5. *Sejam $A = \{1, 2, 3\}$, $B = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $C = \{0, 2, 3, 4\}$ e $D = \{0, 1, 3, 5\}$ e consideremos as relações binárias*

$$R = \{(1, 2), (1, 3), (2, 2), (2, 4)\} \subseteq A \times B,$$

$$S = \{(0, 1), (3, 0), (3, 3), (3, 5), (4, 0)\} \subseteq C \times D.$$

Então

$$(1) S \circ R = \{(1, 0), (1, 3), (1, 5), (2, 0)\};$$

$$(2) R \circ S = \{(0, 2), (0, 3)\}.$$

Do exemplo anterior podemos concluir que a composição de relações binárias não é, em geral, comutativa.

Proposição 5.6. *Sejam R, S e T relações binárias. Então*

$$(1) \text{ Dom}(S \circ R) \subseteq \text{Dom}(R) \text{ e } \text{Im}(S \circ R) \subseteq \text{Im}(S).$$

$$(2) (T \circ S) \circ R = T \circ (S \circ R).$$

$$(3) (S \circ R)^{-1} = R^{-1} \circ S^{-1}.$$

Demonstração. (1) Resulta facilmente da definição de relação composta. Com efeito, se $x \in \text{Dom}(S \circ R)$, então existe y tal que $(x, y) \in S \circ R$. Logo existe z tal que $(x, z) \in R$ e $(z, y) \in S$. Portanto, $x \in \text{Dom}R$. Desta forma, provámos que $\text{Dom}(S \circ R) \subseteq \text{Dom}R$.

De forma semelhante prova-se que $\text{Im}(S \circ R) \subseteq \text{Im}S$.

(2) Seja $(x, y) \in (T \circ S) \circ R$. Então existe z tal que $(x, z) \in R$ e $(z, y) \in T \circ S$. De $(z, y) \in T \circ S$ segue que existe w tal que $(z, w) \in S$ e $(w, y) \in T$. Dado que $(x, z) \in R$ e $(z, w) \in S$, então $(x, w) \in S \circ R$. Agora, de $(x, w) \in S \circ R$ e de $(w, y) \in T$, tem-se $(x, y) \in T \circ (S \circ R)$. Logo $(T \circ S) \circ R \subseteq T \circ (S \circ R)$. De modo análogo, prova-se que $T \circ (S \circ R) \subseteq (T \circ S) \circ R$.

(3) Para todo o objeto (x, y) ,

$$\begin{aligned} (x, y) \in (S \circ R)^{-1} &\Leftrightarrow (y, x) \in S \circ R \\ &\Leftrightarrow \exists z (y, z) \in R \wedge (z, x) \in S \\ &\Leftrightarrow \exists z (z, y) \in R^{-1} \wedge (x, z) \in S^{-1} \\ &\Leftrightarrow (x, y) \in R^{-1} \circ S^{-1}. \end{aligned}$$

□

Seguidamente referem-se algumas propriedades que permitem definir classes especiais de relações binárias.

Definição 5.7. *Sejam A um conjunto e R uma relação binária em A . Diz-se que:*

- R é **reflexiva** se

$$\forall a \in A (a, a) \in R;$$

- R é **simétrica** se

$$\forall a, b \in A ((a, b) \in R \Rightarrow (b, a) \in R);$$

- R é **antissimétrica** se

$$\forall a, b \in A (((a, b) \in R \wedge (b, a) \in R) \Rightarrow a = b);$$

- R é **transitiva** se

$$\forall a, b, c \in A (((a, b) \in R \wedge (b, c) \in R) \Rightarrow (a, c)) \in R.$$

Note-se que uma relação binária R em A é antissimétrica se e só se

$$\forall a, b \in A ((a, b) \in R \wedge a \neq b) \Rightarrow (b, a) \notin R.$$

Exemplo 5.6. (1) Sejam $A = \{1, 2, 3, 4\}$ e

$$R_1 = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (2, 2), (2, 3), (3, 3), (4, 4)\},$$

$$R_2 = \{(1, 4), (2, 2), (2, 3), (3, 2), (4, 1)\},$$

$$R_3 = \{(2, 3)\}.$$

Uma vez que $(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4) \in R_1$, a relação R_1 é reflexiva. O par $(1, 2)$ é elemento de R_1 , mas $(2, 1) \notin R_1$, logo R_1 não é simétrica. Atendendo a que não existem elementos distintos $a, b \in A$ tais que $(a, b) \in R_1$ e $(b, a) \in R_1$, podemos afirmar que a relação R_1 é antissimétrica. Além disso,

$$\begin{aligned} &((1, 1) \in R_1 \wedge (1, 1) \in R_1) \wedge (1, 1) \in R_1 \\ &((1, 1) \in R_1 \wedge (1, 2) \in R_1) \wedge (1, 2) \in R_1 \\ &((1, 1) \in R_1 \wedge (1, 3) \in R_1) \wedge (1, 3) \in R_1 \\ &((1, 2) \in R_1 \wedge (2, 2) \in R_1) \wedge (1, 2) \in R_1 \\ &((1, 2) \in R_1 \wedge (2, 3) \in R_1) \wedge (1, 3) \in R_1 \\ &((1, 3) \in R_1 \wedge (3, 3) \in R_1) \wedge (1, 3) \in R_1 \\ &((2, 2) \in R_1 \wedge (2, 2) \in R_1) \wedge (2, 2) \in R_1 \\ &((2, 2) \in R_1 \wedge (2, 3) \in R_1) \wedge (2, 3) \in R_1 \\ &((3, 3) \in R_1 \wedge (3, 3) \in R_1) \wedge (3, 3) \in R_1 \\ &((4, 4) \in R_1 \wedge (4, 4) \in R_1) \wedge (4, 4) \in R_1 \end{aligned}$$

e, portanto, R_1 é transitiva.

