

Matematički Fakultet u Beogradu

Magistarski rad

Krajnja proširenja modela

Ilijas Farah

Komitet:

1. Prof. Slavica Petrović
2. Prof. Željko Bajdarević
3. Doc. Milan Burić

Godina: 19.03.1992

Beograd 1992.

*Veliku zahvalnost za svesrdnu pomoć pri izradi ovog rada dugujem svom mentoru Žarku Mi-  
jajloviću koji je znao da me uputi na prave teme, kao i Stevu Todorčeviću za nekoliko kratkih ali  
vrlo inspirativnih napomena. Kao poslednjem ali nikako manje važnom, zahvaljujem Kostu Došenu  
za mnoge praktične savete.*

## 0 Uvod

### 0.1 Osnovne definicije i opis glavnih rezultata

Navedimo prvo definiciju pojma koji predstavlja osnovnu temu ovog rada.

**DEFINICIJA 0.1.1** Model  $\mathfrak{B}$  je (elementarno) krajnje proširenje modela  $\mathfrak{A}$  u odnosu na neku binarnu relaciju  $\rho$  ( $\mathfrak{A} \prec_{\rho} \mathfrak{B}$ ) akko je  $\mathfrak{B}$  (elementarno) proširenje modela  $\mathfrak{A}$  i ne postoje  $b \in B \setminus A$ ,  $a \in A$  takvi da važi  $\mathfrak{B} \models \rho(b, a)$ . Elementarno krajnje proširenje je jako akko za sve  $b \in B \setminus A$ ,  $a \in A$  važi  $\mathfrak{B} \models \rho(a, b)$ . Elementarno proširenje modela  $\mathfrak{A}$  je pravo akko se razlikuje od modela  $\mathfrak{A}$ , dakle akko je  $B \setminus A \neq \emptyset$ . U daljem tekstu se podrazumeva da su sva proširenja o kojima se govori prava.

Kažemo da je model  $\mathfrak{A}$  proširiv akko ima (pravo) jako krajnje elementarno proširenje.

Po rezultatu iz [Ž. Mijajlović 1] svaki prebrojiv model koji zadovoljava shemu rečenica prvog reda koju označavamo sa  $\mathcal{R}^+$  (videti tekst pre Leme 1.1) ima krajnje elementarno proširenje. S druge strane, po [R. MacDowell–E. Specker], svaki (prebrojiv ili neprebrojiv) model Peanove Aritmetike (PA) ima krajnje elementarno proširenje. Ova dva rezultata ostavljaju sledeća pitanja otvorenim:

- (1) Da li je shema  $\mathcal{R}^+$  i potreban uslov za proširivost nekog prebrojivog modela?
- (2) Da li postoje fragmenti PA koji su takvi da su svi njihovi modeli proširivi, baš kao i modeli cele PA?

U Teoremi 1.1 je dat pozitivan odgovor na (1), iz čega sledi da je proširivost osobina prve vrste za prebrojive modele (Teorema 1.2). Odgovor na pitanje (2) je negativan za vrlo široku klasu fragmenata PA—svaki teorija jezika aritmetike koja sadrži shemu aksioma indukcije za  $\Delta_0$ -formule ( $I\Delta_0$ ) i čiji je svaki model proširiv sadrži PA. (Videti recimo u [J. Paris–L. Kirby]).

Rezultat Teoreme 1.2 otvara i sledeće pitanje:

- (3) Da li je proširivost osobina prve vrste i za neprebrojive modele?

U Teoremi 2.2 je dokazano da svaki  $\Sigma_n$ -fragment PA ima neproširive prebrojive modele (ovo je na drugi način dokazano u [K. McAloon]), ali je dat i primer pravog fragmenta PA čiji su svi prebrojivi modeli proširivi. Dokazano je (Teorema 2.3) da svaki  $\Sigma_n$ -fragment svakog kompletnog proširenja PA ima prebrojiv neproširiv model.

Ispostavlja se da se stvari veoma komplikuju kada se posmatra proširivost neprebrojivih modela. U Teoremi 4.7 je dokazano da je svaki zasićen model za  $\mathcal{R}^+$  proširiv, dok je u Teoremi 4.2 dokazano da postoje neprebrojivi neproširivi modeli za  $\mathcal{R}^+$  kardinalnosti  $\leq 2^\omega$ . Ovo daje negativan odgovor na (3), ali i postavlja mnoga druga pitanja, recimo:

- (4) Da li Teorema 4.7 važi i za neku drugu klasu modela, posebno za neko od poopštenja zasićenih modela?

- (5) Kako opisati neprebrojive proširive modele (možda pomoću neke apstraktne logike?)

Odgovor na ova dva pitanja možda sadrži podelu svih tipova nad modelom  $\mathfrak{A}$  na „bitne“ i „nebitne“, tako da bi  $\mathfrak{A}$  bio proširiv akko realizuje sve svoje „bitne“ tipove.

Osim ove, „glavne“ linije, rad sadrži i par digresija. Prva je u delu 1 i tiče se  $\omega_1$ -like modela. Podsetimo se definicije (sa  $|A|$  označavamo kardinalnost skupa  $A$ ).

DEFINICIJA 0.1.2 Model  $\mathfrak{A}$  čiji jezik sadrži relacijski simbol  $<$  je  $\omega_1$ -like model akko je  $|A| = \omega_1$  i  $|\{x \in A | x < a\}| = \omega$  za svaki  $a \in A$ . Ako je  $\kappa$  regularan kardinal, model  $\mathfrak{A}$  je  $\kappa$ -like akko je  $|A| = \kappa$  i  $|\{x \in A | x < a\}| < \kappa$  za svaki  $a \in A$ .

U Teoremi 1.4 je dokazano da kompletna teorija  $\mathbf{T}$  ima  $\omega_1$ -like model akko su joj svi prebrojivi modeli proširivi. Druga digresija je na kraju dela 2, gde je definisana  $\Sigma_n$ -verzija prostog modela neke teorije  $\mathbf{T}$ . Treću digresiju predstavlja deo 3, u kom su prikazani dokazi Keisler-ove teoreme o dva kardinala (Teorema 3.0.2), i ukazano je na vezu dvokardinalnih teorema sa krajnjim proširenjima modela.

NOTACIJA Sistem aksioma Peanove aritmetike (recimo kao u [C. C. Chang–H. J. Keisler, str. 40]) označavamo sa  $\mathbf{PA}$ . Slova  $\mathfrak{A}$  ( $A$ ),  $\mathfrak{B}$  ( $B$ ), ... označavamo modele (njihove univerzume), dok slovima  $\mathfrak{M}$  ( $M$ ),  $\mathfrak{N}$  ( $N$ ) označavamo modele  $\mathbf{PA}$  (njihove univerzume). Slova  $x, y, z, \dots$  označavaju promenljive, dok slova  $a, b, c, \dots$  označavaju konstante. Za logičke veznike koristimo standardne oznake  $\neg, \vee, \wedge, \rightarrow$  i  $\leftrightarrow$ , dok simboli  $\Rightarrow$  i  $\Leftrightarrow$  označavaju metamatematička tvrđenja „implicira“ i „ako i samo ako“ (skraćeno akko).

Za model  $\mathfrak{A}$  jezika  $\mathcal{L}$  teorija modela  $\mathfrak{A}$  (oznaka  $Th(\mathfrak{A})$ ) je skup svih rečenica  $\varphi$  jezika  $\mathcal{L}$  takvih da važi  $\mathfrak{A} \models \varphi$ . Kažemo da su dva modela  $\mathfrak{A}$  i  $\mathfrak{B}$  istog jezika  $\mathcal{L}$  elementarno ekvivalentna (oznaka  $\mathfrak{A} \equiv \mathfrak{B}$ ) akko je  $Th(\mathfrak{A}) = Th(\mathfrak{B})$ . Ako je  $A$  neki skup, sa  $\mathcal{P}(A)$  označavamo njegov partitivni skup—skup svih podskupova skupa  $A$ . Za skup rečenica  $\Phi$  (za model  $\mathfrak{A}$ ),  $\mathcal{L}_\Phi$  ( $\mathcal{L}_\mathfrak{A}$ ) označava jezik skupa  $\Phi$  (modela  $\mathfrak{A}$ ).

Kao skupovno-teoretsku osnovu korišćemo Zermelo–Fränkel-ovu teoriju skupova, ZF (videti recimo u [C. C. Chang–H. J. Keisler]). Grčkim slovima  $\alpha, \beta, \gamma, \dots$  označavamo beskonačne kardinalne. Kažemo da je kardinal  $\alpha$  regularan akko za svaki neopadajući niz kardinala  $\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_\delta, \dots$  dužine  $\beta$ , gde je  $\beta$  ordinal manji od  $\alpha$ , takav da je  $\alpha = \bigcup_{\delta < \beta} \gamma_\delta$  važi  $\gamma_\delta < \alpha$  za neki  $\delta < \beta$ . Kardinal  $\alpha$  je nedostižan akko je regularan i za sve kardinalne  $\beta < \alpha$  važi  $2^\beta < \alpha$ . Za proizvoljan ordinal  $\alpha$  sa  $\aleph_\alpha$  označavamo  $\alpha$ -ti beskonačan kardinal. Hipoteza Kontinuum (skraćeno CH) je tvrđenje  $2^{\aleph_0} = \aleph_1$ . Generalisana Hipoteza Kontinuum (skraćeno GCH) je tvrđenje „ $\aleph_{\alpha+1} = 2^{\aleph_\alpha}$  za svaki ordinal  $\alpha$ “. Kao što je poznato, ova dva tvrđenja su, kao i pretpostavka o egzistenciji nedostižnog kardinala, nezavisna od teorije ZF.

Ako su  $X$  i  $Y$  skupovi elemenata nekog modela  $\mathfrak{A}$  i  $x$  njegov element,  $x < X$  stoji za  $\forall y \in X (x < y)$ . Slično definišemo i  $X < x$ , dok  $X < Y$  stoji za  $\forall x \in X (x < Y)$ . Dakle,  $\mathfrak{A} \prec_e \mathfrak{B}$  je ekvivalentno sa  $\mathfrak{A} \prec \mathfrak{B}$  i  $B \setminus A > A$ .

## 0.2 Definabilni ultraproizvod

Pošto se konstrukcija definabilnog ultraproizvoda koristi u više navrata u tekstu koji sledi, njen opis izdajamo u poseban odeljak.

Pretpostavlja se da je čitalac upoznat sa pojmom ultraproizvoda i sa Los-ovom Teoremom (takodje poznatom i kao Fundamentalna teorema o ultraproizvodima). Pregled raznih vrsta ultraproizvoda se može naći u [J. L. Bell–A. B. Slomson], [C. C. Chang–H. J. Keisler] ili [Ž. Mijajlović 3].

DEFINICIJA 0.2.1 Teorija  $\mathbf{T}$  jezika  $\mathcal{L}$  ima ugrađene Skolemove funkcije akko za svaku egzistencijalnu formulu  $\exists x \varphi(x, y_1, \dots, y_n)$  postoji  $n$ -arni term  $t_\varphi$  jezika  $\mathcal{L}$  takav da

$$\mathbf{T} \models (\forall y_1, \dots, y_n) (\exists x \varphi(x, y_1, \dots, y_n) \rightarrow \varphi(t_\varphi(y_1, \dots, y_n), y_1, \dots, y_n))$$

Model  $\mathfrak{A}$  ima ugrađene Skolemove funkcije akko ih ima teorija  $Th((\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A})$ .

DEFINICIJA 0.2.2 Neka je  $\mathfrak{A}$  model koji ima ugrađene Skolemove funkcije. Jezik  $\mathcal{L}_\mathfrak{A}$  označavaćemo kratko sa  $\mathcal{L}$ . Skup  $B \subset A^k$  je definabilan s parametrima u modelu  $\mathfrak{A}$  akko postoji formula  $\varphi(x_1, \dots, x_k, z_1, \dots, z_n)$  jezika  $\mathcal{L}$  i  $n$ -torka elemenata  $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_n$  iz  $A$  takvi da je

$$\langle b_1, \dots, b_k \rangle \in B \quad \text{akko} \quad \mathfrak{A} \models \varphi(b_1, \dots, b_k, \mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_n).$$

Kažemo da je  $m$ -arna funkcija  $f: A^m \rightarrow A$  definabilna u modelu  $\mathfrak{A}$  akko je njen graf definabilan kao podskup skupa  $A^{m+1}$ .

Označimo sa  $\mathcal{D}$  ( $\mathcal{F}$ ) skup svih definabilnih podskupova (definabilnih unarnih funkcija) skupa  $A$  u modelu  $\mathfrak{A}$ . Neka je  $U$  ultrafilter skupa  $\mathcal{D}$ . Definišimo relaciju ekvivalencije  $\sim$  na skupu  $\mathcal{F}$  sa:

$$f \sim g \text{ akko je } \{x \in A \mid \mathfrak{A} \models fx = gx\} \in D.$$

*Definabilni ultrastepen modela*  $\mathfrak{A}$  je model koji je definisan na sledeći način:

- univerzum modela je skup svih klasa ekvivalencije relacije  $\sim$ ,
- interpretaciju  $R$   $n$ -arnog relacijskog simbola  $\rho$  jezika  $\mathcal{L}$  definišemo sa:

$$R(\mathbf{b}_1, \dots, \mathbf{b}_n) \text{ akko } \{\mathbf{a} \in A \mid \rho(\mathbf{b}_1(\mathbf{a}), \mathbf{b}_2(\mathbf{a}), \dots, \mathbf{b}_n(\mathbf{a}))\} \in G.$$

(slično se definišu i interpretacije funkcijskih simbola).

Ovako definisan model označavaćemo sa  $\mathcal{F}/U$ .

Dokaz da za ovakav model važi verzija Los-ove teoreme izvodi se indukcijom po kompleksnosti formule  $\varphi$ , jedina razlika u odnosu na dokaz standardne Los-ove teoreme je u koraku za egzistencijalni kvantifikator, u kom se koristi egzistencija ugrađenih Skolemovih funkcija.

Sledeća Lema se govori o kardinalnosti definabilnog ultraproizvoda i biće iskorišćena kasnije.

LEMA 0.2.1

$$|\mathcal{F}/U| \leq |A| + |\mathcal{L}_{\mathfrak{A}}|$$

DOKAZ U skupu  $\mathcal{F}$  ima elemenata najviše koliko ima formula jezika  $\mathcal{L}_{\mathfrak{A}}$  i konačnih nizova elemenata skupa  $A$ , dakle  $|A| + |\mathcal{L}_{\mathfrak{A}}|$ . Pošto važi  $|\mathcal{F}/U| \leq |\mathcal{D}|$ , tvrđenje je dokazano. Q.E.D.

Napomenimo još da je istu konstrukciju moguće sprovesti i ako se u njoj skup  $\mathcal{D}$  zameni skupom  $\mathcal{P}(A)$  (videti recimo u [C. C. Chang–H. J. Keisler, Vežba 6.4.30]). U ovom slučaju definabilan ultraproizvod možemo da smatramo za podmodel (elementaran, naravno) ultrastepena  $\Pi_{\mathcal{D}}\mathfrak{A}$  određen definabilnim funkcijama (odnosno njihovim klasama ekvivalencije).

## 1 Proširenja prebrojivih modela

**TEOREMA 1.1** Model  $\mathfrak{A}$  jezika  $\mathcal{L}$  ima jako krajnje elementarno proširenje u odnosu na relaciju  $\rho$  samo ako modelira shemu  $\mathcal{R}_\rho$ , koja se sastoji od svih rečenica oblika

$$\mathcal{R}_\rho(\varphi) : \quad \forall v[\forall x\exists y\forall u(\rho(x, v) \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow \rho(u, y))) \rightarrow \exists y\forall x\forall u(\rho(x, v) \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow \rho(u, y)))]$$

gde je  $\varphi$  bilo koja formula sa dve slobodne promenljive jezika  $\mathcal{L}$ .

