

### 3.9 Нестандартни модели на аритметиката

С  $T_1(\mathbb{N})$  ще означаваме формалната система с език  $\mathcal{L}(PA)$ , която има за нелогически аксиоми всички формули  $\mathbf{A}$ , за които  $\mathbb{N} \models \mathbf{A}$ . Нека  $\kappa$  е нова константа и  $\mathcal{F}$  се получава от  $T_1(\mathbb{N})$ , добавяйки  $\kappa$ . Нека  $\Gamma \equiv \{\kappa \neq \bar{n} \mid n \in \mathbb{N}\}$  (с  $\bar{n}$  означаваме терма  $\underbrace{SS \dots S}_n 0$ ). Ще докажем, че  $\mathcal{F}[\Gamma]$  има модел. За целта нека  $\Gamma' \subseteq \Gamma$  е крайно множество. Нека  $n_0$  е естествено число, такова че ако  $\kappa \neq \bar{i} \in \Gamma'$ , то  $i < n_0$ . Нека с  $\mathbb{N}_{n_0}$  означим структурата, която се получава от  $\mathbb{N}$ , добавяйки интерпретацията

$$\mathbb{N}_{n_0}(\kappa) \equiv n_0.$$

Тогава  $\mathbb{N}_{n_0} \models \mathcal{F}$ . Освен това, за всяко  $i < n_0$  имаме

$$\mathbb{N}_{n_0} \models \kappa \neq \bar{i}$$

и следователно  $\mathbb{N}_{n_0} \models \mathcal{F}[\Gamma']$ . Оттук и теоремата за компактност  $\mathcal{F}[\Gamma]$  има модел и значи е непротиворечива. Тъй като  $\mathcal{F}$  не може да има крайни модели, то  $\mathcal{F}[\Gamma]$  има безкраен модел и следователно, съгласно теоремата на Льовенхайм-Скулем,  $\mathcal{F}[\Gamma]$  има изброим модел  $\mathfrak{A}'$ . Нека  $\mathfrak{A}$  е обедняването на  $\mathfrak{A}'$  до езика  $\mathcal{L}(PA)$ . Тогава  $\mathfrak{A} \models T_1(\mathbb{N})$ . Да допуснем, че  $\mathbb{N} \cong \mathfrak{A}$  и нека  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow |\mathfrak{A}|$  е изоморфизъм. Нека  $\alpha \in |\mathfrak{A}|$  е такъв, че  $\alpha = \mathfrak{A}'(\kappa)$ . Нека  $\varphi(n) \equiv \alpha$ . Тъй като  $\mathbb{N}(\bar{n}) \equiv n$  и  $\varphi$  е изоморфизъм, то  $\mathfrak{A}(\kappa) \equiv \alpha$  и значи  $\mathfrak{A}'(\bar{n}) \equiv \alpha$ . Но тогава  $\mathfrak{A}' \models \kappa = \bar{n}$ , което противоречи на  $\mathfrak{A}' \models \mathcal{F}[\Gamma]$ . Следователно  $\mathbb{N} \not\cong \mathfrak{A}$ .

**Дефиниция 3.19.** Нестандартен модел на аритметиката наричаме всеки изброим модел на  $T_1(\mathbb{N})$ , който не е изоморфен на  $\mathbb{N}$ .

Нека  $\mathbf{N}$  е нестандартен модел на аритметиката. Нека

$$N_0 \equiv \{\mathbf{N}(\bar{n}) \mid n \in \mathbb{N}\}.$$

Тъй като  $\mathbb{N} \models S\bar{n} = \overline{n+1}$ ,  $\mathbb{N} \models \bar{n} + \bar{m} = \overline{n+m}$  и  $\mathbb{N} \models \bar{n} \cdot \bar{m} = \overline{nm}$ , то  $N_0$  е затворено относно операциите  $S_{\mathbf{N}}$ ,  $+_{\mathbf{N}}$  и  $\cdot_{\mathbf{N}}$ . Следователно  $\mathbf{N}$  има подструктура с носител  $N_0$ . При това, тъй като  $\mathbb{N} \models \bar{n} \neq \bar{m}$  за  $n \neq m$  и