Uma vez que $1 \in A$ e o par $(1, 1)$ não é elemento de R_2 , então R_2 não é reflexiva. Esta mesma relação é simétrica, pois, para quaisquer $a, b \in A$,

$$(a, b) \in R_2 \Rightarrow (b, a) \in R_2;$$

de facto,

$$\begin{aligned} &(1, 4) \in R_2 \wedge (4, 1) \in R_2 \\ &(2, 2) \in R_2 \wedge (2, 2) \in R_2 \\ &(2, 3) \in R_2 \wedge (3, 2) \in R_2 \\ &(3, 2) \in R_2 \wedge (2, 3) \in R_2 \\ &(4, 1) \in R_2 \wedge (1, 4) \in R_2. \end{aligned}$$

Facilmente verificamos que R_2 não é antissimétrica, pois $1 \neq 4$, $(1, 4) \in R_2$ e $(4, 1) \in R_2$. Esta mesma relação também não é transitiva: $(1, 4) \in R_2 \wedge (4, 1) \in R_2$, mas $(1, 1) \notin R_2$.

No que diz respeito à relação R_3 , é simples verificar que esta é uma relação transitiva, antissimétrica, não reflexiva e não simétrica.

(2) Seja A um conjunto não vazio. A relação id_A e a relação universal ω_A são relações simultaneamente reflexivas, simétricas e transitivas.

Proposição 5.8. *Sejam A um conjunto e R uma relação binária em A . Então*

- (1) R é reflexiva se e só se $id_A \subseteq R$;
- (2) R é simétrica se e só se $R^{-1} = R$;
- (3) R é transitiva se e só se $R \circ R \subseteq R$;
- (4) R é antissimétrica se e só se $R \cap R^{-1} \subseteq id_A$.

Demonstração. Exercício. □

5.2 Relações de equivalência

Na secção anterior vimos que a relação identidade id_A e a relação universal ω_A definidas num conjunto A são relações reflexivas, simétricas e transitivas. Relações que verifiquem simultaneamente estas propriedades são designadas por *relações de equivalência*.

Definição 5.9. *Seja A um conjunto. Uma relação binária R em A diz-se uma **relação de equivalência** se R é reflexiva, simétrica e transitiva.*

Exemplo 5.7. *Seja $A = \{1, 2, 3, 4\}$ e consideremos a relação*

$$R = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (2, 3), (3, 2), (3, 4), (4, 3), (2, 4), (4, 2)\}.$$

A relação R é reflexiva, pois

$$id_A = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4)\} \subseteq R.$$

A relação é simétrica, uma vez que

$$R^{-1} = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (3, 2), (2, 3), (4, 3), (3, 4), (4, 2), (2, 4)\} = R.$$

A relação R também é transitiva, pois

$$R \circ R = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (2, 3), (3, 2), (3, 4), (4, 3), (2, 4), (4, 2)\} \subseteq R.$$

Logo R é uma relação de equivalência.

Exemplo 5.8. *A relação R definida no conjunto $A = \{x \mid x \text{ é aluno da L.C.C.}\}$ por*

$$x R y \text{ se e só se } x \text{ e } y \text{ nasceram no mesmo ano}$$

é uma relação de equivalência em A .

Exemplo 5.9. Sejam A e B conjuntos e $f : A \rightarrow B$ uma função. A relação binária definida em A por

$$x R_f y \text{ se e só se } f(x) = f(y)$$

é uma relação de equivalência em A . De facto,

- R_f é reflexiva, pois, para todo $x \in A$, $f(x) = f(x)$ e, portanto, $x R_f x$;

- R_f é simétrica, uma vez que para quaisquer $x, y \in A$,

$$x R_f y \Rightarrow f(x) = f(y) \Rightarrow f(y) = f(x) \Rightarrow y R_f x;$$

- R_f é transitiva, pois para quaisquer $x, y, z \in A$,

$$(x R_f y \wedge y R_f z) \Rightarrow (f(x) = f(y) \wedge f(y) = f(z)) \Rightarrow f(x) = f(z) \Rightarrow x R_f z.$$

Exemplo 5.10. Seja R a relação binária em \mathbb{Z} definida por

$$a R b \text{ se e só se } a - b \text{ é divisível por } 3.$$

É simples verificar que R é uma relação de equivalência. Com efeito, para todo $a \in \mathbb{Z}$, $a - a = 0$ é divisível por 3, logo $a R a$. Portanto, R é reflexiva. Por outro lado, para quaisquer $a, b \in \mathbb{Z}$, se $a R b$, então $a - b = 3k$, para algum $k \in \mathbb{Z}$. Logo $b - a = 3(-k)$, com $-k \in \mathbb{Z}$ e, por conseguinte, $b R a$. Assim, R é simétrica. Além disso, para quaisquer $a, b, c \in \mathbb{Z}$, se $a R b$ e $b R c$, então $a - b = 3k$, para algum $k \in \mathbb{Z}$ e $b - c = 3k'$, para algum $k' \in \mathbb{Z}$. Logo $a - c = (a - b) + (b - c) = 3(k + k')$, com $k + k' \in \mathbb{Z}$, pelo que $a R c$. Logo R é transitiva.