**DOKAZ** Pretpostavimo da ovo nije tačno. Tada postoji model  $\mathfrak{A}$  jezika  $\mathcal{L}$  koji ima krajnje elementarno proširenje i formula  $\varphi(x, y)$  jezika  $\mathcal{L}$  takva da važi  $\mathfrak{A} \models \neg\mathcal{R}_\rho(\varphi)$ . Imamo

$$\mathfrak{A} \models \exists v[\forall x\exists y\forall u(\rho(x, v) \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow \rho(u, y))) \wedge \forall y\exists x\exists u(\rho(x, v) \wedge \varphi(x, u) \wedge \neg\rho(u, y))]$$

Tada postoji neki  $\mathbf{a} \in A$  takav da

$$(1) \quad \begin{aligned} \mathfrak{A} &\models \forall x\exists y\forall u(\rho(x, \mathbf{a}) \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow \rho(u, y))), \quad \text{i} \\ \mathfrak{A} &\models \forall y\exists x\exists u(\rho(x, \mathbf{a}) \wedge \varphi(x, u) \wedge \neg\rho(u, y)) \\ \mathfrak{B} &\models \forall y\exists x\exists u(\rho(x, \mathbf{a}) \wedge \varphi(x, u) \wedge \neg\rho(u, y)) \end{aligned}$$

Ako je  $y$  neki  $\mathbf{b} \in B \setminus A$ , imamo

$$\mathfrak{B} \models \exists x\exists u(\rho(x, \mathbf{a}) \wedge \varphi(x, u) \wedge \neg\rho(u, \mathbf{b}))$$

pa za neke  $\mathbf{c} \in B$  i  $\mathbf{d} \in B$  važi:

$$\mathfrak{B} \models (\rho(\mathbf{c}, \mathbf{a}) \wedge \varphi(\mathbf{c}, \mathbf{d}) \wedge \neg\rho(\mathbf{d}, \mathbf{b})),$$

tako da imamo  $\mathbf{c} \in A$  i  $\mathbf{d} \in B \setminus A$ . S druge strane, po (1) imamo:

$$\mathfrak{A} \models \exists y\forall u(\rho(\mathbf{c}, \mathbf{a}) \rightarrow (\varphi(\mathbf{c}, u) \rightarrow \rho(u, y)))$$

i za neki  $\mathbf{e} \in A$ ,

$$\begin{aligned} \mathfrak{A} &\models \forall u(\rho(\mathbf{c}, \mathbf{a}) \rightarrow (\varphi(\mathbf{c}, u) \rightarrow \rho(u, \mathbf{e}))) \\ \mathfrak{A} &\models \forall u(\varphi(\mathbf{c}, u) \rightarrow \rho(u, \mathbf{e})) \\ \mathfrak{B} &\models \forall u(\varphi(\mathbf{c}, u) \rightarrow \rho(u, \mathbf{e})), \end{aligned}$$

ali postoji  $\mathbf{d} \in B$  takav da  $\mathbf{d} > \mathbf{e}$  za sve  $\mathbf{e} \in A$ , i

$$\mathfrak{B} \models \varphi(\mathbf{c}, \mathbf{d})$$

Ovo je kontradikcija. **Q.E.D.**

U članku [Ž. Mijajlović 1] dokazano je da svaki prebrojiv model koji zadovoljava sledeće rečenice:

$$\mathbf{C1.} \quad \forall x \exists y \neg \rho(x, y)$$

$$\mathbf{C2.} \quad \forall x \forall y \exists z (\rho(x, z) \wedge \rho(y, z)),$$

i za sve formule  $\varphi(x, u)$  jezika  $\mathcal{L}$ :

$$\mathbf{C3.} \quad \forall v [\forall x \exists y \forall u (\rho(x, v) \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow \rho(u, y))) \rightarrow \\ \exists y \forall x \forall u (\rho(x, v) \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow \rho(u, y)))],$$

ima jako krajnje elementarno proširenje. Uslov **C1.** je ispunjen akko model  $\mathfrak{A}$  nema najveći element u odnosu na relaciju  $\rho$ , i očigledno je neophodan za egzistenciju jakog krajnjeg elementarnog proširenja. Neophodnost uslova **C3.** je dokazana u Teoremi 1.1. Dokažimo da je i uslov **C2.** neophodan.

**LEMA 1.1** Model  $\mathfrak{A}$  ima jako krajnje elementarno proširenje samo ako zadovoljava uslov **C2.**

**DOKAZ** Pretpostavimo suprotno, dakle da važi:

$$\mathfrak{A} \models \exists x \exists y \forall z (\neg \rho(x, z) \vee \neg \rho(y, z))$$

i da postoji model  $\mathfrak{B}$  koji je jako krajnje elementarno proširenje modela  $\mathfrak{A}$ . Fiksirajmo neki  $a \in B \setminus A$ . Tada postoje  $b$  i  $c$  iz  $A$  takvi da

$$\mathfrak{A} \models \forall z (\neg \rho(b, z) \vee \neg \rho(c, z)), \quad \text{dakle}$$

$$\mathfrak{B} \models \neg \rho(b, a) \vee \neg \rho(c, a)$$

što je u kontradikciji sa pretpostavkom da je model  $\mathfrak{B}$  jako proširenje modela  $\mathfrak{A}$ . **Q.E.D.**

Dakle, na osnovu dokazanog imamo

**TEOREMA 1.2** Postojanje jakog krajnjeg elementarnog proširenja je osobina prvog reda za prebrojive modele.

Simbolom  $\mathcal{R}_\rho^+$  označavamo shemu  $\mathcal{R}_\rho \cup \{\mathbf{C1}, \mathbf{C2}\}$ .

Dokaz da neka teorija  $\mathbf{T}$  ima  $\kappa$ -like model po pravilu teče tako što se konstruiše lanac krajnjih elementarnih proširenja nekog modela teorije  $\mathbf{T}$  kardinalnosti manje od  $\kappa$ . Zbog ovoga je rezultat sledeće Teoreme o nepostojanju  $\kappa$ -like modela za teoriju koja ne sadrži shemu  $\mathcal{R}_<$  sasvim očekivan.

Simbol  $\mathbf{T}_<$  označava kompletnu teoriju jezika  $\mathcal{L}$  sa binarnim relacijskim simbolom  $<$  koja sadrži aksiome linearnog uredenja za  $<$ .

**TEOREMA 1.3** Neka je  $\kappa$  regularan kardinal. Ako teorija  $\mathbf{T}_<$  ne sadrži shemu  $\mathcal{R}_<$ , onda ona nema  $\kappa$ -like model.

**DOKAZ** Pretpostavimo da je model  $\mathfrak{M} \models \mathbf{T}_<$   $\kappa$ -like i da postoji formula  $\varphi(x, y)$  jezika  $\mathcal{L}$  koja nije regularna u  $\mathfrak{M}$ . Tada imamo

$$(2) \quad \mathfrak{M} \models \exists v [\forall x \exists y \forall u (x < v \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow u < y)) \wedge \\ \forall y \exists x \exists u (x < v \wedge \varphi(x, u) \wedge y \leq u)].$$

Za svaki  $t \in M$  definišimo skup  $M_t$  sa

$$M_t = \{x \in M \mid \mathfrak{M} \models \exists y > x \varphi(t, x)\}.$$

Ako u (2) fiksiramo  $v = v$ , na osnovu prvog dela rečenice za svaki  $x \in M$  skup  $M_x$  je ograničen, a na osnovu drugog važi

$$M = \bigcup_{x < v} M_x = \bigcup_{x \in M_v} M_x.$$

Pošto je  $\mathfrak{M}$   $\kappa$ -like, zaključujemo da je skup  $M$  unija manje od  $\kappa$  svojih podskupova od kojih je svaki kardinalnosti manje od  $\kappa$ . Pošto je  $\kappa$  regularan, dobili smo kontradikciju. **Q.E.D.**

Sledeća teorema sumira rezultate ovog odeljka.

TEOREMA 1.4 Ako je  $T_{<}$  kompletna teorija i jezik  $\mathcal{L}$  prebrojiv, sledeća tvrđenja su ekvivalentna:

- (a)  $T_{<}$  ne sadrži shemu  $\mathcal{R}_{<}^+$ .
- (b)  $T_{<}$  nema proširiv model.
- (c) Neki prebrojiv model za  $T_{<}$  nije proširiv.
- (d)  $T_{<}$  nema  $\kappa$ -like model ni za jedan regularan kardinal  $\kappa$ .
- (e)  $T_{<}$  nema  $\omega_1$ -like model.

DOKAZ

(a)  $\Leftrightarrow$  (b)  $\Leftrightarrow$  (c) Ovo je Teorema 1.2.

(a)  $\Rightarrow$  (d) Teorema 1.3.

(e)  $\Rightarrow$  (c) Dokazaćemo kontrapoziciju,  $\neg(c) \Rightarrow \neg(e)$ .

Neka je model  $\mathfrak{M}$  neki prebrojiv model za  $T_{<}$ . Po pretpostavci,  $\mathfrak{M}$  ima jako krajnje elementarno proširenje  $\mathfrak{M}_1$ . Konstruišemo elementarni lanac

$$\mathfrak{M} \prec_e \mathfrak{M}_1 \prec_e \dots \prec_e \mathfrak{M}_\gamma \prec_e \dots, \quad \gamma < \omega_1$$

dužine  $\omega_1$ . Unija ovog lanca je  $\omega_1$ -like model za  $T_{<}$ . Q.E.D.

Mostowski i Fuhrken su postavili sledeće pitanje (videti [H. J. Keisler 5]):

Za koje parove kardinala  $\kappa, \lambda$  svaka teorija  $T$  koja ima  $\kappa$ -like model ima i  $\lambda$ -like model?

Implikacija  $\neg(d) \Rightarrow \neg(e)$  daje delimičan (i ne nov.—videti recimo u [Ž. Mijajlović 4]) odgovor na ovo pitanje:

KOROLAR Svaka teorija  $T$  koja ima  $\kappa$ -like model za neki neprebrojiv kardinal  $\kappa$  ima i  $\omega_1$ -like model.



## 2 Modeli fragmenata Peanove aritmetike

Kao što je poznato, u svakom modelu  $\mathfrak{M}$  za **PA** je moguće kodiranje konačnih nizova elemenata skupa  $M$  pojedinačnim elementima istog skupa. Ako broj  $a$  kodira  $n$ -torku brojeva  $\langle b_0, b_1, \dots, b_{n-1} \rangle$ , sa  $(a)_i$  označavamo  $b_i$  ( $i = 0, 1, \dots, n-1$ ). Veoma je značajna činjenica da je ovo kodiranje primitivno rekurzivno, dakle formalan zapis tvrdjenja „ $a$  kodira  $n$ -torku  $\langle b_0, b_1, \dots, b_{n-1} \rangle$ “ je  $\Sigma_0$ -formula.

Za modele **PA** važi sledeća

**TEOREMA 2.1** (*MacDowell–Specker-ova Teorema*) Svaki model **PA** ima jako krajnje elementarno proširenje iste kardinalnosti. (videti [R. MacDowell–E. Specker])

U Teoremi 2.2. je dat dokaz da ovo tvrdjenje ne važi za modele  $\Sigma_n$ -fragmenata **PA**. Ovde ćemo dati skicu dokaza Teoreme 2.1. (Veoma detaljan dokaz se može naći u [A. Blass]).

Lako se proveriti da u standardnom modelu za **PA** važi sledeće

**TVRĐENJE 2.1.** Neka je  $f(a, b)$  binarna funkcija na skupu  $\omega$ , i neka je  $X$  neograničen podskup od  $\omega$ . Tada postoji neograničen skup  $Y \subset X$  takav da za svaki  $n \in \omega$  važi ili

$$\exists p \exists m \in Y \forall x > m (x \in Y \rightarrow f(n, x) = p) \quad \text{ili}$$

$$\forall p \exists m \in Y \forall x > m (x \in Y \rightarrow f(n, x) > p),$$

Tvrđenje se, primenom kodiranja u **PA**, lako poopšti za slučaj kada je funkcija  $f$   $k$ -arna za neki  $k > 1$ .

**HEMA DOKAZA TEOREME 2.1**

- Tvrđenje 2.1 formalizujemo u **PA**,
- dakle Tvrđenje 2.1 važi u svakom modelu za **PA**, i sada
- fiksiramo model  $\mathfrak{M} \models \mathbf{PA}$ . Sve formule sa tri slobodne promenljive  $\varphi(x, y, z)$  jezika  $\mathcal{L}_{\mathbf{PA}}$  poredamo u niz  $\varphi_0, \varphi_1, \dots$ . Svaka funkcija  $f$  definabilna sa parametrima u modelu  $\mathfrak{M}$  je definabilna pomoću neke formule iz niza, recimo  $\varphi_k$ , i elementa  $a \in A$  sa  $f(x) = y \Leftrightarrow \mathfrak{M} \models \varphi_k(x, a, y)$  (primena kodiranja  $n$ -torki u **PA**!). Konstruišemo niz neograničenih (i definabilnih u  $\mathfrak{M}$ ) skupova

$$M = X \supset X_1 \supset X_2 \supset \dots$$

tako da se  $X_{k+1}$  dobija primenom Tvrđenja 2.1 na  $X_k$  i  $\varphi_k$ . Sa  $(i, \infty)$  označimo skup  $\{n \in M \mid i < n\}$ . Skup  $\{X_i \mid i \in \omega\} \cup \{(i, \infty) \mid i \in M\}$  je sadržan u nekom neglavnom ultrafiltru definabilnih skupova  $D$ , i  $\mathcal{F}(\mathfrak{M})/D$  je traženo proširenje modela  $\mathfrak{M}$ . Ovo proširenje je pravo pošto ultrafilter  $D$  sadrži skup  $(i, \infty)$  za svaki  $i \in M$ , a krajnje je pošto je svaka ograničena funkcija duž  $D$  jednaka konstanti. **Q.E.D.**

**NAPOMENA** Teorema 2.2 važi i za sve teorije **T** prebrojivog jezika  $\mathcal{L} \supset \mathcal{L}_{\mathbf{PA}}$  koje su takve da postoji ekspanzija standardnog modela za **PA**,  $(\omega, S, +, \cdot, <, 0)$  koja je model za **T**. Za teorije koje sadrže neko kompletno proširenje aritmetike različito od  $Th(\omega, S, +, \cdot, <, 0)$  ovo u opštem slučaju ne važi, jer svaki prebrojiv nestandardni model aritmetike ima ekspanziju u kojoj ne važi shema regularnosti, naime ekspanziju  $\mathfrak{A}$  u kojoj postoji bijekcija  $f: \omega \rightarrow A$ . (Videti [J. L. Bell–A. B. Slomson, str. 244–245]).

**DEFINICIJA 2.1** Kažemo da je formula  $\phi$   $\Sigma_n$ - ( $\Pi_n$ -) formula akko niz kvantifikatora u nekoj njenoj preneks normalnoj formi počinje sa  $\exists$  ( $\forall$ ) i sadrži najviše  $n-1$  promenu tipa kvantifikatora. Formula je  $\Delta_n$  akko je i  $\Sigma_n$  i  $\Pi_n$ . Formule kojè su Boole-ovske kombinacije  $\Sigma_n$ -formula i  $\Pi_n$ -formula (dakle one koje su

dobijene od njih konačnom primenom konjunkcije i negacije) nazivamo  $B_n$ -formulama. Ako je  $T$  teorija,  $T_n$  označava njen  $\Sigma_n$ -fragment, teoriju koja se sastoji od svih  $\Sigma_n$  rečenica koje su posledice teorije  $T$ .

Sledeća definicija predstavlja hijerarhijsko profinjenje Definicije 0.1.

**DEFINICIJA 2.2** Model  $\mathcal{A}$  je  $\Sigma_n$ -elementarno proširenje modela  $\mathcal{B}$  ( $\mathcal{B} \prec_n \mathcal{A}$ ) akko za svaku  $\Sigma_n$ -formulu  $\varphi(x_1, \dots, x_m)$  i svaku  $m$ -torku  $a_1, \dots, a_m$  elemenata iz  $B$  važi

$$\mathcal{A} \models \varphi(a_1, \dots, a_m) \quad \text{akko} \quad \mathcal{B} \models \varphi(a_1, \dots, a_m).$$

Na sličan način definišemo krajnje  $\Sigma_n$ -elementarno proširenje i jako krajnje  $\Sigma_n$ -elementarno proširenje.