$$m < n \iff \mathbb{N} \models \bar{m} < \bar{n},$$

то изображението  $\varphi : \mathbb{N} \rightarrow N_0$ , действащо по правилото  $\varphi(n) \equiv \mathbf{N}(\bar{n})$  е изоморфизъм и значи  $\mathbf{N}$  има подструктура  $N_0$ , изоморфна на  $\mathbb{N}$ . Елементите на  $N_0$  наричаме стандартни, а останалите елементи на  $\mathbf{N}$  — нестандартни. Нека  $\alpha \in \mathbf{N}$  е нестандартен елемент. Тъй като

$$\mathbb{N} \models x \not< 0$$

$$\mathbb{N} \models x < \overline{n+1} \rightarrow (x = 0 \vee \dots \vee x = \bar{n}),$$

то  $\beta <_{\mathbf{N}} \alpha$  за всеки стандартен елемент  $\beta$ . Следователно всички нестандартни елементи са по-големи от всеки стандартен елемент на  $\mathbf{N}$ .

За всеки нестандартен елемент  $\alpha$  е в сила  $\alpha <_{\mathbf{N}} S_{\mathbf{N}}(\alpha)$  (защото  $\mathbb{N} \models x < Sx$ ), като между  $\alpha$  и  $S_{\mathbf{N}}(\alpha)$  няма елементи (защото  $\mathbb{N} \models \neg \exists y(x < y \ \& \ y < Sx)$ ). Ясно е, че  $S_{\mathbf{N}}(\alpha)$  е нестандартен. Освен това съществува  $\alpha'$ , такова че  $\alpha \equiv S_{\mathbf{N}}(\alpha')$  (защото  $\mathbb{N} \models x \neq 0 \rightarrow \exists y(x = Sy)$ ). Така всеки нестандартен елемент генерира  $\mathbb{Z}$ -верига от нестандартни елементи. Нека  $H$  е двуместна операция определена с аксиомата

$$Hx = y \leftrightarrow \exists z(x = \bar{2}.y \vee x = \bar{2}.y + \bar{1}).$$

За  $\mathbf{N}$  е в сила, че  $H_{\mathbf{N}}(n)$  е цялата част на  $\frac{n}{2}$ . Тъй като  $\mathbb{N} \models x \neq 0 \rightarrow Hx < x$ , то  $H_{\mathbf{N}}(\alpha)$  е нестандартен елемент, който е по-малък от  $\alpha$  и не е от  $\mathbb{Z}$  веригата на нестандартния елемент  $\alpha$ . Също така  $\mathbf{N}(\bar{2}) \cdot_{\mathbf{N}} \alpha$  е нестандартен елемент, който е по-голям от  $\alpha$  и не е от  $\mathbb{Z}$  веригата на нестандартния елемент  $\alpha$ . Освен това, ако  $\alpha <_{\mathbf{N}} \beta$  са нестандартни елементи от различни  $\mathbb{Z}$ -вериги, то  $\alpha <_{\mathbf{N}} H_{\mathbf{N}}(\alpha + \mathbf{N}\beta) <_{\mathbf{N}} \beta$ , като  $H_{\mathbf{N}}(\alpha + \mathbf{N}\beta)$  не е нито от  $\mathbb{Z}$  веригата на  $\alpha$ , нито на тази на  $\beta$ . Следователно  $\mathbb{Z}$  веригите на нестандартните елементи образуват гъсто наредено множество без най-малък и най-голям елемент. Така доказахме следната теорема.

**Теорема 3.20.** Нека  $\mathbf{N}$  е нестандартен модел на аритметиката. Тогава наредбата на в  $\mathbf{N}$  е от тип  $\mathbb{N} + \mathbb{Q} \cdot \mathbb{Z}$ .