Note-se que, dado $a \in \mathbb{Z}$, tem-se

$$\begin{aligned} 1 R a &\Leftrightarrow 1 - a = 3k, \text{ para algum } k \in \mathbb{Z} \\ &\Leftrightarrow a = 3k + 1, \text{ para algum } k \in \mathbb{Z} \\ &\Leftrightarrow a \text{ tem resto } 1 \text{ na divisão inteira por } 3. \end{aligned}$$

De modo análogo, prova-se que $2 R a$ se e só se a tem resto 2 na divisão inteira por 3 e que $0 R a$ se e só se a tem resto 0 na divisão inteira por 3. Assim, uma vez que os únicos restos possíveis na divisão inteira por 3 são 0, 1, 2 e atendendo a que R é uma relação de equivalência, os elementos de \mathbb{Z} podem ser agrupados nos seguintes três subconjuntos de \mathbb{Z} :

$$\begin{aligned} X_0 &= \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge 0 R a\} = \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = 3k\} \\ X_1 &= \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge 1 R a\} = \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = 3k + 1\} \\ X_2 &= \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge 2 R a\} = \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = 3k + 2\} \end{aligned}$$

Definição 5.10. Sejam R uma relação de equivalência num conjunto A e $x \in A$. Chama-se **classe de equivalência de x módulo R** ou, caso não haja ambiguidade, **classe de equivalência de x , ao conjunto**

$$[x]_R = \{y \mid y \in A \wedge x R y\}.$$

Ao conjunto de todas as classes de equivalência dos elementos de A chamamos **conjunto quociente de A módulo R** e representamo-lo por A/R , i.e.,

$$A/R = \{[x]_R \mid x \in A\}.$$

Exemplo 5.11. Considerando a relação de equivalência R definida no exemplo anterior, tem-se

$$\begin{aligned}[0]_R &= \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = 3k\}, \\ [1]_R &= \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = 3k + 1\} \\ [2]_R &= \{a \mid a \in \mathbb{Z} \wedge \exists_{k \in \mathbb{Z}} a = 3k + 2\},\end{aligned}$$

$$\text{e } \mathbb{Z}/R = \{[0]_R, [1]_R, [2]_R\}.$$

Exemplo 5.12. Seja $A = \{1, 2, 3, 4\}$ e consideremos a relação de equivalência em A definida por

$$R = \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (2, 3), (3, 2), (3, 4), (4, 3), (2, 4), (4, 2)\}.$$

Então

$$[1]_R = \{1\} \text{ e } [2]_R = [3]_R = [4]_R = \{2, 3, 4\}$$

e

$$A/R = \{[1]_R, [2]_R\}.$$

Exemplo 5.13. Seja $f : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ a função definida por $f(n) = |n|$, para qualquer $n \in \mathbb{N}$, e seja R_f a relação de equivalência associada a f , isto é, seja R_f a relação binária em \mathbb{Z} definida por

$$x R_f y \text{ se e só se } f(x) = f(y).$$

Então, para cada $x \in \mathbb{Z}$,

$$[x]_{R_f} = \{y \mid y \in \mathbb{Z} \wedge x R_f y\} = \{y \mid y \in \mathbb{Z} \wedge f(x) = f(y)\} = \{x, -x\}$$

e

$$\mathbb{Z}/R_f = \{\{x, -x\} \mid x \in \mathbb{Z}\}.$$

A respeito do conjunto quociente indicado em cada um dos exemplos anteriores verifica-se o seguinte: os seus elementos são conjuntos não vazios, são disjuntos dois a dois e a união dos seus elementos é o conjunto no qual está definida a relação binária. Estes conjuntos quociente satisfazem as condições do conceito a seguir definido.

Definição 5.11. Sejam A um conjunto e $\Pi \subseteq \mathcal{P}(A)$. Diz-se que Π é uma **partição do conjunto** A se satisfaz simultaneamente as seguintes condições:

- (1) para todo $X \in \Pi$, $X \neq \emptyset$;
- (2) para todo $X, Y \in \Pi$, $(X \neq Y \Rightarrow X \cap Y = \emptyset)$;
- (3) para todo $a \in A$, existe $X \in \Pi$ tal que $a \in X$.

Exemplo 5.14. Sejam $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ e

$$\begin{aligned}\Pi_1 &= \{\{1, 2\}, \{\}, \{3, 4, 5\}\}, & \Pi_2 &= \{\{1, 2\}, \{2, 3\}, \{4, 5\}\}, \\ \Pi_3 &= \{\{1, 2\}, \{4, 5\}\}, & \Pi_4 &= \{\{1, 2\}, \{3\}, \{4, 5\}\}.\end{aligned}$$

Nenhum dos conjuntos Π_1, Π_2, Π_3 é uma partição de A . Com efeito:

- $\emptyset \in \Pi_1$ e, portanto, o conjunto Π_1 não verifica a condição (1) da definição anterior;
- o conjunto Π_2 não satisfaz a condição (2), pois $X = \{1, 2\} \in \Pi_2$, $Y = \{2, 3\} \in \Pi_2$, $X \neq Y$ e $X \cap Y \neq \emptyset$;
- no caso do conjunto Π_3 falha a condição (3), uma vez que $3 \in A$ e não existe $X \in \Pi_3$ tal que $3 \in X$.

No que diz respeito ao conjunto Π_4 , é simples verificar que qualquer uma das condições (1) a (3) da definição anterior é satisfeita e, portanto, Π_4 é uma partição de A .

A cada relação de equivalência definida num conjunto A está sempre associada uma partição de A , como se pode verificar pelo resultado que a seguir se prova.

Proposição 5.12. Seja R uma relação de equivalência num conjunto A . Então A/R é uma partição de A .

