

---

Nome:

---

## Axiomas ZFC

**Extensionality.**

$$\forall x \forall y (x = y \leftrightarrow \forall w (w \in x \leftrightarrow w \in y)) \quad (\text{ZF1})$$

**Emptyset.**

$$\exists x \forall y (y \notin x) \quad (\text{ZF2})$$

**Pairset.**

$$\forall x \forall y \exists p \forall w (w \in p \leftrightarrow (w = x \vee w = y)) \quad (\text{ZF3})$$

**Separation (scheme).** Para qualquer formula  $\varphi(x)$  o seguinte:

$$\forall x \exists s \forall w (w \in s \leftrightarrow (w \in x \wedge \varphi(w))) \quad (\text{ZF4})$$

**Powerset.**

$$\forall x \exists p \forall w (w \in p \leftrightarrow w \subseteq x) \quad (\text{ZF5})$$

**Unionset.**

$$\forall x \exists u \forall w (w \in u \leftrightarrow \exists s (s \in x \wedge w \in s)) \quad (\text{ZF6})$$

**Infinity.**

$$\exists w (\emptyset \in w \wedge \forall x (x \in w \rightarrow x \cup \{x\} \in w)) \quad (\text{ZF7})$$

**Replacement (scheme).** Para qualquer function-like<sup>1</sup> fórmula  $\varphi(x, y)$  o seguinte:

$$\forall d \exists c \forall s (s \in c \leftrightarrow (\exists e \in d) [\varphi(e, s)]) \quad (\text{ZF8})$$

**Foundation.**

$$(\forall x \neq \emptyset) (\exists m \in x) [x \cap m = \emptyset] \quad (\text{ZF9})$$

**Choice.** Seja  $\mathcal{F}$  família de conjuntos não vazios.

Então existe função  $\varepsilon : \mathcal{F} \rightarrow \bigcup \mathcal{F}$ , tal que para todo  $A \in \mathcal{F}$ ,  $\varepsilon(A) \in A$ . (AC)

---

<sup>1</sup>Uma fórmula  $\varphi(x, y)$  é *function-like*, se:

$$\forall x \exists! y [\varphi(x, y)] \quad \text{ou seja,} \quad \forall x \exists y [\varphi(x, y) \wedge \forall y' [\varphi(x, y') \rightarrow y = y']].$$

Nesse caso, também usamos o termo *class function*, e a notação comum  $\varphi(x) = y$ , para significar que o par  $(x, y)$  satisfaz a  $\varphi$ , ou seja, que a fórmula  $\varphi(x, y)$  é verdadeira.

(100) **A (Escolhe 2 dos 3.)**

- (50) **A1.** Prove as relações:  $\mathbb{N} =_c \mathbb{N}^2$ , e  $\mathbb{N} <_c (\mathbb{N} \rightarrow \mathbf{2})$ . (Onde  $\mathbf{2} = \{0, 1\}$ .)
- (50) **A2.** Descreva o paradoxo do Russell (mostrando quais axiomas/princípios são assumidos) e explique a resolução do Zermelo.
- (50) **A3.** Prove que para todo conjunto  $A$ ,  $A <_c \mathcal{P}(A)$ . (DICA: O  $\leq_c$  é fácil. Para o  $\neq_c$ , suponha que existe sobrejetora  $f : A \twoheadrightarrow \mathcal{P}(A)$  e, olhando para os vários subconjuntos de  $A$ , ache um absurdo.)

(110) **B (Sem escolha.)**

- (24) **B1.** Prove pelos axiomas que com o operador de par ordenado do Kuratowski

$$(u, v) \triangleq \{\{u\}, \{u, v\}\},$$

se  $a$  e  $b$  são conjuntos, o produto cartesiano

$$a \times b \triangleq \{(x, y) \mid x \in a \wedge y \in b\}$$

também é.