Primetimo da je  $\Sigma_n$ -elementarno proširenje isto što i  $\Pi_n$ - ili  $B_n$ -elementarno proširenje, uz očekivane definicije ovih pojmova.

Kažemo da teorija  $T$  sadrži neku shemu formula akko deduktivno zatvorenje teorije  $T$  sadrži tu shemu kao skup formula.

Neka je  $\mathcal{A}$  model za  $PA$ . Za skup  $B \subset A^k$  kažemo da je  $\Sigma_n$ -definabilan sa parametrima u modelu  $\mathcal{A}$  akko za neki prirodan broj  $l$  postoji  $\Sigma_n$ -formula  $\psi$  sa  $l+k$  slobodnih promenljivih i  $l$ -torka  $b_1, \dots, b_l$  elemenata iz  $A$  takva da važi:

$$B = \{(a_1, \dots, a_k) \mid \mathcal{A} \models \psi(a_1, \dots, a_k, b_1, \dots, b_l)\}.$$

Kažemo da je  $n$ -arna funkcija  $f$   $\Sigma_n$ -definabilna akko je njen graf definabilan kao podskup od  $A^{n+1}$ .  $F_{\Sigma_n}(\mathcal{A})$  označava skup svih  $\Sigma_n$ -definabilnih unarnih funkcija u modelu  $\mathcal{A}$ , dok  $\mathcal{D}_n(\mathcal{A})$  označava skup svih  $\Sigma_n$ -definabilnih podskupova od  $A$ . Fiksirajmo maksimalni filter  $G$  nad  $\mathcal{D}_n(\mathcal{A})$ . Sa  $=_G$  označavamo relaciju jednakosti duž ultrafiltra  $G$  na skupu  $F_{\Sigma_n}(\mathcal{A})$ . Na količničkoj strukturi  $F_{\Sigma_n}(\mathcal{A}) / =_G$  definišimo interpretacije relacijskih i funkcijskih simbola na isti način kao i u odeljku 0.2. Dobijeni model označavamo sa  $F_{\Sigma_n}(\mathcal{A})/G$ .

Za model  $F_{\Sigma_n}(\mathcal{A})/G$  važi oslabljena verzija Los-ove teoreme, naime  $\mathcal{A} \prec_n F_{\Sigma_n}(\mathcal{A})/G$ . Dokaz ovog tvrdjenja se izvodi isto kao dokaz Los-ove Teoreme za definabilni ultraprizvod u odeljku 0.2, jedino se korak za egzistencijalni kvantifikator izvodi samo do na  $\Sigma_n$ -formule  $\varphi$ . U ovom koraku bitnu ulogu igra mogućnost kodiranja  $k$ -torki. (Za dokaz videti recimo u [Ž. Mijajlović 3]).

U  $PA$  postoji  $\Sigma_n$ -formula  $SAT_{\Sigma_n}$  koja izražava  $\Sigma_n$ -definabilnost istine u  $PA$ , drugim rečima

$$PA \models \psi(x_1, \dots, x_n) \leftrightarrow SAT_{\Sigma_n}(\ulcorner \psi \urcorner, x_1, \dots, x_n),$$

gde  $\ulcorner \psi \urcorner$  označava Gödel-ov broj formule  $\psi$  (videti recimo u [C. Smorynski]).

**LEMA 2.1** Za svaki prirodan broj  $n$  postoji  $\Delta_{n+1}$ -formula jezika  $PA$ ,  $\varphi(x, y)$  i model  $\mathfrak{M}$  za  $PA_n \cup \{\neg \mathcal{R}_<(\varphi)\}$ , i prema tome shema  $\mathcal{R}_<$  nije sadržana u deduktivnom zatvorenju ni jednog  $\Sigma_n$ -fragmenta  $PA$ .

**DOKAZ** Označimo sa  $\mathfrak{M}$  model  $F_{\Sigma_n}(\mathfrak{N})/G$ , gde je  $\mathfrak{N}$  standardni model za  $PA$ ,  $(\omega, S, +, \cdot, <, 0)$ . Po Lemi 2.1,  $\mathfrak{M} \models PA_n$ .

Svaki element  $a$  modela  $\mathfrak{M}$  je duž filtra  $G$  jednak nekoj  $\Sigma_n$ -definabilnoj funkciji  $f$  modela  $\mathfrak{N}$  i postoji  $\Sigma_n$ -formula  $\psi(x, y)$  takva da je

$$fm = n \quad \text{akko} \quad \mathfrak{N} \models \psi(m, n).$$

Prema tome,

$$\begin{aligned} B &= \{n \in \omega \mid \mathfrak{M} \models SAT_{\Sigma_n}(\ulcorner \psi \urcorner, n, fn)\} \\ &= \{n \in \omega \mid \mathfrak{N} \models \psi(n, fn)\} \\ &= \omega, \quad \text{i} \end{aligned}$$

$$\mathfrak{M} \models SAT_{\Sigma_n}(\ulcorner \psi \urcorner, i_G, a),$$

gde  $i_G$  označava  $=_G$ -klasu ekvivalencije dijagonale  $i$  skupa  $\omega$ , definisane sa  $i(n) = n$  za sve  $n$  iz  $\omega$ . Zaključujemo da za svaki  $a$  iz  $M$  postoji  $e \in \omega$  takav da važi

$$\mathfrak{M} \models SAT_{\Sigma_n}(e, i_G, a).$$

Definišimo formulu  $\varphi(x, y)$  kao „ $x$  je najmanji Gödelov broj koji definiše  $y$ “, u formalnom zapisu

$$\text{SAT}_{\Sigma_n}(x, i_G, y) \wedge (\forall z < x) \neg \text{SAT}_{\Sigma_n}(z, i_G, y).$$

Formula  $\varphi$  je očigledno  $\Delta_{n+1}$ . Dokazano je da za svaki  $y \in M$  postoji standardni  $x$  takav da je

$$\mathfrak{M} \models \text{SAT}_{\Sigma_n}(x, i_G, y),$$

dakle postoji  $y$  takav da je  $\mathfrak{M} \models \varphi(x, y)$  samo ako je  $x$  standardan. Preostaje da se dokaže da važi

$$\mathfrak{M} \models \neg \mathcal{R}_{<}(\varphi), \quad \text{ili u razvijenom obliku:}$$

$$(2) \quad \mathfrak{M} \models \exists v [\forall x \exists y \forall u (x < v \rightarrow (\varphi(x, u) \rightarrow u < y)) \wedge \forall y \exists x \exists u (x < v \wedge \varphi(x, u) \wedge y \leq u)].$$

Za  $v$  fiksiramo neki nestandardni element  $v$  iz  $M$ . Neka je  $x < v$ . Dokažimo da važi prvi deo rečenice (2). Ako je  $x \in \omega$ , tada postoji jedinstveni  $u \in M$  takav da  $\varphi(x, u)$  važi u  $\mathfrak{M}$ , i za  $y$  možemo da uzmemo  $u + 1$ . Ako  $x$  nije iz  $\omega$ , tada ne postoji takav  $u$  u  $M$ , tako da za  $y$  možemo da uzmemo bilo koji  $y$  iz  $M$ .

Drugi deo rečenice sledi iz

$$\mathfrak{M} \models \forall y \forall u < y \exists x (x < v \wedge \varphi(x, u)),$$

što je posledica činjenice da je svaki standardni  $x$  manji od  $v$ . **Q.E.D.**

**KOROLAR** Shema  $\mathcal{R}_{<}$  nije sadržana u deduktivnom zatvorenju ni jednog konačnog fragmenta **PA**.

Sada smo spremni za dokaz teoreme

**TEOREMA 2.2** Za svaki  $\Sigma_n$ -fragment **T** Peanove aritmetike postoji neproširiv prebrojiv model  $\mathfrak{M} \models \mathbf{T}$ .

**DOKAZ** Po Lemi 1.2 postoji prebrojiv model  $\mathfrak{M} \models \mathbf{T}$  koji ne modelira shemu  $\mathcal{R}_{<}$ , a po Teoremi 1.1 on nije proširiv. **Q.E.D.**

Naravno, tvrđenje Teoreme 2.2 važi i za konačne fragmente **PA**.

Dobro poznata posledica MacDowell–Speckerove teoreme je postojanje  $\omega_1$ -like i  $\kappa$ -like ( $\kappa$  je regularan kardinal) modela za **PA**. Na osnovu Teoreme 1.3 i Teoreme 2.2 imamo sledeći

**KOROLAR** Za regularan kardinal  $\kappa$  nijedna kompletna ekstenzija teorije **PA**<sub>n</sub> koja ne sadrži shemu  $\mathcal{R}_{<}$  nema  $\kappa$ -like model.

U [K. McAloon] je dokazano sledeće poopštenje Teoreme 2.2:

**TEOREMA 2.2<sup>+</sup>** Svaka teorija **T** koja je  $\Sigma_n$ -fragment nekog rekurzivnog proširenja **PA** ima neproširiv prebrojiv model.

Dokazaćemo da ovakva teorema važi i za kompletna proširenja Peanove Aritmetike, dakle imamo:

**TEOREMA 2.3** Svaka teorija **T** koja je  $\Sigma_n$ -fragment nekog kompletnog proširenja **PA** ima neproširiv prebrojiv model.

Neka je  $\mathfrak{M}$  model za **PA**. Kažemo da je neki  $a \in M$   $\Sigma_n$ -definabilan u modelu  $\mathfrak{M}$  akko postoji  $\Sigma_n$ -formula  $\varphi_a$  jezika  $\mathcal{L}_{\mathbf{PA}}$  takva da je

$$\mathfrak{M} \models \varphi_a(a) \wedge \forall x (\varphi_a(x) \rightarrow x = a).$$

Primetimo da za svaku  $\Sigma_n$ -formulu  $\varphi(x)$  konzistentnu sa  $Th(\mathfrak{M})$  postoji najmanji element  $a_\varphi \in M$  takav da  $\mathfrak{M} \models \varphi(a_\varphi)$ . Kažemo da formula  $\varphi$  definiše  $a_\varphi$ . Podmodel modela  $\mathfrak{M}$  čiji univerzum predstavlja svi njegovi elementi koji su  $\Sigma_n$ -definabilni označavaćemo sa  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$ .

TEOREMA 2.4 Uz oznake iz prethodnog pasusa imamo:

$$\mathfrak{M} \prec_n \Sigma_n^{\mathfrak{M}},$$

prema tome  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$  je model  $\Sigma_n$ -fragmenta teorije  $Th(\mathfrak{M})$ .

NAPOMENA U slučaju modela  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$  pravimo izuzetak od uobičajene notacije i koristimo istu oznaku za model i njegov univerzum, pošto će iz konteksta uvek biti jasno da li je reč o modelu ili skupu

DOKAZ Pretpostavimo da su  $\Sigma_n$ -formula  $\varphi(x, y)$  i  $\mathbf{a} \in \Sigma_n^{\mathfrak{M}}$  takvi da za njih važi

$$\mathfrak{M} \models \exists x \varphi(x, \mathbf{a})$$

Pošto je  $\mathbf{a}$   $\Sigma_n$ -definabilan u  $\mathfrak{M}$  postoji neka  $\Sigma_n$ -formula  $\varphi_{\mathbf{a}}$  takva da je:

$$\mathfrak{M} \models \exists x \exists y (\varphi(x, y) \wedge \varphi_{\mathbf{a}}(y))$$

Ako kodiramo uređeni par  $\langle x, y \rangle$  nekim  $z$  dobijamo:

$$\mathfrak{M} \models \exists z (\varphi((z)_0, (z)_1) \wedge \varphi_{\mathbf{a}}((z)_1))$$

Formula  $\varphi((z)_0, (z)_1) \wedge \varphi_{\mathbf{a}}((z)_1)$  je  $\Sigma_n$ , i ona definiše  $\mathbf{b} \in M$  takav da

$$\mathfrak{M} \models (\varphi((\mathbf{b})_0, (\mathbf{b})_1) \wedge \varphi_{\mathbf{a}}((\mathbf{b})_1))$$

Pošto su  $\mathbf{b}$  i  $(\mathbf{b})_1$   $\Sigma_n$ -definabilni u  $\mathfrak{M}$ , imamo  $(\mathbf{b})_1 \in \Sigma_n^{\mathfrak{M}}$ , što je i trebalo dokazati. Q.E.D.

Za posledicu ove Leme imamo to da su u  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$  svi elementi  $\Sigma_n$ -definabilni. Za ovakav model možemo da kažemo da je  $\Sigma_n$ -atomički. Iz sledeće Leme sledi Teorema 2.3.

LEMA 2.2 Za svaki prirodan broj  $n$  i svaku teoriju  $\mathbf{T}$  koja je kompletno proširenje PA, postoji  $\Delta_{n+1}$ -formula  $\varphi(x, y)$  jezika PA i model  $\mathfrak{M}$  za  $\mathbf{T}_n \cup \{-\mathcal{R}_{<}(\varphi)\}$ , i prema tome shema  $\mathcal{R}_{<}$  nije sadržana u deduktivnom zatvorenju ni jednog  $\Sigma_n$ -fragmenta teorije  $\mathbf{T}$ .

DOKAZ LEME 2.2 je vrlo sličan dokazu Leme 2.1 (uostalom, kao i sama formulacija). Uzmimo neki model  $\mathfrak{M} \models \mathbf{T}$ . Po Teoremi 2.4 imamo  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}} \models \mathbf{T}_n$ . Neka je  $G$  neki neglavni ultrafilter na  $\mathcal{D}_n(\Sigma_n^{\mathfrak{M}})$ . Sada konstruišimo model  $F_{\Sigma_n}(\Sigma_n^{\mathfrak{M}})/G$  (i označimo ga sa  $\mathfrak{M}_1$ ) koji je po Teoremi 2.4 takođe model za  $\mathbf{T}_n$ . Fiksirajmo neki  $\mathbf{b} \in M_1$ . On je  $=_G$ -klasa ekvivalencije neke  $\Sigma_n$ -definabilne funkcije  $f$  modela  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$ . Prema tome, postoje  $\Sigma_n$ -formula  $\psi(x, y, z)$  i  $\mathbf{a}$  iz  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$  takvi da je

$$fm = n \quad \text{akko} \quad \Sigma_n^{\mathfrak{M}} \models \psi(m, n, \mathbf{a}).$$

Pošto je  $\mathbf{a}$   $\Sigma_n$ -definabilan, postoji  $\Sigma_n$ -formula  $\varphi_{\mathbf{a}}$  koja ga definiše u  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$ , i imamo

$$\begin{aligned} fm = n \quad \text{akko} \quad \Sigma_n^{\mathfrak{M}} \models \exists x (\psi(m, n, x) \wedge \varphi_{\mathbf{a}}(x)), \\ \text{akko} \quad \Sigma_n^{\mathfrak{M}} \models \theta(m, n). \end{aligned}$$

za neku  $\Sigma_n$ -formulu  $\theta$ . Dalje,

$$\begin{aligned} B &= \{n \in \Sigma_n^{\mathfrak{M}} \mid \Sigma_n^{\mathfrak{M}} \models \text{SAT}_{\Sigma_n}(\ulcorner \theta \urcorner, n, fn)\} \\ &= \{n \in \Sigma_n^{\mathfrak{M}} \mid \Sigma_n^{\mathfrak{M}} \models \theta(n, fn)\} \\ &= \Sigma_n^{\mathfrak{M}}, \quad \text{i} \end{aligned}$$

$$\mathfrak{M}_1 \models \text{SAT}_{\Sigma_n}(\ulcorner \theta \urcorner, i_G, \mathbf{b}),$$

gde  $i_G$  označava  $=_G$ -klasu ekvivalencije dijagonale  $i$  univerzuma modela  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$ . Zaključujemo da za svaki  $\mathbf{b}$  iz  $F_{\Sigma_n}(\Sigma_n^{\mathfrak{M}})/G$  postoji  $e \in \omega$  takav da

$$F_{\Sigma_n}(\Sigma_n^{\mathfrak{M}})/G \models \text{SAT}_{\Sigma_n}(e, i_G, \mathbf{b}).$$

ostatak dokaza je isti kao u Lemi 2.1. **Q.E.D.**

Nazovimo neku teoriju  $T$  *m*-elementarno proširivom akko svaki model za  $T$  ima krajnje  $\Sigma_m$ -elementarno proširenje koje je model za  $T$ .