Demonstração. Sendo R uma relação de equivalência em A , prova-se facilmente que A/R é uma partição de A . De facto:

- (1) Uma vez que R é reflexiva, tem-se xRx , para todo $x \in A$, e, portanto, $x \in [x]_R$. Logo, para todo $[x]_R \in A/R$, $[x]_R \neq \emptyset$.
- (2) Dadas duas classes de equivalência $[x]_R, [y]_R \in A/R$, se $[x]_R \neq [y]_R$, então $[x]_R \cap [y]_R = \emptyset$. Com efeito, se admitirmos que $[x]_R \cap [y]_R \neq \emptyset$, existe $z \in A$ tal que $z \in [x]_R$ e $z \in [y]_R$. Assim xRz e yRz e, uma vez que R é simétrica, temos também zRy . Daqui segue que, para todo $a \in A$,

$$\begin{aligned}a \in [x]_R &\Rightarrow xRa \\ &\Rightarrow aRx && (R \text{ é simétrica}) \\ &\Rightarrow aRz && (xRz \text{ e } R \text{ é transitiva}) \\ &\Rightarrow aRy && (zRy \text{ e } R \text{ é transitiva}) \\ &\Rightarrow yRa && (R \text{ é simétrica}) \\ &\Rightarrow a \in [y]_R.\end{aligned}$$

e, portanto, $[x]_R \subseteq [y]_R$. De forma análoga prova-se que $[y]_R \subseteq [x]_R$. Logo $[x]_R = [y]_R$.

- (3) Para todo $x \in A$, tem-se xRx e, portanto, existe $[x]_R \in A/R$ tal que $x \in [x]_R$.

Assim, por (1), (2) e (3), temos que A/R é uma partição de A . □

O recíproco do resultado anterior também é válido, ou seja, cada partição de um conjunto define uma relação de equivalência nesse conjunto.

Proposição 5.13. *Sejam A um conjunto, Π uma partição de A e R_Π a relação binária em A definida por*

$$x R_\Pi y \text{ se e só se existe } X \in \Pi \text{ tal que } x, y \in X.$$

Então R_Π é uma relação de equivalência em A .

Demonstração. (1) Uma vez que Π é uma partição de A , então, para todo $x \in A$, existe $X \in \Pi$ tal que $x \in X$. Logo $x R_\Pi x$ e, portanto, R_Π é reflexiva.

(2) Dados $x, y \in A$, se $x R_\Pi y$, é óbvio que também temos $y R_\Pi x$; logo R_Π é simétrica.

(3) Dados $x, y, z \in A$, se $x R_\Pi y$ e $y R_\Pi z$, existem $X, Y \in \Pi$ tais que $x, y \in X$ e $y, z \in Y$. Dado que $y \in X \cap Y$, tem-se $X \cap Y \neq \emptyset$ e, como Π é uma partição de A , segue que $X = Y$. Assim, existe $X \in \Pi$ tal que $x, z \in X$ e, portanto, $x R_\Pi z$. Logo R_Π é transitiva.

De (1), (2) e (3) concluímos que R_Π é uma relação de equivalência em A . \square

Exemplo 5.15.

(1) *Sejam $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ e $\Pi_1 = \{\{1, 2\}, \{3, 4, 5\}\}$, $\Pi_2 = \{\{1, 3\}, \{2\}, \{4\}, \{5\}\}$ partições de A . Então*

$$\begin{aligned} R_{\Pi_1} &= \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5), (1, 2), (2, 1), \\ &\quad (3, 4), (4, 3), (3, 5), (5, 3), (4, 5), (5, 4)\}, \\ R_{\Pi_2} &= \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5), (1, 3), (3, 1)\}. \end{aligned}$$

(2) *Seja $\Pi = \{X_0, X_1, X_2\}$ a partição de \mathbb{Z} onde*

$$X_0 = \{3k \mid k \in \mathbb{Z}\}, \quad X_1 = \{3k + 1 \mid k \in \mathbb{Z}\}, \quad X_2 = \{3k + 2 \mid k \in \mathbb{Z}\}.$$

Então, para quaisquer $a, b \in \mathbb{Z}$,

$$a R_\Pi b \text{ se e só se } a - b \text{ é divisível por } 3.$$

5.3 Relações de ordem

A noção de ordem pode ser encontrada nas mais diversas situações do dia a dia, e sob variadas formas, quando fazemos referência a expressões tais como: primeiro, segundo, terceiro; maior versus menor; melhor versus pior; precedência, preferência, ... Nesta secção formalizamos o que se entende por relação de ordem e apresentamos algumas noções relacionadas com este conceito.

5.3.1 Noções básicas

Definição 5.14. *Sejam A um conjunto e R uma relação binária em A . Diz-se que R é uma relação de **ordem parcial** em A se R é reflexiva, antissimétrica e transitiva. Se A é um conjunto não vazio e R é uma ordem parcial em A , ao par (A, R) dá-se a designação de **conjunto parcialmente ordenado (c.p.o.)**.*

Exemplo 5.16. *São exemplos de c.p.o.'s os seguintes pares:*

- (1) (A, id_A) , onde A é um conjunto não vazio e $id_A = \{(a, a) : a \in A\}$.
- (2) (\mathbb{N}, \leq) , onde \leq é a relação “menor ou igual” usual em \mathbb{N} (para todo $x \in \mathbb{N}$, $x \leq x$, logo \leq é reflexiva; para quaisquer $x, y \in \mathbb{N}$, se $x \leq y$ e $y \leq x$, então $x = y$ e, portanto, \leq é antissimétrica; para quaisquer $x, y, z \in \mathbb{N}$, se $x \leq y$ e $y \leq z$, tem-se $x \leq z$, assim \leq é transitiva. Então \leq é uma relação de ordem parcial em \mathbb{N}).
- (3) $(\mathbb{N}, |)$, onde $|$ é a relação “divide” em \mathbb{N} .
- (4) $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$, onde A é um conjunto qualquer e \subseteq é a relação de inclusão usual.