- (54) **B2.** Considere o axioma seguinte:

**Triset axiom.**

$$\forall x \forall y \forall z \left( (x \neq y \wedge y \neq z \wedge z \neq x) \rightarrow \exists t \forall w (w \in t \leftrightarrow w = x \vee w = y \vee w = z) \right) \quad (\text{ZF3}^*)$$

- (36) (i) Prove que no sistema  $\text{ZF1} + \text{ZF2} + \text{ZF3} + \text{ZF4} + \text{ZF5} + \text{ZF6}$ , podemos substituir o axioma Pairset (ZF3) pelo axioma Triset (ZF3\*) “sem perder nada”. Em outras palavras, *prove que no sistema*

$$\text{ZF1} + \text{ZF2} + \text{ZF3}^* + \text{ZF4} + \text{ZF5} + \text{ZF6},$$

*para todos os conjuntos  $a$  e  $b$ , existe o pairset deles  $\{a, b\}$ .* (DICA: (ii))

- (18) (ii) Podemos provar a mesma coisa no sistema

$$\text{ZF1} + \text{ZF2} + \text{ZF3}^* + \text{ZF4} + \text{ZF6}?$$

Se sim, prove. Se não, explique porque. (DICA: (i))

- (32) **B3.** Mostre que o (AC) é equivalente com o seguinte axioma:<sup>2</sup>

*Sejam  $A$  e  $B$  conjuntos e relação  $R \subseteq A \times B$  tal que  $(\forall a \in A)(\exists b \in B)[a R b]$ .*

$\Rightarrow$ : 10

$\Leftarrow$ : 22

*Então existe função  $f : A \rightarrow B$  tal que  $x R f(x)$ .* (AC<sub>R</sub>)

(Sim, esse foi o “D2” da Prova 2’...)

---

<sup>2</sup>Trabalhando com relações, as três notações são equivalentes:

$$(x, y) \in R \iff R(x, y) \iff x R y.$$

## (120) C

(60) **C1.** Sejam os posets:

$$Y = \mathbf{2} \oplus \bar{\mathbf{2}} \quad P = \omega \cdot Y \quad Q = Y \cdot \omega \quad Q' = (Y^\partial) \cdot \omega,$$

onde  $\cdot$  o produto com a ordem antilexicográfica.

(26) (i) Desenha seus diagramas Hasse. (DICA: Dá nomes bonitos nos pontos dos diagramas.)

(8) (ii) Verifique se são reticulados.

(6) (iii) Ache todos os elementos do  $\mathcal{O}(Y)$ .

(12) (iv) Ache order-embeddings  $\phi : Q \hookrightarrow Q'$ ,  $\psi : (\omega \cdot \mathbf{2} + 1) \hookrightarrow P$ .

(8) (v) Mostre que  $Q \not\cong Q'$ .

(36) **C2.** Sejam  $R \neq \emptyset$  conjunto e  $0_R, 1_R \in R$  dois elementos dele com  $0_R \neq 1_R$ . Suponha que no  $R$  são definidas as operações

$$- : R \rightarrow R \quad + : R^2 \rightarrow R \quad \cdot : R^2 \rightarrow R$$

tais que:

$a + b \in R$	(RA0)	$a \cdot b \in R$	(RM0)
$a + (b + c) = (a + b) + c$	(RA1)	$a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$	(RM1)
$a + 0_R = a = 0_R + a$	(RA2)	$a \cdot 1_R = a = 1_R \cdot a$	(RM2)
$a + (-a) = 0_R = (-a) + a$	(RA3)		
$a + b = b + a$	(RA4)	$a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c)$	(RD)

Prove (passo a passo) que:

$$(i) \ a \cdot 0_R = 0_R = 0_R \cdot a; \quad (ii) \ a \cdot (-b) = -(a \cdot b); \quad (iii) \ (-1_R) \cdot a = -a.$$

(DICA: Lembre umas propriedades de grupos.)

(24) **C3.** Seja  $G$  grupo, e  $H, K$  subgrupos de  $G$ . Definimos

$$HK \triangleq \{hk \mid h \in H, k \in K\}.$$

Escolhe e prove **uma** direção na seguinte equivalência:

$$HK = KH \iff HK \text{ subgrupo de } G.$$

*Boas provas!*