U [K. McAloon] je dokazano sledeće:

**TEOREMA 2.4** Svaki  $\Pi_{n+2}$  fragment svakog rekurzivnog proširenja  $PA$  ima prebrojiv model bez krajnjeg  $\Pi_n$ -elementarnog proširenja koje bi bilo model za  $\Pi_{n+2}$ . Dakle,  $\Pi_{n+2}$ -fragmenti  $PA$  nisu  $n$ -elementarno proširivi.

Hijerarhijskim profinjavanjem dokaza MacDowell-Speckerove teoreme može se dobiti prirodan broj  $k$  takav da je svaki  $\Sigma_{n+k}$ -fragment  $PA$   $n$ -elementarno proširiv. Pošto je za svaku  $\Sigma_n$ -formulu  $\varphi(x, y)$  rečenica  $\mathcal{R}_<(\varphi) \Pi_{n+3}$ , dakle nalazi se u  $\Sigma_{n+4}$ -fragmentu  $PA$ , imamo sledeće:

**HIPOTEZA** Neka je  $n \in \omega$  i  $n > 4$ . Za svaki prebrojiv model  $\mathfrak{M}$   $\Sigma_n$ -fragmenta  $PA$  postoji krajnje  $\Sigma_{n-4}$ -elementarno proširenje  $\mathfrak{M}_1$ .

**DIGRESIJA** Za kraj ovog odeljka napravićemo malu razradu napomene navedene posle Teoreme 2.3 o tome da model  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$  možemo da nazovemo  $\Sigma_n$ -atomičkim. Pokazaćemo da takođe možemo da kažemo i da je on  $\Sigma_n$ -prost.

Definicije  $\Sigma_n$ - ( $\Pi_n$ -,  $B_n$ -) elementarno ekvivalentnih modela,  $\Sigma_n$ - ( $\Pi_n$ -,  $B_n$ -) elementarne klase modela,  $\Sigma_n$ - ( $\Pi_n$ -,  $B_n$ -) atomičke teorije se lako izvode iz standardnih, pa ih nećemo navoditi. Standardne definicije se mogu naći recimo u [C. C. Chang-H. J. Keisler]. Primitimo samo da  $\Sigma_n$ -elementarna klasa nije u opštem slučaju isto što i klasa svih modela neke  $\Sigma_n$ -teorije, već klasa modela neke maksimalno konzistentne  $B_n$ -teorije. Pošto je ovo samo digresija, ne navodimo dokaze tvrđenja.

Ako posmatramo neku  $\Sigma_n$ -elementarnu klasu modela  $\mathcal{M}$  takvih da je njihova  $\Sigma_n$ -teorija atomička, i neki model  $\mathfrak{M} \in \mathcal{M}$ , presek svih modela iz ove klase je model  $\Sigma_n^{\mathfrak{M}}$ , i on je  $\Sigma_n$ -elementarno uloživ u sve modele iz  $\mathcal{M}$ , dakle  $\Sigma_n$ -prost za klasu  $\mathcal{M}$ .

### 3 Dvokardinalne teoreme

Neka je  $\mathbf{T}$  teorija čiji jezik sadrži unarni relacijski simbol  $U$ . Za neki model  $\mathfrak{A}$  teorije  $\mathbf{T}$ ,  $U_{\mathfrak{A}}$  označava skup  $\{x \in A \mid \mathfrak{A} \models U(x)\}$ . Neka su  $\kappa$  i  $\lambda$  beskonačni kardinali. Kaže se da teorija  $\mathbf{T}$  *dozvoljava* par kardinala  $(\kappa, \lambda)$  akko  $\mathbf{T}$  ima  $(\kappa, \lambda)$ -*model*, to jest model  $\mathfrak{A}$  takav da je  $|A| = \kappa$  i  $|U_{\mathfrak{A}}| = \lambda$ . Ako je  $\kappa > \lambda$  kažemo da je model  $\mathfrak{A}$  *dvokardinalan*. Ako postoji dvokardinalan model za teoriju  $\mathbf{T}$ , kažemo da  $\mathbf{T}$  *dozvoljava dvokardinalne modele*.

Za četvorku beskonačnih kardinala  $\kappa, \lambda, \kappa_1, \lambda_1$  formulu

$$(3) \quad (\kappa, \lambda) \Rightarrow (\kappa_1, \lambda_1)$$

interpretiramo kao „Svaka teorija koja dopušta  $(\kappa, \lambda)$  dopušta i  $(\kappa_1, \lambda_1)$ “. Jedno od opštih pitanja kojima se bavi teorija modela je: Za koje četvorke kardinala važi (3)? Rezultate ovog tipa nazivamo dvokardinalnim teoremama. Kratak pregled važnijih rezultata iz ove oblasti može se naći u [R. Vaught].

Verovatno najstarija dvokardinalna teorema je Vaught-ova teorema:

**TEOREMA 3.0.1** (Vaught-ova teorema o dva kardinala) *Ako je teorija  $\mathbf{T}$  dozvoljava dvokardinalne modele, onda  $\mathbf{T}$  dozvoljava i  $(\omega_1, \omega)$ .  $((\kappa, \lambda) \Rightarrow (\omega_1, \omega)$  za bilo koji par kardinala  $(\kappa, \lambda)$  takav da je  $\kappa > \lambda$ ).*

Vaught je dokazao ovu teoremu primenom homogenih modela. Mi je nećemo posebno dokazivati, pošto je ona posledica Keisler-ove Teoreme o dva kardinala, koja će biti dokazana u odeljku „Šest dokaza jedne teoreme“.

Chang je formulisao sledeće poopštenje Vaught-ove teoreme, koje može da se shvati i kao dvokardinalna verzija donje Löwenheim-Skolem-ove teoreme:

**CHANG-OVA HIPOTEZA** *Za model  $\mathfrak{A}$  iz Teoreme 1.1 postoji  $\mathfrak{C} \prec \mathfrak{A}$  takav da je  $\mathfrak{C}$   $(\omega_1, \omega)$ -model.*

U [F. Rowbottom] je dokazano da je ova Hipoteza nekonzistentna sa Gödel-ovom aksiomom konstruktibilnosti,  $V = L$ . S druge strane, Chang-ova Hipoteza je konzistentna kao posledica nekih kombinatornih tvrđenja (videti recimo u [S. Todorčević 1]). Spomenimo još da je Chang dao i dvokardinalnu teoremu koja predstavlja poopštenje Vaught-ove teoreme na neprebrojive kardinalnosti i važi uz GCH (Teorema 3.2.2). Za nas je sada interesantna Keisler-ova teorema o dva kardinala:

**TEOREMA 3.0.2** (Keisler-ova teorema o dva kardinala) *Neka je  $\mathbf{T}$ -teorija na jeziku koji sadrži unarni relacijski simbol  $U$ , i neka je model  $\mathfrak{A}$   $(\kappa, \lambda)$ -model teorije  $\mathbf{T}$  ( $\kappa$  i  $\lambda$  su beskonačni kardinali i  $\kappa > \lambda$ ). Tada postoje modeli  $\mathfrak{B}$  i  $\mathfrak{C}$  takvi da je  $\mathfrak{B} \prec \mathfrak{A}$ ,  $\mathfrak{B} \prec \mathfrak{C}$ ,  $|B| = \omega$ ,  $|C| = \omega_1$  i  $U_{\mathfrak{B}} = U_{\mathfrak{C}}$ .*

Dokazaćemo da se ova Teorema po jačini nalazi između Vaught-ove teoreme i Chang-ove hipoteze, dakle

**TEOREMA 3.0.3** *Važi sledeće:*

- (a) *Teorema 3.0.2  $\Rightarrow$  Teorema 3.0.1*
- (b) *Chang-ova Hipoteza  $\Rightarrow$  Teorema 3.0.2*

**DOKAZ**

- (a) Pretpostavimo da je Teorema 3.0.2 tačna. Model  $\mathfrak{C}$  je upravo  $(\omega_1, \omega)$ -model.
- (b) Ako Chang-ova Hipoteza važi i  $\mathfrak{C}$  je kao iz Chang-ove Hipoteze, za model  $\mathfrak{B}$  možemo da uzmemo bilo koji prebrojiv elementaran podmodel modela  $\mathfrak{C}$  koji sadrži skup  $U_{\mathfrak{C}}$ , i Keisler-ova Teorema važi. **Q.E.D.**

Keisler je u [H. J. Keisler 6] dao aksiomatsku karakterizaciju teorija prvog reda koje dozvoljavaju dvokardinalne modele. Dakle, dokazano je da teorija  $\mathbf{T}$  čiji jezik sadrži unarni relacijski simbol  $U$  dozvoljava dvokardinalne modele akko sadrži shemu svih aksioma oblika:

$$\exists v_0 \forall x_0 \exists y_0 z_0 \dots \forall x_n \exists y_n z_n \left[ \bigwedge_{i=0}^n v_0 \neq y_i \wedge \bigwedge_{i,j=0}^n ((U(x_j) \wedge x_i = z_i) \rightarrow y_i = x_j) \wedge \bigwedge_{j=0}^m (\varphi_j(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \varphi_j(y_1, \dots, y_n)) \right],$$

gde je  $n \in \omega$  i  $\varphi_0, \varphi_1, \dots, \varphi_m$  niz formula jezika  $\mathcal{L}_{\mathbf{T}}$  čije su slobodne promenljive među  $x_0, x_1, \dots, x_n$ .

### 3.1 Šest dokaza jedne teoreme

Pošto je Keisler-ova teorema usko povezana sa krajnjim elementarnim proširenjima prebrojivih modela, ovaj odeljak posvećujemo prikazima poznatih dokaza ove teoreme. Prvi dokaz ove teoreme je dat u [H. J. Keisler 1], kasnije se pojavilo još nekoliko dokaza ([H. J. Keisler 4], [C. C. Chang-H. J. Keisler], [Ž. Mijajlović 1], [Ž. Mijajlović 2], [Ž. Mijajlović 4]). Svi ovi dokazi, kao što ćemo videti, imaju neke osnovne ideje iste—jezik se proširuje i pravi se ekspanzija modela  $\mathfrak{A}$  sa novom relacijom  $<$  koja dobro uređuje skup  $A$ , i zatim se dokazuje da svaki prebrojiv model  $\mathfrak{B}$  teorije dobijenog modela može da se proširi tako da je skup  $U_{\mathfrak{B}}$  u proširenju isti kao i u modelu  $\mathfrak{B}$ . Napomenimo da postoji i poopštenje ove teoreme za logiku  $L_{\omega_1\omega}$  ([H. J. Keisler 3]).

**DOKAZ A** [H. J. Keisler 1] U ovom članku je prikazano nekoliko model-teoretskih primena  $\omega$ -logike. Pod  $\omega$ -logikom se podrazumeva jezik  $\mathcal{L}^\omega$  koji se dobija kada se nekom jeziku prvog reda  $\mathcal{L}$  dodaju novi unarni relacijski simbol  $N$  i konstantni simboli  $0, 1, 2, \dots$ . Model za  $\mathcal{L}^\omega$  je  $\omega$ -model akko je u njemu  $N = \{0, 1, \dots\}$ . Sledeća teorema formuliše potrebne uslove da neka teorija  $T$  u  $\omega$ -logici ima  $\omega$ -model.

**TEOREMA 3.A.1** ([S. Orey]) *Neka je  $T$  teorija u  $\omega$ -logici. Ako  $T$  ima model i ispunjava uslove*

- (1)  $N(0), N(1), \dots$  su posledice teorije  $T$ ,
- (2) Za svaku formulu sa jednom slobodnom promenljivom  $\varphi(x)$  važi sledeće:  
Ako su  $\varphi(0), \varphi(1), \dots$  posledice teorije  $T$ , onda važi i  $T \models \forall x N(x) \leftrightarrow \varphi(x)$ ,

tada teorija  $T$  ima  $\omega$ -model.

Za teoriju koja zadovoljava uslove (1) i (2) kažemo da je  $\omega$ -kompletna.

Dokaz 1. je ilustrovan na Shemi 3.A

$$\begin{array}{ccc} (\mathfrak{A}_0, U_{\mathfrak{A}_0}) > (\mathfrak{A}, U_{\mathfrak{A}}) \xrightarrow{exp} (\mathfrak{A}, U_{\mathfrak{A}}, <) = \mathfrak{A}^+ \equiv & & \\ \equiv (\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}}, <)^* \xrightarrow{exp} (\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}}, <, N, \mathbf{b}, 0, 1, \dots)_{\mathbf{b} \in B}^* = \mathfrak{B}^+ \xrightarrow{red} (\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}})^* & & \\ \wedge & & \\ (\mathfrak{B}_1, U_{\mathfrak{B}_1}, <)^* \xleftarrow{red} (\mathfrak{B}_1, U_{\mathfrak{B}_1}, <, N, \mathbf{b}, 0, 1, \dots)_{\mathbf{b} \in B}^* & & \wedge \\ \wedge & & \\ \vdots & & \\ (\mathfrak{C}, U_{\mathfrak{C}}, <) \xrightarrow{red} & & (\mathfrak{C}, U_{\mathfrak{C}}) \end{array}$$

Gde

$\mathfrak{C} \xrightarrow{exp} \mathfrak{D}$  stoji za „Model  $\mathfrak{D}$  je ekspanzija modela  $\mathfrak{C}$ “, i

$\mathfrak{C} \xrightarrow{red} \mathfrak{D}$  stoji za „Model  $\mathfrak{D}$  je redukt modela  $\mathfrak{C}$ “.

Modeli označeni sa \* su prebrojivi.

**Shema 3.A**

Dokaz teče ovako:

Na osnovu donje Lövenheim-Skolemove teoreme model  $\mathfrak{A}$  ima elementaran podmodel kardinalnosti  $\lambda^+$  koji sadrži skup  $U_{\mathfrak{A}}$ , tako da možemo da pretpostavimo da je model  $\mathfrak{A}$   $(\lambda^+, \lambda)$ -model. (Na shemi je početni  $(\kappa, \lambda)$ -model označen sa  $\mathfrak{A}_0$ ).

Sada se konstruiše ekspanzija modela  $\mathfrak{A}$  na jezik  $\mathfrak{L}^+ = \mathfrak{L} \cup \{<\}$  takva da je skup  $A$  dobro uređen relacijom  $<$  sa tipom uređenja  $\lambda^+$ . Na Shemi 3.A ovaj model je označen sa  $\mathfrak{A}^+$ . U modelu  $\mathfrak{A}^+$  za svaku formulu  $\varphi(x)$  jezika  $\mathfrak{L}^+$  sa jednom slobodnom promenljivom  $x$  važi sledeća rečenica:

$$(4) \quad (\forall v_1, \dots, v_n)[\forall z \exists y \exists x(z < y \wedge \varphi(x) \wedge \psi(xyv_1, \dots, v_n)) \\ \rightarrow \exists x \forall z \exists y(z < y \wedge \varphi(x) \wedge \psi(xyv_1, \dots, v_n))],$$

koju možemo da zapišemo na sledeći, pregledniji, način:

$$(\forall v_1, \dots, v_n)[\exists! y \exists x \in \varphi_{\mathfrak{A}} \psi(x, y, v_1, \dots, v_n) \\ \rightarrow \exists x \in \varphi_{\mathfrak{A}} \exists! y \psi(x, y, v_1, \dots, v_n)].$$

$(\exists! y \psi(y))$  je skraćénica za  $\forall x \exists y (y > x \wedge \psi(y))$ , „postoji kofinalno mnogo  $y$  za koje važi  $\psi(y)$ “, dok  $\varphi_{\mathfrak{A}}$  označava skup svih  $x$  iz  $A$  za koje  $\mathfrak{A} \models \varphi(x)$ .

Ovo sledi iz činjenice da je kardinal  $\kappa^+$  regularan.

