

Algumas Equivalencias do Axioma da Escolha

Elen Deise Assis Barbosa

Orientador: Prof. Ms. Luís Roque Rodrigues de Jesus

Universidade do Estado da Bahia — UNEB

27 de outubro de 2009

Índice

- 1 Postulados de Peano
- 2 Axiomas de Zermelo -Fraenkel (ZF)
- 3 Números Naturais
- 4 Teorema de Recursão
- 5 Unicidade de um Sistema de Peano

Postulados de Peano

Existem um conjunto N e uma função $s : N \longrightarrow N$ tais que:

(i) s é injetiva;

(ii) $\exists 0 \in N / \text{Im}(s) = N - \{0\}$;

(iii) Se $X \in N, 0 \in X \wedge (\forall n)(n \in X) \rightarrow s(n) \in X$ então $X = N$.

Axiomas de Zermelo -Fraenkel (ZF)

(1) Axioma da Extensionalidade

$$(\forall x)(\forall y)(\forall z)(z \in x \iff z \in y)$$

(2) Axioma do Vazio

$$(\exists y)(\forall x)(x \in y)$$

(3) Axioma da Separação

$(\exists y)(\forall x)(x \in y \iff x \in z \wedge \varphi(x))$, onde $\varphi(x)$ é uma sentença na qual y não ocorre livre

(4) Axioma do Par

$$(\forall x)(\forall y)(\exists z)(\forall w)(w \in z \iff w = x \vee w = y)$$

(5) Axioma da União

$$(\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \iff (\exists w)(w \in x \wedge z \in w))$$

Axiomas de Zermelo -Fraenkel (ZF)

(6) Axioma das Partes

$$(\forall x)(\exists y)(\forall z)(z \in y \iff z \subseteq x)$$

(7) Axioma do Infinito

$(\exists x)(\emptyset \in x \wedge (\forall y)(y \in x \implies s(y) \in x))$ onde
 $s(y) = y \cup \{y\}$.(sucessor de y)

(8) Axioma da Substituição

$$(\forall w)(\forall x)(x \in w, y : \varphi(x, y) \implies (\exists z)(\forall y)(y \in z \iff (\exists x)(x \in w \varphi(x, y))))$$

(9) Axioma da Regularidade

$$(\forall x)(x \neq \emptyset \implies (\exists y)(y \in x \wedge \sim (\exists z)(z \in x \wedge z \in y)))$$

(10) Axioma da Escolha

$$((\forall x)(x \in z \implies x \neq \emptyset) \wedge (\forall x)(\forall y)((x, y \in z) \wedge (x \neq y)) \implies (x \cap y = \emptyset)) \implies (\exists u)(\forall x)(\exists v)(x \in z \implies u \cap x = \{v\})$$

Números Naturais

Definição 1

Para quaisquer conjunto a , o sucessor a^+ é definido por,

$$a^+ = a \cup \{a\}.$$

Teorema 1

Existe um conjunto indutivo minimal.

Prova

- O Axioma da Infinitude garante a existência de um conjunto indutivo. Pelos Axiomas das Partes e da Separação, existe o conjunto

$$\mathcal{C} = \{x, x \in \mathcal{P}(a) \wedge x \text{ indutivo}\}$$

Números Naturais

- $\mathcal{C} \neq \emptyset$ pois $a \in \mathcal{C}$. Chamemos $\omega = \bigcap \mathcal{C}$. Seja ω' um conjunto indutivo. Então, $\omega' \cap a$ também é um conjunto indutivo.

Temos,

$$\begin{aligned} \omega' \cap a \subseteq a &\implies \omega' \cap a \in \mathcal{P}(a) \implies \\ \omega' \cap a \in \mathcal{C} &\implies \omega \subseteq \omega' \cap a \subseteq \omega' \implies \omega \subseteq \omega'. \end{aligned}$$

Números Naturais

- $\mathcal{C} \neq \emptyset$ pois $a \in \mathcal{C}$. Chamemos $\omega = \bigcap \mathcal{C}$. Seja ω' um conjunto indutivo. Então, $\omega' \cap a$ também é um conjunto indutivo.

Temos,

$$\begin{aligned} \omega' \cap a \subseteq a &\implies \omega' \cap a \in \mathcal{P}(a) \implies \\ \omega' \cap a \in \mathcal{C} &\implies \omega \subseteq \omega' \cap a \subseteq \omega' \implies \omega \subseteq \omega'. \end{aligned}$$

Números Naturais

Corolário (Princípio da Indução)

Se S é um subconjunto indutivo de ω , então $S = \omega$.