Em geral, sempre que tal não cause confusão, representamos uma ordem parcial num conjunto A por \leq e o respectivo c.p.o. por (A, \leq) . Formalmente, um conjunto parcialmente ordenado é um par $(A; \leq)$, onde A é um conjunto não vazio e \leq é uma relação de ordem parcial. Porém, caso seja claro a partir do contexto qual é a relação \leq , é usual dizer apenas “seja A um conjunto parcialmente ordenado”.

Dado um c.p.o. (A, \leq) e dados $a, b \in A$, escrevemos:

- $a \leq b$ e lemos “ a é menor ou igual a b ” ou “ a precede b ” para representar $(a, b) \in \leq$;
- $a \not\leq b$ e lemos “ a não é menor ou igual a b ” se $(a, b) \notin \leq$;
- $a < b$ e lemos “ a é menor do que b ” (ou a “precede propriamente b ”) se $a \leq b$ e $a \neq b$;
- $a << b$ e lemos “ b é sucessor de a ” (ou “ b cobre a ” ou “ a é coberto por b ”) se $a < b$ e $\neg(\exists c \in A \ a < c < b)$.

Diz-se que a, b são elementos **comparáveis** se $a \leq b$ ou $b \leq a$; caso contrário, ou seja, se $a \not\leq b$ e $b \not\leq a$, a e b dizem-se **incomparáveis** e escrevemos $a \parallel b$.

Um c.p.o. (A, \leq) , em que A é um conjunto finito, pode ser representado por meio de um **diagrama de Hasse** da seguinte forma:

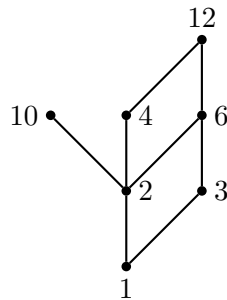
- cada elemento é representado por um ponto;
- se a, b são dois elementos de A tais que $a \leq b$, representa-se b acima de a ; além disso se $a << b$ unem-se estes dois pontos por um segmento de reta.

Exemplo 5.17.

(1) Sejam $A = \{1, 2, 3, 4, 6, 10, 12\}$ e a ordem parcial definida por

$$x \mid y \Leftrightarrow \exists_{k \in \mathbb{N}} y = kx.$$

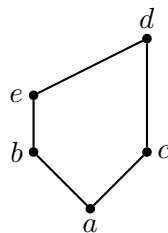
O c.p.o. (A, \mid) pode ser representado pelo seguinte diagrama de Hasse



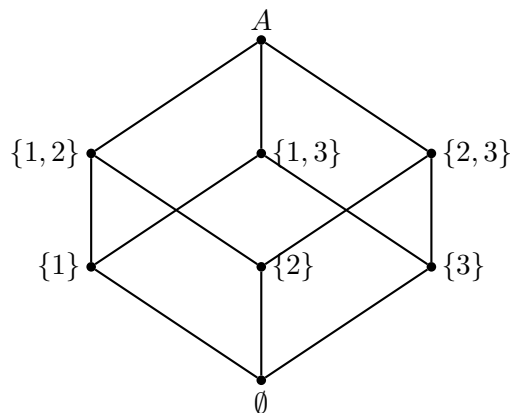
(2) Consideremos o conjunto $A = \{a, b, c, d, e\}$ e a relação binária R definida em A por

$$R = \{(a, a), (b, b), (c, c), (d, d), (e, e), (a, b), (a, c), (b, e), (c, d), (e, d)\}.$$

É simples verificar que R é uma relação de ordem e que $a \ll b$, $a \ll c$, $b \ll e$, $c \ll d$ e $e \ll d$. Assim, a relação R pode ser representada pelo diagrama de Hasse seguinte



(3) Seja $A = \{1, 2, 3\}$. O c.p.o. $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ pode ser representado pelo diagrama de Hasse que se segue



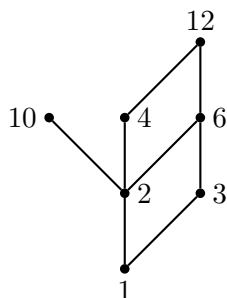
Dados um c.p.o. (A, \leq) e X um subconjunto de A podem existir elementos com propriedades especiais relativamente a X .

Definição 5.15. *Sejam (A, \leq) um c.p.o., X um subconjunto de A e $m \in A$. Dizemos que m é:*

- um **elemento maximal de X** se $m \in X$ e $\neg(\exists_{x \in X} m < x)$;
- um **elemento minimal de X** se $m \in X$ e $\neg(\exists_{x \in X} x < m)$;
- **majorante de X** se $\forall_{x \in X} x \leq m$;
- **minorante de x** se $\forall_{x \in X} m \leq x$;
- **supremo de X** se m é majorante de X e $m \leq m'$, para qualquer m' majorante de X ;
- **ínfimo de X** se m é minorante de X e $m' \leq m$, para qualquer m' minorante de X ;
- **máximo de X** se m é majorante de X e $m \in X$;
- **mínimo de X** se m é minorante de X e $m \in X$.

O conjunto dos majorantes de X e o conjunto dos minorantes de X são representados por $\text{Maj}(X)$ e $\text{Min}(X)$, respetivamente. Caso exista, o supremo (ínfimo, máximo, mínimo) de um subconjunto X de A é único e representa-se por $\sup(X)$ ($\inf(X)$, $\max(X)$, $\min(X)$).