Neka je  $(\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}}, <)$  neki prebrojiv model elementarno ekvivalentan sa  $\mathfrak{A}$ . Pošto je skup  $U_{\mathfrak{B}}$  prebrojiv, formiramo ekspanziju  $\mathfrak{B}^+$  ovog modela na jezik  $\mathfrak{L}^+ \cup \{N, 0, 1, \dots\}$  tako da  $\mathfrak{B}^+ = (\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}}, <, N, 0, 1, \dots)$  bude  $\omega$ -model i da važi  $\mathfrak{B}^+ \models \forall x (N(x) \leftrightarrow U(x))$ . Neka je  $c$  nova konstanta. Definišimo teoriju  $\mathbf{T}$  sa  $\mathbf{T} = Th(\mathfrak{B}^+, \mathbf{b})_{\mathbf{b} \in B} \cup \{b < c \mid \mathbf{b} \in B\}$ . Sledeće tvrđenje predstavlja „srce“ ovog dokaza:

**TVRĐENJE 3.A.1** Teorija  $\mathbf{T}$  ima  $\omega$ -model. ( $\omega$ -model teorije  $\mathbf{T}$  je na Shemi 3.A označen sa  $\mathfrak{B}_1$ ).

Primetimo usput i sledeće:

**TVRĐENJE** Za svaka dva  $\omega$ -modela  $\mathfrak{C}$  i  $\mathfrak{D}$  takva da je  $\mathfrak{C} < \mathfrak{D}$  važi  $N_{\mathfrak{C}} = N_{\mathfrak{D}}$ . ( $N_{\mathfrak{A}}$  označava interpretaciju skupa  $N$  u modelu  $\mathfrak{A}$ ).

**DOKAZ** Ako za neki  $\mathbf{d} \in D$  važi  $\mathfrak{D} \models N(\mathbf{d})$ , onda postoji  $n \in \omega$  takav da je  $\mathfrak{D} \models \mathbf{d} = n$ , i prema tome je  $\mathbf{d} \in C$ . Ovim je dokazano  $N_{\mathfrak{D}} \subset N_{\mathfrak{C}}$ , drugi smer je trivijalan. **Q.E.D.**

Iz Tvrđenja 3.A.1 dobijamo sledeće

**TVRĐENJE 3.A.2** Svaki prebrojiv model  $\mathfrak{B} \equiv \mathfrak{A}$  ima elementarno proširenje  $\mathfrak{B}_1$  takvo da je  $U_{\mathfrak{B}} = U_{\mathfrak{B}_1}$ .

Na osnovu Tvrđenja 3.A.2, možemo da izgradimo elementarni lanac modela dužine  $\omega_1$ ,

$$\mathfrak{B} < \mathfrak{B}_1 < \mathfrak{B}_2 < \dots < \mathfrak{B}_\gamma < \dots \quad \gamma < \omega_1,$$

takav da je  $\mathfrak{B} < \mathfrak{A}$ , i za sve modele  $\mathfrak{B}_\gamma$ ,  $\gamma < \omega_1$  važi  $U_{\mathfrak{B}} = U_{\mathfrak{B}_\gamma}$ , kao i za model  $\mathfrak{C} = \bigcup_{\gamma < \omega_1} \mathfrak{B}_\gamma$ , tako da uzimanjem redukata modela  $\mathfrak{B}$  i  $\mathfrak{C}$  dobijamo tvrđenje teoreme. Ovaj lanac je na Shemi 3.A. predstavljen vertikalnim tačkicama.

Preostaje nam još samo da opišemo

**DOKAZ TVRĐENJA 3.A.1** Treba dokazati da  $\mathbf{T}$  zadovoljava uslove Teoreme 3.A.1 Na osnovu Teoreme o kompaktnosti za predikatski račun prvog reda,  $\mathbf{T}$  ima model. Na osnovu iste ove teoreme imamo

**TVRĐENJE 3.A.3** Rečenica  $\psi(c)$  je konzistentna sa  $\mathbf{T}$  akko važi  $\mathfrak{B}^+ \models \forall x \exists y (y > x \wedge \psi(y))$ .

(Dokaz nije naveden iz dva razloga—prvi, pošto nije težak, i drugi, pošto Lema 4.3 koja je dokazana u delu 4 predstavlja poopštenje ovog Tvrđenja.)

Takode, za svaku formulu  $\psi(x, \dots)$  jezika  $\mathfrak{L}^+ \cup \{N, 0, 1, \dots\}$  postoji formula jezika  $\mathfrak{L}^+$  koju označavamo sa  $\psi'(x, \dots)$  takva da

$$\mathbf{T} \models \forall x \dots (\psi(x, \dots) \leftrightarrow \psi'(x, \dots)).$$

Uz ovo i shemu (4) dokaz Tvrđenja 3.A.1 je čisto tehnička stvar. **Q.E.D.**



**DOKAZ B** [H. J. Keisler 4] U ovom članku je ukazano na vezu između model-teoretskog forsinga i Teoreme o ispuštanju tipova. Kao i u [H. J. Keisler 1], dokaz Teoreme 3.0.2 je samo jedan od primera primene ovog aparata. Daćemo samo kratak opis osnovnih teorema iz članka, jer bi potpuniji opis znatno prevazišao okvir ovog rada. Podsetimo se da je  $L_{\omega_1, \omega}$  jezik u kom sintaksna pravila osim standardnih načina formiranja formula dozvoljavaju i disjunkcije prebrojivih skupova formula. (Videti [H. J. Keisler 3]).

**DEFINICIJA 3.B.1** Neka je  $\Phi$  skup formula jezika  $L_{\omega_1, \omega}$ . Rečenica  $\varphi$  jezika  $L_{\omega_1, \omega}$  je  $\forall \forall \exists$  nad  $\Phi$  akko je oblika

$$\forall x_1 \dots x_m \bigvee_{n < \omega} \exists y_1 \dots y_{i_n} (\varphi_{n1} \wedge \varphi_{n2} \wedge \dots \wedge \varphi_{nj_n}),$$

gde su sve formule  $\varphi_{ni}$  ( $1 \leq i \leq j_n$ ) iz skupa  $\Phi$ .

Klasa modela  $\mathcal{M}$  je  $\forall \forall \exists$ -klasa nad  $\Phi$  akko je to elementarna klasa koja ima skup aksioma koje su  $\forall \forall \exists$  rečenice nad  $\Phi$ . Skup rečenica  $p$  je ispunjiv u  $\mathcal{M}$  akko postoji model  $\mathfrak{M} \in \mathcal{M}$  takav da važi  $\mathfrak{M} \models p$ .

Neka je  $C$  prebrojiv skup novih konstantnih simbola. Za neki skup formula  $\Phi$ ,  $\Phi(C)$  označava skup svih rečenica dobijenih zamenom svih slobodnih promenljivih u formulama iz  $\Phi$  konstantnim simbolima iz  $C$ .

Možemo da primetimo da je u modelu  $\mathfrak{A}$   $\forall \forall \exists$ -rečenica iz Definicije 3.B.1 zadovoljena akko  $\mathfrak{A}$  ispušta  $m$ -tip

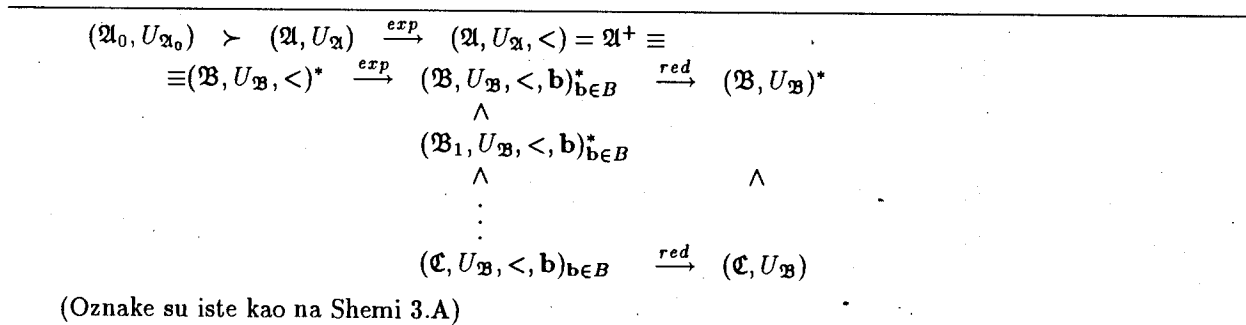
$$\Sigma_n = \{\exists y_1 \dots y_{i_n} \neg(\varphi_{n1} \wedge \varphi_{n2} \wedge \dots \wedge \varphi_{nj_n}) \mid n < \omega\}.$$

**TEOREMA 3.B.1, PROŠIRENA TEOREMA O ISPUŠTANJU TIPOVA** Neka je  $\mathcal{M}$   $\forall \forall \exists$ -klasa nad  $\Phi$  i neka su

$$\varphi_n = \forall x_1 \dots x_{m_n} \psi_n(x_1, \dots, x_{m_n}) \quad n \in \omega,$$

$\forall \forall \exists$ -rečenice nad  $\Phi$ . Ako je za svako  $n$ , svaki konačan skup  $p \subset \Phi(C)$  koji je ispunjiv u  $\mathcal{M}$  i svaku  $m_n$ -torku  $(c_1, \dots, c_{m_n}) \in C^{m_n}$  skup  $p \cup \{\psi_n(c_1, \dots, c_{m_n})\}$  ispunjiv u  $\mathcal{M}$ , onda  $\mathcal{M}$  sadrži prebrojiv model u kojem svako  $\varphi_n$  važi.

Shema 3.B predstavlja ovaj dokaz.



**Shema 3.B**

Sa sheme vidimo da je jedina suštinska razlika između Dokaza A i Dokaza B u tome što se ovde ne koristi  $\omega$ -logika. „Vertikalni“ korak (sa sheme, korak u kojem se konstruiše prebrojivo proširenje  $\mathfrak{B}_1$  modela  $\mathfrak{B} \equiv \mathfrak{A}^+$  takvo da je  $U_{\mathfrak{B}} = U_{\mathfrak{B}_1}$ ) je izveden tako što je dokazano da teorija

$$\mathbf{T} = Th((\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}}, <, \mathbf{b})_{\mathbf{b} \in B}) \cup \{a < c \mid a \in B\}$$

zadovoljava uslove Teoreme 3.B.1 za sve  $\forall \forall \exists$ -rečenice  $\varphi_{\mathbf{a}} = \forall x (\neg x < \mathbf{a} \vee \bigvee_{\mathbf{b} \in B} (x = \mathbf{b}))$ , gde je  $\mathbf{a}$  iz  $B$ . Prema tome, po Teoremi 3.B.1 teorija  $\mathbf{T}$  ima prebrojiv model  $\mathfrak{B}_1$  u kom su sve rečenice  $\varphi_{\mathbf{a}}$  istinite. Model  $\mathfrak{B}_1$  je pravo krajnje elementarno proširenje modela  $\mathfrak{B}$ . Pošto je skup  $U_{\mathfrak{B}}$  ograničen u modelu  $\mathfrak{B}$ , za neki  $\mathbf{b} \in B$  imamo  $\mathfrak{B} \models \forall x (U(x) \rightarrow x < \mathbf{b})$ , dakle  $U_{\mathfrak{B}} = U_{\mathfrak{B}_1}$ . Ostatak dokaza je identičan sa odgovarajućim delom Dokaza A.

DOKAZ C [C. C. Chang–H. J. Keisler] Postoje samo dve bitne razlike između ovog i prethodnog dokaza:

- (a) Koristi se standardna varijanta proširene Teoreme o ispuštanju tipova, i
- (b) U „vertikalnom“ koraku se ne konstruiše krajnje proširenje modela  $\mathfrak{B}$ , već proširenje koje je takvo da su svi novi elementi veći od svih elemenata iz skupa  $U_B$ —dakle, proširenje koje je krajnje „do na skup  $U_B$ “.

Zbog ovoga se nećemo mnogo zadržavati na ovom dokazu. Osvrnimo se na razliku (b). Primitimo da je i proširenje iz „vertikalnog“ koraka u Dokazu A krajnje do na skup  $U_B$ , jer skup  $U_{\mathfrak{B}}$  predstavlja početni komad modela  $\mathfrak{B}$  za uređenje  $<$ . (On ne može da bude kofinalan, jer bi inače u modelu  $\mathfrak{B}$  važilo  $\forall x \exists y > x (U(y))$ .)

DOKAZ D [Ž. Mijajlović 1] Ovaj članak se bavi egzistencijom krajnjih proširenja prebrojivih modela. Dokazano je da je svaki prebrojiv model u kojem je relacija  $\rho$  (u odnosu na koju tražimo proširenje) regularna proširiv, i dokaz Teoreme 3.0.2 je jedna od primena navedenih u članku.

Kao što je rečeno u napomeni posle Teoreme 1.1, ovde su dati dovoljni uslovi da prebrojiv model bude proširiv (uslovi C1, C2. i C3.), i ovi uslovi su po Teoremi 1.2 i potrebni.

Shema ovog dokaza je ista kao i Shema 3.B. Ono po čemu se ovaj dokaz razlikuje je način izvođenja „vertikalnog“ koraka, gde se i koristi egzistencija krajnjeg proširenja modela.

U dokazu ključno mesto zauzima sledeća Lema, koja predstavlja varijantu Tvrdjenja 3.A.3. Teoriju  $Th((\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}}, <, b)_{b \in B})$  označavamo sa  $T_{<}$ .

LEMA 3.D.1 [Ž. Mijajlović 1, Lema 2] (uporediti sa Tvrdjenjem 3.A.3 i Lemom 4.2) Neka je  $\varphi(x)$  formula jezika  $\mathcal{L}_{T_{<}}$  sa jednom slobodnom promeljivom. Tada je  $\varphi(c)$  nekonzistentno sa  $T_{<}$  akko je skup  $\{x \mid \mathfrak{B} \models \varphi(x)\}$  ograničen u modelu  $\mathfrak{B}$  nekim  $a \in B$ , drugim rečima  $\mathfrak{B} \models \forall x (\varphi(x) \rightarrow x < a)$ . (Napomenimo da su ova i sledeća Lema u članku dokazane za bilo koju regularnu relaciju  $\rho$ .)

Ova Lema daje semantičku karakterizaciju formula-konzistentnih sa teorijom  $T_{<}$  u modelu  $\mathfrak{B}$ , tako da se metamatematičko tvrđenje „Teorija  $T_{<}$  ispušta tip  $\Sigma_a$ “ pretvara u iskaz o modelu  $\mathfrak{B}$ .

Lema 3.D.1 se koristi u dokazu sledeće Leme:

LEMA 3.D.2 [Ž. Mijajlović 1, Lema 3] Teorija  $T_{<}$  lokalno ispušta sve tipove oblika

$$\Sigma_a = \{x < a\} \cup \{x \neq b \mid \mathfrak{B} \models b < a\}, \quad a \in B.$$

Po Teoremi o ispuštanju tipova teorija  $T_{<}$  ima prebrojiv model koji ispušta sve ove tipove, i lako se proverava da je ovaj model krajnje elementarno proširenje modela  $\mathfrak{B}$ .

DOKAZ LEME 3.D.2 (uporediti sa dokazom Leme 4.3) Pretpostavimo suprotno, dakle da postoje  $a \in B$  i rečenica  $\exists x \varphi(x, c)$  jezika  $\mathcal{L}_{T_{<}}$  takvi da je za svaku rečenicu  $\sigma \in \Sigma_a$  rečenica  $\exists x (\varphi(x, c) \wedge \neg \sigma)$  nekonzistentna sa  $T_{<}$ . Dakle rečenice  $\exists x (\varphi(x, c) \wedge \neg x < a)$  i  $\exists x (\varphi(x, c) \wedge x = b)$  za svaki  $b \in B$ ,  $b < a$  su nekonzistentne sa  $T_{<}$ . Iz ovoga i Leme 3.D.1 dobija se kontradikcija. Q.E.D.

DOKAZ E [Ž. Mijajlović 2] Logika  $L(Q)$  je proširenje logike prvog reda koje dobijamo ako jeziku dodamo novi simbol  $Q$  i novo pravilo formiranja formula—ako je  $\varphi$  formula jezika logike  $L(Q)$ , onda je i  $Qx\varphi$  formula istog jezika. Interpretacija za  $Q$  je sledeća:  $\mathfrak{A} \models Qx\varphi(x)$  akko je skup  $\{x \in A \mid \mathfrak{A} \models \varphi(x)\}$  neprebrojiv. Kažemo da je model logike  $L(Q)$  u kojem ovo važi za svaku formulu  $\varphi$  standardni model.