Prova

- Temos que $S \subseteq \omega$. Do Teorema 1, $\omega \subseteq S$. Logo, $S = \omega$.
- Definamos,

$$0 = \emptyset \tag{1}$$

$$1 = 0^+ = \emptyset \cup \{\emptyset\} = \{\emptyset\} = \{0\} \tag{2}$$

$$2 = 1^+ = 1 \cup \{1\} = \{\emptyset\} \cup \{\{\emptyset\}\} = \tag{3}$$

$$= \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \tag{4}$$

$$= \{0, 1\} \tag{5}$$

É assim sucessivamente.

Números Naturais

Corolário (Princípio da Indução)

Se S é um subconjunto indutivo de ω , então $S = \omega$.

Prova

- Temos que $S \subseteq \omega$. Do Teorema 1, $\omega \subseteq S$. Logo, $S = \omega$.
- Definamos,

$$0 = \emptyset \tag{1}$$

$$1 = 0^+ = \emptyset \cup \{\emptyset\} = \{\emptyset\} = \{0\} \tag{2}$$

$$2 = 1^+ = 1 \cup \{1\} = \{\emptyset\} \cup \{\{\emptyset\}\} = \tag{3}$$

$$= \{\emptyset, \{\emptyset\}\} \tag{4}$$

$$= \{0, 1\} \tag{5}$$

E assim sucessivamente.

Números Naturais

Daí, temos:

$$0 \in 1 \in 2 \in \dots \quad e \quad 0 \subset 1 \subset 2 \subset \dots$$

Teorema 2

- (1) $n \in \omega - \{0\} \implies (\exists m)(m \in \omega \wedge n = m^+)$;
- (2) Todo elemento de ω é transitivo;
- (3) ω é transitivo;
- (4) $(n \in \omega \wedge m \in n) \implies m \text{ nao esta contido em } n$. Em particular, $n \text{ nao pertence a } n$; $\forall n \in \omega$;
- (5) $(m, n \in \omega \wedge m^+ = n^+) \implies m = n$.

Números Naturais

Prova

(1) Provemos por indução. Seja

$$S = \{0\} \cup \{n : n \in \omega \wedge (\exists m)(m \in \omega \wedge m = n^+)\}. \quad S \subseteq \omega \quad 0 \in S \\ n \in S \implies n^+ \in S$$

Logo, S é indutivo e, portanto, $S = \omega$

$$n \in \omega - \{0\} \implies n \in S = \{0\} \cup \{n : n \in \omega \wedge (\exists m)(m \in \omega \wedge n = m^+)\}$$

Como $n \neq 0$, então existe $n \in \omega$ tal que $n = m^+$. Isto nos mostra que qualquer natural diferente de zero é sucessor de algum natural.

(2) Ok!

(3) Ok!

(4) Ok!

(5) Suponhamos que $m \neq n$.

$$m \in m^+ = n^+ \implies m \in n^+ \implies m \in n \vee m = n$$

Como $m \neq n$, então $m \in n$.

Números Naturais

Por outro lado,

$$n \in n^+ = m^+ \implies n \in m^+ \implies n \in m \vee m = n.$$

Daí, $n \in m$.

De (2) temos que $n \subset m$, e então $m \in m$. Absurdo! Logo, $m = n$.

Números Naturais

Definição 2

Um conjunto a é dito transitivo se, e somente se,

$$x \in y \in a \implies x \in a.$$

Teorema3

$\langle \omega, \tau, \sigma \rangle$ é um sistema de Peano.

Teorema de Recursão

Teorema (Recursão sobre ω)

Seja a um conjunto não vazio, $b \in a$ e $f : a \longrightarrow a$. Então existe uma única função $u : \omega \longrightarrow a$ tal que $u(0) = b$ e $u(n_+) = f(u(n))$.

Unicidade de um Sistema de Peano

Prova

Mostremos que f é injetiva.

Seja

$$T = \{n : n \in \omega \wedge (\forall m)(m \in \omega \wedge m \neq x \implies f(m) \neq f(n))\}$$

Fazendo indução sobre T , temos $T = \omega$.

Logo, f é injetiva.

$$\therefore \langle N, S, e \rangle \simeq \langle \omega, \tau, \sigma \rangle$$