Exemplo 5.18. *Consideremos novamente o c.p.o. $(A, |)$ representado por*



e sejam $X = \{1, 2, 3\}$ e $Y = \{2, 4, 6, 10\}$. Então:

- 2 e 3 são os elementos maximais de X ; 1 é o único elemento minimal de X ;
- $\text{Maj}(X) = \{6, 12\}$; $\sup(X) = 6$; não existe máximo de X ;
- $\text{Min}(X) = \{1\}$; $\inf(X) = 1$; $\min(X) = 1$;
- 4, 6 e 10 são os elementos maximais de Y ; 2 é o único elemento minimal de Y ;
- $\text{Maj}(Y) = \emptyset$; não existe supremo de Y ; não existe máximo de Y ;
- $\text{Min}(Y) = \{1, 2\}$; $\inf(Y) = 2$; $\min(Y) = 2$.

Relativamente ao conjunto A tem-se o seguinte:

- 10 e 12 são os elementos maximais de A ; 1 é o único elemento minimal de A ;
- $\text{Maj}(A) = \emptyset$; A não tem supremo; A não tem máximo;
- $\text{Min}(A) = \{1\}$; $\inf(A) = 1$; $\min(A) = 1$.

Proposição 5.16. Num conjunto parcialmente ordenado (A, \leq) são equivalentes as seguintes proposições, para quaisquer $a, b \in A$:

- (1) $a \leq b$;
- (2) $\sup(\{a, b\}) = b$;
- (3) $\inf(\{a, b\}) = a$.

Demonstração. (1) \Rightarrow (2) Admitamos que $a \leq b$. Então, uma vez que também temos $b \leq b$ (pois \leq é reflexiva), segue que b é um majorante de $\{a, b\}$. Além disso, se x é um majorante de $\{a, b\}$, temos $b \leq x$. Logo b é o menor dos majorantes de $\{a, b\}$ e, portanto, $\sup(\{a, b\}) = b$.

(2) \Rightarrow (3) Admitamos que $\sup(\{a, b\}) = b$. Então b é um majorante de $\{a, b\}$, pelo que $a \leq b$. Assim, como $a \leq a$ e $a \leq b$, a é um minorante de $\{a, b\}$. Além disso, se x é um minorante de $\{a, b\}$, tem-se, em particular, $x \leq a$ e, portanto, a é o maior dos minorantes de $\{a, b\}$. Logo $\inf(\{a, b\}) = a$.

(3) \Rightarrow (2) Se $\inf(\{a, b\}) = a$, então a é um minorante de $\{a, b\}$ e, por conseguinte, $a \leq b$. Logo as três proposições são equivalentes. \square

Seguidamente estudam-se alguns processos de construção de novos c.p.o.'s a partir de c.p.o.'s dados.

Se (A, \leq) é um conjunto parcialmente ordenado e X é um subconjunto não vazio de A , a relação $\leq|_X$ definida, para quaisquer $a, b \in X$, por

$$a \leq|_X b \text{ se e só se } a \leq b$$

é uma relação de ordem parcial em X . A relação $\leq|_X$ designa-se por **ordem parcial induzida por \leq** em X .

Sendo (A, \leq) um conjunto parcialmente ordenado, define-se a partir da relação \leq uma outra relação de ordem parcial em A . A relação \leq_d definida em A por

$$a \leq_d b \text{ se e só se } b \leq a$$

é também uma relação de ordem parcial em A . A relação \leq_d designa-se por **relação de ordem dual de \leq** e o conjunto parcialmente ordenado (A, \leq_d) designa-se por **conjunto parcialmente ordenado dual de (A, \leq)** . É simples perceber que $(\leq_d)_d = \leq$ e que o c.p.o.

dual de (A, \leq_d) é (A, \leq) . Os c.p.o.s (A, \leq) e (A, \leq_d) dizem-se **conjuntos parcialmente ordenados duais**.

Se Φ é uma afirmação sobre conjuntos parcialmente ordenados, a afirmação Φ_d , obtida de Φ substituindo toda a ocorrência de \leq por \leq_d , designa-se por **afirmação dual de Φ** . Note-se que se Φ é uma afirmação verdadeira em (A, \leq) , então Φ_d é verdadeira em (A, \leq_d) , pelo que é válido o seguinte princípio.

Princípio de dualidade para c.p.o.'s Uma afirmação é verdadeira em qualquer conjunto parcialmente ordenado se e só se o mesmo acontece com a respetiva afirmação dual.

Observe-se que os conceitos de majorante, supremo, elemento máximo, elemento maximal são duais dos conceitos de minorante, ínfimo, elemento mínimo, elemento minimal, respetivamente. Assim, se Φ é uma afirmação sobre c.p.o.s envolvendo algum destes conceitos, a afirmação Φ_d é obtida substituindo cada um destes conceitos pelo conceito dual e substituindo toda a ocorrência de \leq por \leq_d .

5.3.2 Homomorfismos

No estudo de aplicações entre conjuntos parcialmente ordenados têm particular interesse aquelas que preservam a ordem.

Definição 5.17. Sejam (A_1, \leq_1) e (A_2, \leq_2) dois conjuntos parcialmente ordenados e $\alpha : A_1 \rightarrow A_2$ uma aplicação. Diz-se que:

- a aplicação α é **isótona** ou que é um **homomorfismo** (alternativamente, também se diz que α **preserva a ordem**) se, para quaisquer $a, b \in A_1$,

$$a \leq_1 b \Rightarrow \alpha(a) \leq_2 \alpha(b).$$

- a aplicação α é **antitona** se, para quaisquer $a, b \in A_1$,

$$a \leq_1 b \Rightarrow \alpha(b) \leq_2 \alpha(a).$$

- α é um **mergulho de ordem** se, para quaisquer $a, b \in A_1$,

$$a \leq_1 b \Leftrightarrow \alpha(a) \leq_2 \alpha(b).$$

- α é um **isomorfismo de c.p.o.s** se α é um mergulho de ordem e é uma aplicação sobrejetiva.