Navešćemo bez dokaza neke osnovne teoreme o logici  $L(Q)$ . Detaljan prikaz ove logike može se naći u [H. J. Keisler 2]. Uz sledeće aksiome koje je dao Keisler važi Teorema kompletnosti za  $L(Q)$ . ( $\varphi$  i  $\psi$  su proizvoljne formule jezika  $L(Q)$ ).

DEFINICIJA 3.E.1 Keisler-ove aksiome za  $L(Q)$ :

- K1.  $\neg Qx(x = y \vee x = z)$ ,  
(„skup kardinalnosti dva nije neprebrojiv“)
- K2.  $\forall x(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (Qx\varphi \rightarrow Qx\psi)$ ,  
(„kvantifikator  $Q$  je monoton“)

- K3.  $Qx\varphi(x) \leftrightarrow Qy\varphi(y)$ ,  
 (smena promenljive,  $y$  se ne pojavljuje slobodno u  $\varphi(x)$ )
- K4.  $Qy\exists x\varphi \rightarrow \exists xQy\varphi \vee Qx\exists y\varphi$ ,  
 („unija prebrojivih skupova je prebrojiv skup“)
- K5.  $Qx(x = x)$ ,  
 („univerzum je neprebrojiv“).

DEFINICIJA 3.E.2 Teorija  $T$  jezika  $L(Q)$  lokalno ispušta tip  $\Sigma(x)$  akko

- (a) Za svaku formulu  $\exists x\varphi(x)$  konzistentnu sa  $T$  postoji formula  $\psi(x) \in \Sigma(x)$  takva da je rečnica  $\exists x(\varphi(x) \wedge \neg\psi(x))$  konzistentna sa  $T$ , i
- (b) Postoji formula  $\psi(x) \in \Sigma(x)$  takva da važi  $T \models \neg Qx\psi(x)$ .

TEOREMA 3.E.1 ([H. J. Keisler 2]) Ako teorija  $T$  lokalno ispušta tip  $\Sigma$ , onda ona ima standardni model koji ispušta tip  $\Sigma$ .

Tema ovog članka je mogućnost eliminacije kvantifikatora  $Q$  iz teorija čiji jezik sadrži binarni relacijski simbol  $\rho$ . Dokazano je da kvantor  $Q$  uveden definicijom  $Qx\varphi(x) \leftrightarrow \exists_1 x\varphi(x)$  (za definiciju kvantifikatora  $\exists_1$  videti Dokaz A) zadovoljava Keisler-ove aksiome za logiku  $L(Q)$  (definicija 3.E.1). Prema tome, postoji standardni model za teoriju

$$T^* = T \cup \{Q\varphi(x) \leftrightarrow (\exists_1 x)\varphi(x) \mid \varphi(x) \text{ je formula jezika } \mathcal{L}_T \cup \{Q\}\}.$$

Kao ilustracija ove teoreme naveden je i sledeći dokaz Keisler-ove Teoreme o dva kardinala. Shema dokaza je predstavljena na Shemi 3.E.

$$\begin{array}{l} (\mathfrak{A}_0, U_{\mathfrak{A}_0}) \succ (\mathfrak{A}, U_{\mathfrak{A}}) \xrightarrow{exp} (\mathfrak{A}, U_{\mathfrak{A}}, <) = \mathfrak{A}^+ \xrightarrow{exp} \\ \xrightarrow{exp} (\mathfrak{A}, U_{\mathfrak{A}}, <, Q) = \mathfrak{A}^{++} \equiv \\ \equiv (\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}}, <, Q, \mathbf{b})_{\mathbf{b} \in B}^* \xrightarrow{red} (\mathfrak{B}, U_{\mathfrak{B}})^* \\ \quad \wedge \\ \quad (\mathfrak{C}, U_{\mathfrak{C}}, <, Q, \mathbf{b})_{\mathbf{b} \in B} \xrightarrow{red} (\mathfrak{C}, U_{\mathfrak{C}}). \end{array}$$

(Oznake su iste kao na Shemi 3.A)

Shema 3.E

Pošto je tok ovog dokaza standardan zaključno sa konstrukcijom modela  $\mathfrak{A}^+$ , opis počinjemo od sledećeg koraka, konstrukcije modela  $\mathfrak{A}^{++}$ . Ovaj model predstavlja ekspanziju modela  $\mathfrak{A}^+$  na jezik  $\mathcal{L}^+(Q)$ . Kvantifikator  $Q$  se uvodi definicijom

$$Qx\varphi(x) \leftrightarrow \forall y\exists x(\varphi(x) \wedge y < x)$$

Lako se proveriti da ovako uveden kvantifikator  $Q$  zadovoljava Keisler-ove aksiome za logiku  $L(Q)$ .

Neka je  $\mathfrak{B}$  prebrojiv elementaran podmodel modela  $\mathfrak{A}^{++}$ . Tada važi

LEMA 3.E.1 Teorija  $\Gamma = Th(\mathfrak{B}, a)_{a \in B} \cup \{\neg QxU(x)\}$  lokalno ispušta tip  $\Sigma(x) = \{U(x)\} \cup \{x \neq \mathbf{b} \mid \mathbf{b} \in B\}$ .

DOKAZ Treba samo da proverimo uslove da li  $\Gamma$  i  $\Sigma(x)$  ispunjavaju uslove (a) i (b) iz Definicije 3.E.2.

- (a) Za svaku formulu  $\exists x\varphi(x)$  konzistentnu sa  $\Gamma$  važi  $\Gamma \vdash \exists x\varphi(x)$ , tako da  $\mathfrak{B} \models \exists x\varphi(x)$  i za neki  $\mathbf{b} \in B$   $\mathfrak{B} \models \varphi(\mathbf{b})$ , tako da je formula  $\exists x(\varphi(x) \wedge \neg x \neq \mathbf{b})$  konzistentna sa  $\Gamma$ , i
- (b)  $\Gamma \vdash \neg QxU(x)$ . Q.E.D.

Po Teoremi o ispuštanju tipova za  $L(Q)$ , teorija  $\Gamma$  ima standardni model  $\mathfrak{C}$  koji je neprebrojiv i važi  $U_{\mathfrak{C}} = U_B$ .

DOKAZ F [Ž. Mijajlović 4] Ovde je dokazano da svaki prebrojiv model prebrojive teorije koja zadovoljava sledeću varijantu sheme  $\mathcal{R}$ :

$$(5) \quad \forall z(\forall x \leq z \exists y \varphi(x, y) \rightarrow \exists u \forall x \leq z \exists y \leq u \varphi(x, y))$$

i ima definibilne Skolemove funkcije ima krajnje elementarno proširenje. Interesantna je činjenica da ovde nije upotrebljen ni jedan oblik teoreme o ispuštanju tipova.

Osnovna u dokazu je konstrukcija definabilnog ultraproizvoda. Ovaj dokaz teče isto kao i dokazi B, C i D, razlika je samo u već spomenutom „ispuštanju“ Teoreme o ispuštanju tipova. Sledi opis „vertikalnog“ koraka sa sheme.

Primitimo da je za prebrojiv model  $\mathfrak{B}$  svaki definibilan ultraproizvod  $\mathcal{F}(\mathfrak{B})/U$  po Lemi 0.2.1 prebrojiv, jer su i  $\mathfrak{B}$  i  $\mathcal{L}_{\mathfrak{B}}$  prebrojivi. Pažljivim izborom ultrafiltra  $U$  dobija se pravo krajnje proširenje modela  $\mathfrak{B}$ . Konstrukcija ovog ultrafiltra je veoma slična konstrukciji iz dokaza Teoreme 2.1, i takva je da on obezbeđuje ispuštanje svih tipova oblika  $\Sigma_{\mathbf{a}} = \{x < \mathbf{a}\} \cup \{x \neq \mathbf{b} \mid \mathfrak{B} \models \mathbf{b} < \mathbf{a}\}$  za  $\mathbf{a} \in B$  u modelu  $\mathcal{F}(\mathfrak{B})/U$ .

Konstrukcija ultrafiltra  $U$  teče ovako:

- (1) Sve ograničene definibilne funkcije (njih  $\omega$ ) se poređaju u niz  $f_1, f_2, \dots$
- (2) Formira se prebrojiv niz neograničenih definibilnih skupova  $B = X_0 \supset X_1 \supset \dots$  takav da je na skupu  $X_i$  funkcija  $f_i$  konstantna.

Dokažimo da je konstrukcija iz (2) izvodljiva. Ako je skup  $f_i^{-1}(\mathbf{a})$  beskonačan za neki  $\mathbf{a} \in B$ , uzmimo  $X_i = f_i^{-1}(\mathbf{a})$ . Pretpostavimo da ovakav  $\mathbf{a}$  ne postoji. Pošto je funkcija  $f_i$  po pretpostavci ograničena, iz (5) se lako dobija kontradikcija.

Da bi se obezbedilo da  $\mathcal{F}(\mathfrak{B})/U$  bude pravo proširenje modela  $\mathfrak{B}$ , ultrafilter  $U$  biramo tako da sadrži sve skupove oblika  $\{y \in B \mid \mathfrak{B} \models x < y\}$  za  $x$  iz  $B$ , jer je tada dijagonala  $i_B$  skupa  $B$  duž  $U$  veća od svih konstantnih funkcija. Pošto su skupovi  $X_i$  neograničeni i formiraju opadajući niz, ovakav ultrafilter  $U$  postoji.

### 3.2. Dvokardinalne teoreme iznad $\omega_1$

U svim navedenim dokazima traženi  $(\omega_1, \omega)$ -model  $\mathfrak{C}$  se konstruiše kao unija  $\omega_1$ -lanca modela  $\{\mathfrak{B}_\gamma \mid \gamma < \omega_1\}$  takvog da za svaka dva ordinala  $\gamma$  i  $\delta$  takva da je  $\gamma < \delta < \omega_1$  važi  $\mathfrak{B}_\gamma < \mathfrak{B}_{\gamma+1}$  i  $U_{B_\gamma} = U_{B_{\gamma+1}}$ . Jedini izuzetak je dokaz F. Ovo je naizgled jedini dokaz u kojem je konstrukcija modela  $\mathfrak{C}$  direktna—nema koraka u kom se konstruiše neprebrojiv lanac elementarnih proširenja modela. Samo naizgled, jer dokaz Teoreme o ispuštanju tipova za  $L(\mathcal{Q})$  sadrži upravo ovakvu konstrukciju. (Videti [H. J. Keisler 2] ili [Ž. Mijajlović 3]).

Možemo da primetimo i da je u tri od ovih pet dokaza lanac takav da je za svaki  $\gamma < \omega_1$  model  $\mathfrak{B}_{\gamma+1}$  krajnje proširenje modela  $\mathfrak{B}_\gamma$ . Izuzetak su dokazi A i C, u kojima su proširenja krajnja „do na skup  $U_B$ “ (videti primedbu uz dokaz C). Prema tome, u dokazima B, D i F, isto kao i u dokazu E, konstruisani model  $\mathfrak{C}$  je  $\omega_1$ -like dakle ovde je takođe dokazano i sledeće:

**KOROLAR** Svaka teorija koja ima  $(\kappa, \lambda)$ -model za par kardinala  $(\kappa, \lambda)$  takav da je  $\omega \leq \lambda < \kappa$  ima i  $\omega_1$ -like model.

Neka su  $\kappa, \lambda$  i  $\delta$  beskonačni kardinali, i  $\mathcal{L}$  jezik koji sadrži unarni relacijski simbol  $U$ . Kažemo da je  $(\kappa, \lambda)$ -model  $\mathfrak{A}$  jezika  $\mathcal{L}$   $\delta$ -dobar akko je  $\lambda = \kappa$  ili postoje  $(\delta, \delta)$ -model  $\mathfrak{B}$  i  $(\delta^+, \delta)$ -model  $\mathfrak{C}$  takvi da je  $\mathfrak{B} < \mathfrak{A}$ ,  $\mathfrak{B} < \mathfrak{C}$  i  $U_{\mathfrak{B}} = U_{\mathfrak{C}}$ .

Dakle, po Teoremi 3.0.2. svaki  $(\kappa, \lambda)$ -model je  $\omega$ -dobar.

**PITANJE 3.2.1** Da li je tačno sledeće poopštenje Keisler-ove teoreme na neprebrojiv slučaj:

Svaki neprebrojiv model jezika  $\mathcal{L}$  je  $\delta$ -dobar za svako  $|\mathcal{L}| \leq \delta < |A| = \alpha$ .

i, ako nije, za koju klasu neprebrojivih modela (kardinala  $\alpha$ ) ovo tvrđenje važi? (Primitimo da je ovo tvrđenje konzistentno kao posledica Chang-ove Hipoteze.)

Već spomenuta činjenica da su dve glavne Leme iz Dokaza D poopštene na neprebrojiv slučaj (u delu 4) otvara mogućnost da neki od opisanih dokaza „prevedemo“ na neprebrojiv slučaj. Kao perspektivne na prvi pogled izgledaju konstrukcija krajnjeg „do na skup  $U$ “ proširenja iz Dokaza C i konstrukcija definabilnog ultraproizvoda iz Dokaza F. Ne treba isključiti ni primenu kvantifikatora oblika  $Q_n$  („Postoji  $N_n$  mnogo“) kao u Dokazu E. S druge strane, u dokazima dvokardinalnih teorema koje govore o većim kardinalima, kao na primer

- Morley-eve, koja daje dovoljne uslove da teorema dopušta bilo koji par kardinala, videti recimo u [C. Chang–H. J. Keisler, Teorema 7.2.6] ili
- Shelah-ove,  $(\aleph_\omega, \omega) \Rightarrow (2^{\aleph_0}, \omega)$  (videti u [S. Shelah 2]),

po pravilu je neizbežna upotreba rezultata iz beskonačne kombinatorike. U prvom slučaju je to čuvena Erdős–Rado-va Teorema. Drugi slučaj je interesantiji—Shelah je prvo dokazao da teorema sledi iz jačeg kombinatornog principa nezavisnog od ZFC (u [S. Shelah 1]), da bi kasnije iskoristio Halpern–Levy Teoremu do koje su autori došli uzgred prilikom konstrukcije modela teorije ZF u kojem ne važi aksioma izbora ali važi teorema o egzistenciji prostog ideala u svakoj Boole-ovoj algebri. HL Teorema sada nalazi sve više primena u teoriji modela i drugim oblastima matematike.

Beskonačna kombinatorika igra isto tako važnu ulogu i u teoriji  $\kappa$ -like modela—recimo u spomenutom članku [H. J. Keisler 5]. Više detalja o kombinatornom aspektu dvokardinalnih teorema i  $\kappa$ -like modela može se naći recimo u [J. H. Schmerl]. (Videti i napomenu posle Teoreme 4.3.)

Kao što je rečeno na početku dela 3, Chang-ova Hipoteza nije konzistentna sa  $V = L$ . Sledeća teorema predstavlja vrlo specijalan slučaj neprebrojive varijante Chang-ove Hipoteze i važi uz GCH. Ona takođe daje i delimičan odgovor na Pitanje 3.2.1.

**TEOREMA 3.2.1** (GCH) *Neka je model  $\mathfrak{A}$  elementarno univerzalan model neprebrojive kardinalnosti  $\alpha$ , i neka teorija  $\mathbf{T} = Th(\mathfrak{A})$  dopušta neki par kardinala  $(\kappa, \lambda)$  takav da je  $\kappa > \lambda > \omega$ . Tada za svaki regularan  $\beta$  takav da je  $\max(\omega, |\mathcal{L}_{\mathbf{T}}|) \leq \beta$  model  $\mathfrak{A}$  ima elementaran podmodel  $\mathfrak{B}$  koji je  $(\beta^+, \beta)$ -model.*

Dokaz koristi sledeću teoremu:

**TEOREMA 3.2.2** (GCH) (Chang-ova Teorema o dva kardinala) *Ako teorija  $\mathbf{T}$  prebrojivog jezika  $\mathcal{L}$  dopušta  $(\kappa, \lambda)$  za neke kardinalne  $\kappa > \lambda > \omega$ , onda  $\mathbf{T}$  dopušta i  $(\beta^+, \beta)$  za svaki regularan  $\beta$ .*

(Chang je u [C. C. Chang] dokazao da Teorema 3.2.2 važi za prebrojiv  $\mathcal{L}$ , a u ([R. L. Vaught]) je dat dokaz za slučaj  $\beta \geq |\mathcal{L}| > \omega$ .)

**DOKAZ TEOREME 3.2.1** Teorija  $\mathbf{T}$  po Teoremi 3.2.2 ima  $(\beta^+, \beta)$ -model  $\mathfrak{B}$ . Ovaj model je kardinalnosti  $\beta^+$  i prema tome je izomorfan elementarnom podmodelu modela  $\mathfrak{A}$ . **Q.E.D.**

**KOROLAR** (GCH) *Svaki elementarno univerzalan model  $\mathfrak{A}$  je  $\delta$ -dobar za svako  $\delta < |A|$ .*

Pošto je svaki zasićen model elementarno univerzalan, dobijamo korolar Teoreme 3.2.1 ako u njenoj formulaciji zamenujemo „elementarno univerzalan“ sa „zasićen“.

## 4 Proširenja neprebrojivih modela

U delu 1 potpuno su opisani prebrojivi proširivi modeli, i dokazano je da je klasa proširivih modela zatvorena za elementarnu ekvivalenciju u okviru klase prebrojivih modela. U ovom delu je dat dokaz da klasa proširivih modela poseduje ovo svojstvo zatvorenosti i u klasi zasićenih modela, ali ne i u klasi svih neprebrojivih modela. U daljem tekstu se podrazumeva da je svako krajnje proširenje o kom se govori krajnje u odnosu na relaciju  $<$ .

Simbol  $\mathcal{R}(\mathbf{T}_<)$  predstavlja skraćenicu za iskaz „Teorija  $\mathbf{T}_<$  sadrži shemu  $\mathcal{R}_<^+$ “. Ako je  $\kappa$  beskonačan kardinal,  $\kappa^+$  označava najmanji kardinal veći od  $\kappa$ . Kažemo da teorija  $\mathbf{T}_<$  *dopušta  $\kappa$ -proširenje* (skraćeno  $\mathcal{E}_\kappa(\mathbf{T}_<)$ ) akko je svaki model  $\mathfrak{A} \models \mathbf{T}_<$  kardinalnosti  $\kappa$  proširiv, a kažemo da  $\mathbf{T}_<$  *dopušta  $\kappa$ -like model* (skraćeno  $\mathcal{O}_\kappa(\mathbf{T}_<)$ ) akko  $\mathbf{T}_<$  ima  $\kappa$ -like model.

**TEOREMA 1.4, U NOVOJ NOTACIJI** *Neka je  $\kappa$  neprebrojiv regularan kardinal, i  $\lambda$  neprebrojiv kardinal. Tada važi*

- a)  $\mathcal{R}(\mathbf{T}_<) \Leftrightarrow \mathcal{E}_\omega(\mathbf{T}_<) \Leftrightarrow \mathcal{O}_\omega(\mathbf{T}_<)$ ,
- b)  $\mathcal{E}_\kappa(\mathbf{T}_<) \Rightarrow \mathcal{R}(\mathbf{T}_<)$ ,     *i*
- c)  $\mathcal{O}_\kappa(\mathbf{T}_<) \Rightarrow \mathcal{R}(\mathbf{T}_<)$ .

Postavlja se pitanje da li možemo da simbol  $\Rightarrow$  u b) i c) zamenimo sa ' $\Leftrightarrow$ '. Za b) odgovor je negativan (Teorema 4.2). U slučaju c) ovo pitanje se po Teoremi 1.4 svodi na pitanje „Da li svaka teorija koja ima  $\omega_1$ -like model ima i  $\kappa$ -like model za svaki regularan kardinal  $\kappa$ ?“. Postoje primeri teorija koje za neko  $\kappa$  imaju  $\kappa^+$ -like model (dakle po Teoremi 1.4 i  $\omega_1$ -like model), ali nemaju  $\lambda$ -like model za nedostižan kardinal  $\lambda$  (videti [H. J. Keisler 5]). Dakle, uz pretpostavku o egzistenciji nedostižnog kardinala odgovor je negativan. Bez ove pretpostavke odgovor bi mogao da bude i pozitivan, s obzirom na činjenicu da (uz GCH) teorija koja ima  $\omega_1$ -like model ima i  $\kappa^+$ -like model za svaki regularan  $\kappa$  (takode u [H. J. Keisler 5]).

Evo jedne jednostavne teoreme.

**TEOREMA 4.1** *Neka je  $\kappa$  neki beskonačan kardinal. Ako za svaki beskonačan kardinal  $\lambda \leq \kappa$  važi  $\mathcal{E}_\lambda(\mathbf{T}_<)$ , tada imamo  $\mathcal{O}_\kappa(\mathbf{T}_<)$ , ili u neformalnoj notaciji*

$$(\forall \lambda \leq \kappa \mathcal{E}_\lambda(\mathbf{T}_<)) \Rightarrow \mathcal{O}_\kappa(\mathbf{T}_<)$$

**DOKAZ** Konstruiše se elementarni lanac krajnjih proširenja slično kao u Teoremi 1.6,  $\neg(c') \Rightarrow \neg(e)$ , ali dužine  $\kappa$ . **Q.E.D.**

**NAPOMENA** Teorema 4.1 važi i uz ovu, možda slabiju (videti Pitanje 4.1), pretpostavku: Postoji kardinal  $\lambda_0$  manji od  $\kappa$  takav da za svaki kardinal  $\lambda$ ,  $\lambda_0 \leq \lambda < \kappa$  važi  $\mathcal{E}_\lambda(\mathbf{T}_<)$ .

Posle ove (trivijalne) teoreme od koje će kasnije biti koristi, evo jednog pitanja koje po svoj prilici uopšte nije trivijalno:

**PITANJE 4.1** *Da li je ovo tačno:*

$$\mathcal{E}_\kappa(\mathbf{T}_<) \Rightarrow \mathcal{E}_\lambda(\mathbf{T}_<), \quad \text{za svaki par kardinala takav da je } \omega < \lambda < \kappa?$$

U sledećoj Lemi se vraćamo na temu dela 3, vezu između dvokardinalnih teorema i krajnjih proširenja modela.

LEMA 4.1 Neka je  $\kappa$  neprebrojiv kardinal. Ako  $T_{<}$  dopušta  $(\alpha, \beta)$  za neki par kardinala  $\alpha, \beta$  takav da je  $\alpha > \beta$  i za svaki beskonačan kardinal  $\lambda < \kappa$  važi  $\mathcal{E}_\lambda(T_{<})$ , tada  $T_{<}$  dopušta  $(\kappa, \omega)$ .

DOKAZ Po Keisler-ovoj teoremi o dva kardinala, postoji  $(\omega_1, \omega)$ -model za  $T_{<}$ . Označimo ga sa  $\mathfrak{A}$ . Uzastopnom primenom pretpostavke  $\mathcal{E}_\lambda(T_{<})$  konstruišemo lanac modela

$$\mathfrak{A} \prec_e \mathfrak{A}_1 \prec_e \dots \mathfrak{A}_\gamma \prec_e \dots \quad 1 < \gamma < \kappa.$$

Unija ovog lanca je  $(\kappa, \omega)$ -model za  $T_{<}$ . Q.E.D.

LEMA 4.2 Neka je  $\kappa$  beskonačan kardinal. Tada svaki  $(\kappa^+, \kappa)$ -model  $\mathfrak{A}$  ima ekspanziju  $\mathfrak{B}$  na jezik  $\mathcal{L}_{\mathfrak{A}} \cup \{E, <\}$  ( $<$  i  $E$  su novi binarni relacijski simboli) takvu da  $Th(\mathfrak{B}) \models \mathcal{R}_{<}^+$ , ali za neki kardinal  $\alpha \leq 2^\omega$  ne važi  $\mathcal{E}_\alpha(Th(\mathfrak{B}))$ .

DOKAZ (Uporediti sa [C. C. Chang–H. J. Keisler, Tvrdjenje 3.2.11 (iii)].) Neka  $\mathcal{L}$  označava jezik  $\mathcal{L}_{\mathfrak{A}}$ . Definišemo interpretaciju za  $<$  tako da ona dobro uređuje  $A$  sa tipom  $\kappa^+$ . Relacijski simbol  $E$  interpretiramo tako da u dobijenoj ekspanziji  $\mathfrak{B}$  modela  $\mathfrak{A}$  važi sledeće:

$$\forall x \forall y (x = y \leftrightarrow \forall z (E(z, x) \leftrightarrow E(z, y)))$$

$$\forall x (\neg U(x) \rightarrow \forall y (E(y, x) \rightarrow U(y)))$$

(Ovo znači da je funkcija  $f: A \setminus U_A \rightarrow \mathcal{P}(U_A)$  definisana sa  $f(x) = \{y \mid \mathfrak{A} \models E(y, x)\}$  injekcija.)

Ovakva interpretacija za  $E$  postoji jer  $|U_A| = \kappa$  i  $|A| = \kappa^+ \leq 2^\kappa$ . Teorija  $T_{<} = Th(\mathfrak{B})$  modelira shemu  $\mathcal{R}_{<}^+$ , jer je model  $(B, <)$  izomorfan sa  $(\kappa^+, <)$ , a kardinal  $\kappa^+$  je regularan. Teorija  $T_{<}$  može da ima  $(\kappa, \lambda)$ -model samo ako je  $\kappa \leq 2^\lambda$ , dakle  $T_{<}$  nema  $((2^\omega)^+, \omega)$  model.

S druge strane, ako pretpostavimo da za svaki kardinal  $\lambda \leq 2^\omega$  važi  $\mathcal{E}_\lambda(T_{<})$ , po Lemi 4.1 dobijamo  $((2^\omega)^+, \omega)$ -model za  $T_{<}$ , što je kontradikcija. Q.E.D.

Upravo je dokazana

TEOREMA 4.2 Postoji teorija  $T_{<}$  takva da važi  $\mathcal{R}(T_{<})$ , ali  $\mathcal{E}_\lambda(T_{<})$  ne važi za neki kardinal  $\lambda$  takav da je  $\omega < \lambda \leq 2^\omega$ .

Osim toga, uz CH imamo:

TEOREMA 4.3 (CH) Postoji teorija  $T_{<}$  takva da važi  $\mathcal{R}(T_{<})$ , ali  $\mathcal{E}_{\omega_1}(T_{<})$  ne važi.

NAPOMENA Teorema 4.3 važi i bez (CH). Ovo sledi iz

SPECIJALAN SLUČAJ TVRĐENJA 3.2.11 IV IZ [C. C. Chang–H. J. Keisler] Postoji teorija  $T$  koja dopušta  $(\omega_1, \omega)$ , ali ne dopušta  $(\omega_2, \omega)$ .

DOKAZ ovog tvrđenja, kao i opštijeg tvrđenja da za svaki prirodan broj  $n$  postoji teorija koja dopušta  $(\omega_n, \omega)$  ali ne i  $(\omega_{n+1}, \omega)$  izvodi se takozvanim *metodom identiteta*. U slučaju  $n = 1$  ovim metodom se dobija činjenica da teorija jezika  $\{U, F\}$  koja sadrži rečenicu  $\neg \sigma_1$  dozvoljava  $(\omega_1, \omega)$  ali ne i  $(\omega_2, \omega)$ . Ovde je  $F$  binarni funkcijski simbol,  $U$  je unarni relacijski simbol, dok je rečenica  $\sigma_1$ :

$$\exists a, b, c, d, e (U(e) \wedge F(a, b) = e \wedge F(b, c) = e \wedge F(c, d) = e \wedge F(d, a) = e),$$

Suština je u činjenici da za svaku funkciju  $f$  koja slika dvočlane podskupove skupa  $\omega_2$  u  $\omega$  (oznaka  $f: [\omega_2]^2 \rightarrow \omega$ ) postoje ordinali  $a, b, c, d \in \omega_2$  i  $e \in \omega$  koji verifikuju rečenicu  $\neg \sigma_1$  u modelu  $(\omega_2, \omega, f)$ , drugim rečima četvorka  $a, b, c, d$  je na odgovarajući način „obojena“. S druge strane, postoji funkcija  $g: [\omega_1]^2 \rightarrow \omega$  za koju ne postoje odgovarajući ordinali  $a, b, c, d$  i  $e$ . (Videti recimo u [J. H. Schmerl] za poopštenje i više detalja o metodi identiteta, a u [S. Todorčević 2] za primer funkcije  $g$ . O primeni drugih kombinatornih tvrđenja u teoriji modela videti u [C. C. Chang–H. J. Keisler] i u [Ž. Mijajlović 3].)

Posle negativnog rezultata Teoreme 4.3 dolazi i jedan pozitivan:

TEOREMA 4.4 Teorija  $T_{<}$  koja sadrži shemu  $\mathcal{R}_{<}$  ima proširiv model svake nedostižne kardinalnosti.

**NOTACIJA** Fiksirajmo jezik  $\mathcal{L}$  regularne kardinalnosti  $\alpha$  sa binarnim relacijskim simbolom  $<$ . Sa  $\mathcal{L}^+$  označavamo jezik  $\mathcal{L} \cup \{c_\gamma \mid \gamma < \alpha\}$ , gde su  $c_\gamma$  novi konstantni simboli. Za skup formula  $\Phi$  jezika  $\mathcal{L}^+$  sa  $C(\Phi)$  označavamo skup svih novih konstantnih simbola (konstantnih simbola iz  $\mathcal{L}^+ \setminus \mathcal{L}$ ) koji se pojavljuju u nekoj formuli iz  $\Phi$ . Valucija za skup novih konstantnih simbola  $C = \{c_i \mid i \in I\}$  u modelu  $\mathfrak{A}$  je neki skup rečenica  $V$  takav da je  $V = \{c_i = a_i \mid a_i \in A, i \in I\}$ .

Ako je  $V$  valucija za neki  $C(\Phi)$ , definišemo  $\Phi_V = \Phi \cup V$ .  $\mathfrak{A} \models \Phi(a)$  je oznaka za „ $\mathfrak{A} \models \varphi(a)$ “ za sve  $\varphi \in \Phi$ .

**DEFINICIJA 4.1** Neka je  $\mathbf{T}$  teorija jezika  $\mathcal{L}$  i  $\Sigma(x)$  tip istog jezika. Kažemo da  $\mathbf{T}$   $\alpha$ -ispušta  $\Sigma$  akko za svaki skup formula  $\Phi(x)$  jezika  $\mathcal{L}^+$  kardinalnosti manje od  $\alpha$  koji je konzistentan sa  $\mathbf{T}$  i za svaki novi konstantni simbol  $c_\gamma$  jezika  $\mathcal{L}^+$  postoji neka formula  $\varphi(x) \in \Sigma$  takva da je teorija  $\mathbf{T} \cup \Phi \cup \{\neg\varphi(c_\gamma)\}$  konzistentna.

**NAPOMENA** Dovoljno je pretpostaviti da ovo važi samo za skupove formula  $\Phi$  zatvorene za konačne konjunkcije, jer za svaki  $\Phi$  postoji  $\Phi^c$  takav da  $\Phi \subset \Phi^c$ ,  $\Phi^c$  je zatvoren za konačne konjunkcije, i  $|\Phi^c| = |\Phi|$ .

**JOŠ JEDNA NAPOMENA** Ovako definisano  $\alpha$ -ispuštanje se razlikuje od  $\alpha$ -ispuštanja definisanog u [C. C. Chang–H. J. Keisler]. Ova varijanta  $\alpha$ -ispuštanja omogućava istovremeno ispuštanje  $\alpha$  tipova, što se vidi iz sledeće Teoreme.