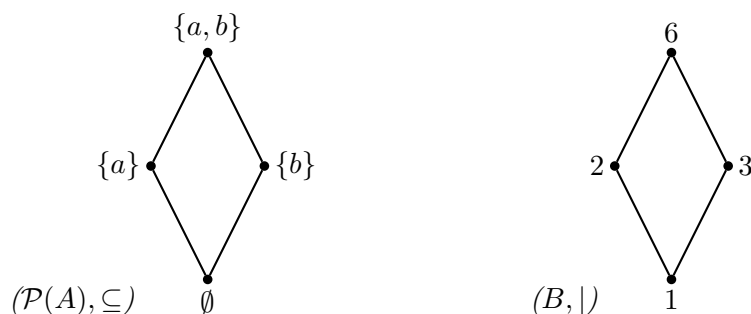
Caso exista um isomorfismo de c.p.o.s de (A_1, \leq_1) em (A_2, \leq_2) , diz-se que o c.p.o. (A_1, \leq_1) é isomorfo ao c.p.o. (A_2, \leq_2) .

Exemplo 5.19. (1) Seja $\mathcal{P}_F(\mathbb{N})$ a família dos subconjuntos finitos de \mathbb{N} . Então $(\mathcal{P}_F(\mathbb{N}), \subseteq)$ é um c.p.o.. Consideremos, também, o c.p.o. (\mathbb{N}_0, \leq) . Seja $s : \mathcal{P}_F(\mathbb{N}) \rightarrow \mathbb{N}_0$ a aplicação definida por $s(X) = |X|$, para todo $X \in \mathcal{P}_F(\mathbb{N})$ (por $|X|$ representa-se o número de elementos de X). A aplicação s é um homomorfismo de c.p.o.'s. Esta aplicação não é, no entanto, um isomorfismo de c.p.o.'s, pois não é bijetiva.

(2) Sejam $A = \{a, b\}$, $B = \{1, 2, 3, 6\}$ e $|$ a relação de ordem definida em B por

$$x | y \text{ se e só se } \exists k \in \mathbb{N} \ y = kx.$$

Claramente, os conjuntos parcialmente ordenados $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ e $(B, |)$, representados pelos diagramas de Hasse seguintes, são isomorfos.



Fica ao cuidado do leitor a verificação de que a aplicação $f : B \rightarrow \mathcal{P}(A)$, definida por $f(1) = \emptyset$, $f(2) = \{a\}$, $f(3) = \{b\}$ e $f(6) = \{a, b\}$, é um isomorfismo de c.p.o.'s.

Um isomorfismo de c.p.o.s é uma aplicação bijetiva. Assim, se α é um isomorfismo de um c.p.o. (A_1, \leq_1) num c.p.o. (A_2, \leq_2) , então $\alpha^{-1} : A_2 \rightarrow A_1$ também é um isomorfismo de (A_2, \leq_2) em (A_1, \leq_1) . Caso exista um isomorfismo entre os c.p.o.s (A_1, \leq_1) e (A_2, \leq_2) diz-se que os c.p.o.s são **isomorfos** e escreve-se $(A_1, \leq_1) \cong (A_2, \leq_2)$.

Note-se que, embora um isomorfismo de c.p.o.s seja uma aplicação isótona e bijetiva, uma aplicação bijetiva e isótona não é necessariamente um isomorfismo de c.p.o.s. Por exemplo, sendo (A_1, \leq_1) e (A_2, \leq_2) os c.p.o.s com os diagramas de Hasse a seguir apresentados

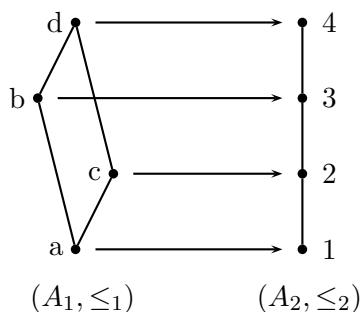


Figura 5.1

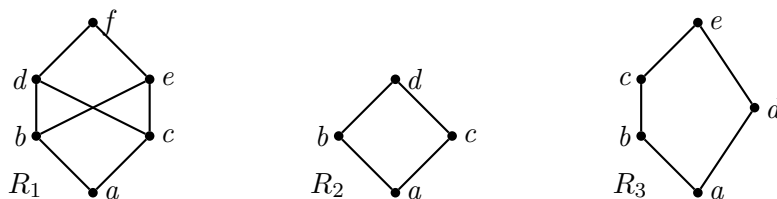
a aplicação α de A_1 em A_2 definida por $\alpha(a) = 1$, $\alpha(b) = 3$, $\alpha(c) = 2$ e $\alpha(d) = 4$ é isótona e bijetiva, mas não é um isomorfismo de c.p.o.s.

5.3.3 Reticulados, cadeias, conjuntos bem ordenados

Nesta secção referem-se algumas classes especiais de conjuntos parcialmente ordenados.

Definição 5.18. Um conjunto parcialmente ordenado (A, \leq) diz-se um **reticulado** se, para quaisquer $x, y \in A$, existem o supremo e o ínfimo do conjunto $\{x, y\}$.

Exemplo 5.20. (1) Dos c.p.o.'s a seguir representados são reticulados os c.p.o.'s R_2 e R_3 ; R_1 não é reticulado, pois, por exemplo, não existe supremo de $\{b, c\}$.



(2) Dado um conjunto A , o c.p.o. $(\mathcal{P}(A), \subseteq)$ é um reticulado.

(3) O c.p.o. $(\mathbb{N}, |)$ é um reticulado.

Definição 5.19. Seja (A, \leq) um conjunto parcialmente ordenado. A ordem parcial \leq diz-se uma **ordem total** ou **ordem linear** se quaisquer elementos a e b de A são comparáveis. Neste caso, (A, \leq) diz-se uma **cadeia** ou um **conjunto totalmente ordenado**. Um subconjunto X de A diz-se uma **cadeia em** (A, \leq) ou um **subconjunto totalmente ordenado de** (A, \leq) se, para quaisquer $x, y \in X$, x e y são comparáveis.

Exemplo 5.21.

(1) $\{3, 6, 12\}$ e $\{2, 4\}$ são cadeias em $(\{1, 2, 3, 4, 6, 10, 12\}, |)$, mas este c.p.o. não é uma cadeia, pois 4 e 10 não são comparáveis.

(2) (\mathbb{N}, \leq) , (\mathbb{R}, \leq) , (\mathbb{Z}, \leq) são cadeias.

Proposição 5.20. Se (A, \leq) é uma cadeia, então (A, \leq) é um reticulado.

Demonstração. Se (A, \leq) é uma cadeia, então, para quaisquer $a, b \in A$, tem-se $a \leq b$ ou $b \leq a$. Caso $a \leq b$ segue que $\sup(\{a, b\}) = b$ e $\inf(\{a, b\}) = a$; caso $b \leq a$, então $\sup(\{a, b\}) = a$ e $\inf(\{a, b\}) = b$. Assim, para quaisquer $a, b \in A$, existem $\sup(\{a, b\})$ e $\inf(\{a, b\})$ e, portanto, (A, \leq) é um reticulado. \square

Conjuntos parcialmente ordenados nos quais toda a cadeia admita um majorante têm garantidamente um elemento maximal. Este resultado, conhecido por Lema de Zorn, é fundamental no estudo de conjuntos parcialmente ordenados e tem aplicações nas mais diversas áreas, tais como Álgebra Linear, Álgebra Universal e Análise.

Teorema 5.21 (Lema de Zorn). *Seja (A, \leq) um conjunto parcialmente ordenado no qual qualquer cadeia admite um majorante. Então, A tem um elemento maximal.*

O Lema de Zorn, equivalente ao Axioma da Escolha, é geralmente utilizado para estabelecer a existência de um objeto que não pode ser construído diretamente (como, por exemplo, uma base num espaço vetorial não trivial ou um ideal maximal num anel).

Definição 5.22. *Seja (A, \leq) um conjunto parcialmente ordenado. Diz-se que \leq é uma boa ordem em A se cada subconjunto não vazio de A tem elemento mínimo. Neste caso, diz-se que (A, \leq) é um conjunto bem ordenado (c.b.o.).*

Exemplo 5.22. *Todo o conjunto totalmente ordenado finito é um conjunto bem ordenado.*

Proposição 5.23. *Se (A, \leq) é um conjunto bem ordenado, então (A, \leq) é uma cadeia.*

Demonstração. Sejam (A, \leq) um conjunto bem ordenado e $a, b \in A$. Uma vez que (A, \leq) é um conjunto bem ordenado, o subconjunto $\{a, b\}$ tem elemento mínimo; então $\min\{a, b\} = a$ e tem-se $a \leq b$, ou $\min\{a, b\} = b$ e tem-se $b \leq a$. Assim, quaisquer dois elementos de A são comparáveis e, portanto, (A, \leq) é uma cadeia. \square

Embora todo o conjunto bem ordenado seja uma cadeia, existem cadeias que não são conjuntos bem ordenados.

Exemplo 5.23. (\mathbb{R}, \leq) é uma cadeia, mas não é um conjunto bem ordenado; de facto, $\{x \in \mathbb{R} : 0 < x < 1\}$ é um subconjunto não vazio de \mathbb{R} e não tem elemento mínimo.

Proposição 5.24. *Um conjunto totalmente ordenado é bem ordenado se e só se não contém qualquer cadeia descendente infinita*

$$x_1 > x_2 > \dots > x_n > \dots$$

Demonstração. A prova que se apresenta seguidamente é uma prova informal; uma prova formal deste resultado requer a aplicação do Axioma da Escolha e poderá ser consultada em bibliografia adequada.

Se (P, \leq) é um conjunto totalmente ordenado que contém uma cadeia descendente infinita

$$x_1 > x_2 > \dots > x_n > \dots,$$

então (P, \leq) não é bem ordenado.

Reciprocamente, suponhamos que (P, \leq) é um conjunto totalmente ordenado que não contém qualquer cadeia descendente infinita. Pretendemos mostrar que se A é um subconjunto não vazio de P , então A tem elemento mínimo. Uma vez que $A \neq \emptyset$, existe $a_1 \in A$. Se a_1 é o elemento mínimo de A , a prova está completa. Caso a_1 não seja um elemento mínimo, então existe $a_2 \in A$ tal que $a_1 \not\leq a_2$. Uma vez que a ordem é total, segue que $a_2 < a_1$. Se a_2 é o elemento mínimo de A , a prova termina. Caso contrário, existe $a_3 \in A$ tal que $a_2 \not\leq a_3$, donde $a_3 < a_2$. Ora, uma vez que (P, \leq) não tem cadeias descentes infinitas, este processo termina num número finito de passos, digamos $a_1 > a_2 > a_3 > \dots > a_n$. Logo a_n é o elemento mínimo de A . \square

Corolário 5.25. (*Princípio da Boa Ordenação de \mathbb{N}*) O conjunto parcialmente ordenado (\mathbb{N}, \leq) é bem ordenado.