**TEOREMA 4.5, PROŠIRENA TEOREMA O  $\alpha$ -ISPUŠTANJU TIPOVA** (videti [C. C. Chang–H. J. Keisler, Teoreme 2.2.9, 2.2.15 i 2.2.19]) Neka je  $\mathbf{T}$  konzistentna teorija jezika  $\mathcal{L}$  regularne kardinalnosti  $\alpha$ , i neka je  $\Sigma_\gamma(x)$  skup formula jezika  $\mathcal{L}$  za svaki  $\gamma < \alpha$ . Ako  $\mathbf{T}$   $\alpha$ -ispušta svaki  $\Sigma_\gamma$ , tada  $\mathbf{T}$  ima model kardinalnosti ne veće od  $\alpha$  koji ispušta svaki  $\Sigma_\gamma$ .

**DOKAZ** Ovaj dokaz prati dokaz standardne Proširene teoreme o ispuštanju tipova ([C. C. Chang–H. J. Keisler, Teorema 2.2.9]). Prvo sve rečenice jezika  $\mathcal{L}^+$  uredimo u niz  $\varphi_0, \varphi_1, \dots, \varphi_\gamma, \dots$  ( $\gamma < \alpha$ ), i tada konstruišemo lanac teorija

$$\mathbf{T} \subset \mathbf{T}_1 \subset \dots \subset \mathbf{T}_\gamma \subset \dots \quad \gamma < \alpha$$

takav da za svako  $\gamma < \alpha$  važi sledeće:

- (1) Svaka teorija  $\mathbf{T}_\gamma$  je konzistentno proširenje teorije  $\mathbf{T}$  sa manje od  $\alpha$  novih rečenica.
- (2) Ili  $\varphi_\gamma \in \mathbf{T}_{\gamma+1}$ , ili  $\neg\varphi_\gamma \in \mathbf{T}_{\gamma+1}$ .
- (3) Ako je  $\varphi_\gamma = \exists x\psi(x)$  i  $\varphi_\gamma \in \mathbf{T}_{\gamma+1}$ , tada  $\psi(c_\delta) \in \mathbf{T}_{\gamma+1}$ , gde je  $c_\delta$  prva konstanta iz  $\mathcal{L}^+$  koja se ne pojavljuje u  $\mathbf{T}_\gamma$  ni u  $\varphi_\gamma$ .
- (4) Za sve ordinale  $\delta, \lambda < \gamma$  postoji formula  $\sigma_\delta^\lambda(x) \in \Sigma_\lambda$  takva da je  $\neg\sigma_\delta^\lambda(c_\delta) \in \mathbf{T}_{\gamma+1}$ .

Pre početka konstrukcije uređujemo sve nove konstantne simbole iz  $\mathcal{L}^+$  u niz

$$c_\delta^\delta, c_{\delta+1}^\delta, \dots, c_\gamma^\delta, \dots \quad \gamma < \alpha$$

za svaki  $\Sigma_\delta$ .

Prvo opišimo konstrukciju teorije  $\mathbf{T}_{\gamma+1}$ .

(2) Ako je  $\varphi_\gamma$  konzistentna sa  $\mathbf{T}_\gamma$ , definišimo  $\mathbf{T}_\gamma = \mathbf{T}_\gamma \cup \{\varphi_\gamma\}$ , inače  $\mathbf{T}_\gamma = \mathbf{T}_\gamma \cup \{\neg\varphi_\gamma\}$ . Ovakav zapis je neformalan, ali formalan zapis bi bio opterećen suvišnim indeksima.

(3) Jednostavno.

(4) Ovo je beskonačna konstrukcija dužine  $\gamma$ . U  $\delta$ -tom koraku se za konstantu  $c_\gamma^\delta$  nalazi formula  $\sigma_\delta \in \Sigma_\delta$  takva da je rečenica  $\neg\sigma_\delta(c_\gamma^\delta)$  konzistentna sa teorijom  $\mathbf{T}_\gamma^\delta = \mathbf{T}_\gamma \cup \{\sigma_\lambda(c_\gamma^\lambda) \mid \lambda < \delta\}$ . Takva formula  $\sigma_\delta \in \Sigma_\delta$  postoji jer je na osnovu (1)  $\mathbf{T}_\gamma^\delta$  oblika  $\mathbf{T} \cup \Phi$  za neki skup rečenica  $\Phi$  jezika  $\mathcal{L}^+$  takav da je  $|\Phi| < \alpha$ , a po pretpostavci  $\mathbf{T}$   $\alpha$ -ispušta  $\Sigma_\delta$ . Konačno,  $\mathbf{T}_{\gamma+1} = \bigcup_{\delta < \gamma} \mathbf{T}_\delta$ .

(1) Sledi iz (2), (3) i (4).

Ovim je opisana konstrukcija za slučaj kada  $\gamma$  nije granični ordinal. Ako je  $\gamma$  granični ordinal, definišemo  $\mathbf{T}_\gamma = \bigcup_{\delta < \gamma} \mathbf{T}_\delta$ . Na kraju, uzмимо  $\mathbf{T}_\alpha = \bigcup_{\gamma < \alpha} \mathbf{T}_\gamma$ . Model za  $\mathbf{T}_\alpha$  generisan konstantama iz  $\mathcal{L}^+$  ispušta svaki  $\Sigma_\gamma$ . Q.E.D.



Neka su  $\alpha$  regularan kardinal,  $\mathfrak{A}$  zasićen model jezika  $\mathcal{L}$  kardinalnosti  $\alpha$  takav da za teoriju  $\mathbf{T}_<^0 = Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A}$  važi  $\mathcal{R}(\mathbf{T}_<^0)$  i  $c$  nova konstanta. Neka je teorija  $\mathbf{T}_<$  definisana sa  $\mathbf{T}_<^0 \cup \{\mathbf{a} < c \mid \mathbf{a} \in A\}$ , i za sve  $\mathbf{a} \in A$  neka je  $\Sigma_{\mathbf{a}}(x)$  skup formula  $\{x < \mathbf{a}\} \cup \{x \neq \mathbf{b} \mid \mathbf{b} \in A, \mathbf{b} < \mathbf{a}\}$ . U sledeće dve leme dokazujemo da  $\mathbf{T}_<$   $\alpha$ -ispušta  $\Sigma_{\mathbf{a}}$  za svaki  $\mathbf{a} \in A$ .

LEMA 4.3 (Uporediti sa [Ž. Mijajlović 1, Lema 2].) Uz zadržavanje oznaka iz prethodnog pasusa, neka je  $\Phi(x)$  neki skup formula jezika  $\mathcal{L}^+$  sa jednom slobodnom promenljivom  $x$  zatvoren za konačne konjunkcije, konzistentan sa  $\mathbf{T}_<$  i kardinalnosti  $\gamma < \alpha$ . Neka je  $C(\Phi) = \{c_\delta \mid \delta < \gamma\}$ . Tada su sledeća tvrđenja ekvivalentna:

- (a) Teorija  $\Phi(c) \cup \mathbf{T}_<$  nije konzistentna,  
 (b) Postoji  $\mathbf{b} \in A$  takav da je za svaku valuaciju  $V$  za  $C(\Phi)$  skup

$$S_V = \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \cup V \models \Phi(x)\}$$

ograničen nekim  $\mathbf{b}$  (važi  $S_V < \mathbf{b}$ ),

(c) Postoji formula  $\varphi(x, y_1, \dots, y_n)$  jezika  $\mathcal{L}$  takva da je za neku  $n$ -torku konstantnih simbola  $c_1, \dots, c_n$  jezika  $\mathcal{L}^+$  formula  $\varphi(x, c_1, \dots, c_n)$  u  $\Phi$ , i za neki  $\mathbf{b} \in A$ :

$$Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \models \forall x, x_1, \dots, x_n (\varphi(x, x_1, \dots, x_n) \rightarrow x < \mathbf{b}).$$

Za posledicu ove leme imamo da važi  $S_V \subset S_\varphi$ , gde su  $S_V$  i  $\varphi$  kao u formulaciji Leme, dok je

$$S_\varphi = \{x \mid Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \models \exists x_1, \dots, x_n \varphi(x, x_1, \dots, x_n)\}.$$

DOKAZ

(a) $\Rightarrow$ (c) Pretpostavimo da je teorija  $\Phi(c) \cup \mathbf{T}_<$  nekonzistentna. Tada postoje  $n$ -torka  $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_n$  elemenata iz  $A$  i formula  $\varphi(x, c_1, \dots, c_n)$  iz  $\Phi$  (ovde su  $c_1, \dots, c_n$  svi konstantni simboli iz  $C(\Phi)$  koje se pojavljuju u  $\varphi$ ) takvi da važi

$$Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \models (\mathbf{a}_1 < c \wedge \mathbf{a}_2 < c \wedge \dots \wedge \mathbf{a}_n < c) \rightarrow \neg \varphi(c, c_1, \dots, c_n),$$

i za  $\mathbf{b} = \max(\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_n)$ ,

$$Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \models \mathbf{b} < c \rightarrow \neg \varphi(c, c_1, \dots, c_n)$$

$$Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \models \varphi(c, c_1, \dots, c_n) \rightarrow c \leq \mathbf{b}$$

$$Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \models \forall x, x_1, \dots, x_n (\varphi(x, x_1, \dots, x_n) \rightarrow x \leq \mathbf{b})$$

(c) $\Rightarrow$ (b) Trivijalno.

(b) $\Rightarrow$ (a) Pretpostavimo da je teorija  $\Phi(c) \cup \mathbf{T}_<$  konzistentna i da za neki  $\mathbf{b} \in A$  i za svaku valuaciju  $V$  važi  $S_V < \mathbf{b}$ . Tada postoji model  $\mathfrak{B}$  jezika  $\mathcal{L}^+$  takav da važi  $\mathfrak{B} \models \mathbf{T}_< \cup \Phi(c)$  i  $|B| = \alpha$ . Neka  $A(\Phi)$  označava skup svih imena elemenata iz  $A$  koja se pojavljuju u nekoj formuli iz  $\Phi$ . Pošto je  $|A(\Phi)| \leq |\Phi| < \alpha$ , model  $\mathfrak{A}_1 = (\mathfrak{A}, \mathbf{b}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A(\Phi)}$  je zasićen. Neka  $\mathfrak{B}^-$  označava redukt modela  $\mathfrak{B}$  na jezik  $\mathcal{L}_{\mathfrak{A}_1}$ . Pošto je model  $\mathfrak{A}_1$  elementarno univerzalan, model  $\mathfrak{B}^-$  je izomorfan njegovom elementarnom podmodelu. Ovo elementarno ulaganje definiše valuaciju  $W$  za  $C(\Phi)$  takvu da je tip  $\Phi_W(x)$  u modelu  $\mathfrak{A}$  realizovan nekim  $c > \mathbf{b}$ . Prema tome, u modelu  $\mathfrak{A}$  skup  $S_W$  sadrži element  $c > \mathbf{b}$ , kontradikcija. **Q.E.D.**

LEMA 4.4 (Uporediti sa [Ž. Mijajlović 1, Lema 3].) Teorija  $\mathbf{T}_<$   $\alpha$ -ispušta  $\Sigma_{\mathbf{a}}$ .

DOKAZ Pretpostavimo suprotno, dakle da postoji neki skup rečenica  $\Phi(c, e)$  konzistentan sa  $\mathbf{T}_<$  takav da je  $|\Phi| = \lambda < \alpha$ , i da je za neki tip  $\Sigma_{\mathbf{a}}(x)$  i svaku formulu  $\sigma \in \Sigma_{\mathbf{a}}$  skup  $\Phi(c, e) \cup \{\neg \sigma(e)\}$  nekonzistentan sa  $\mathbf{T}_<$ .

Pošto je  $\Phi(c, e) \cup \{\mathbf{a} \leq e\}$  nekonzistentno sa  $\mathbf{T}_<$ , po Lemi 4.3 dobijamo da je skup

$$D = \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, \mathbf{a})_{\mathbf{a} \in A} \models \Phi(x, e) \cup \{\mathbf{a} \leq e\}\}$$

ograničen nekim  $d_1 \in A$ .

Takođe,  $\Phi(c, e) \cup \{e \neq b\}$  je nekonzistentno sa  $T_{<}$  za svaki  $b \in A$  takav da je  $b < a$ , pa po Lemi 4.3 postoje formula  $\varphi_b(x, x_1, \dots, x_n)$  i  $d_{\varphi_b} \in A$  takvi da

$$\begin{aligned} D_b &= \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \Phi(x, e) \cup \{e = b\}\} \\ &= \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \Phi(x, b)\} \\ &\subset \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \exists x_1, \dots, x_n \varphi_b(x, x_1, \dots, x_n)\} \\ &\subset \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models x < d_{\varphi_b}\} \end{aligned}$$

Primetimo da je  $\Phi_a = \{\varphi_b \mid b < a\}$  podskup od  $\Phi$ , pa je  $|\Phi_a| \leq \gamma$ .

**TVRĐENJE 4.1** Skup

$$\{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \Phi(x, e) \cup \{e < a\}\}$$

je ograničen u  $A$ .

**DOKAZ** Dokažimo prvo da je skup  $\bigcup_{b < a} D_b$  ograničen u  $A$ , iz čega sledi i Tvrdjenje.

$$\begin{aligned} \bigcup_{b < a} D_b &\subset \bigcup_{b < a} \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \exists x_1, \dots, x_n \varphi_b(x, x_1, \dots, x_n)\} \\ &\subset \bigcup_{\varphi \in \Phi_a} \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models x < d_{\varphi}\} \end{aligned}$$

Preostaje samo da se dokaže da je skup  $\{d_{\varphi} \mid \varphi \in \Phi_a\}$  ograničen u  $A$ . Ali, ovaj skup je kardinalnosti manje od  $\alpha$ , pa je tip  $\Psi(x) = \{d_{\varphi} < x \mid \varphi \in \Phi_a\}$  realizovan u  $\mathfrak{A}$  nekim  $e$ . **Q.E.D.**

Dokazali smo da je skup

$$\{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \Phi(x, e) \cup \{e < a\}\}$$

ograničen nekim  $d_2$ , pa je skup

$$\begin{aligned} &\{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \Phi(x, e)\} \\ &= \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \Phi(x, e) \cup \{e < a\}\} \\ &\cup \{x \in A \mid Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \models \Phi(x, e) \cup \{a \leq e\}\} \end{aligned}$$

takođe ograničen sa  $d_3 = \max(d_1, d_2)$ , i po Lemi 4.3, implikacija (b) $\Rightarrow$ (a),  $\Phi(c, e)$  je nekonzistentno sa  $T_{<}$ , kontradikcija. **Q.E.D.**

**TEOREMA 4.6** Svaki zasićen model  $\mathfrak{A}$  ( $|A| = \alpha$ ,  $\alpha$  je regularan) teorije  $T_{<}$  za koju važi  $\mathcal{R}(T_{<})$  je proširiv.

**DOKAZ** Neka je  $|A| = \alpha$ . Teorija  $T_{<} = Th(\mathfrak{A}, a)_{a \in A} \cup \{a < c \mid a \in A\}$   $\alpha$ -ispušta tip  $\Sigma_a(x) = \{x < a\} \cup \{x \neq b \mid b \in A, \mathfrak{A} \models b < a\}$  za svaki  $a \in A$ , tako da teorija  $T_{<}$  ima model kardinalnosti  $\alpha$  koji ispušta tip  $\Sigma_a(x)$  za svaki  $a \in A$ , a taj model je krajnje elementarno proširenje modela  $\mathfrak{A}$ . **Q.E.D.**

Pošto teorija  $T_{<}$  ima zasićen model svake nedostižne kardinalnosti veće od  $|\mathcal{L}_{T_{<}}|$ , Teorema 4.4 sledi iz dokazanog. Uz (GCH) za svaki regularan kardinal  $\alpha$  veći od  $|\mathcal{L}_{T_{<}}|$  postoji zasićen model teorije  $T_{<}$  kardinalnosti  $\alpha$ , tako da imamo

**TEOREMA 4.7** (GCH) Teorija  $T_{<}$  takva da važi  $\mathcal{R}(T_{<})$  ima proširiv model svake regularne kardinalnosti  $\alpha$  takve da je  $\alpha \geq |\mathcal{L}_{T_{<}}|$ .

**TEOREMA 4.8** Za svaku  $\omega_1$ -kategoričku teoriju  $T_{<}$  za koju važi  $\mathcal{R}(T_{<})$  i za svaki regularan kardinal  $\kappa$  važi

$$(a) \mathcal{E}_{\kappa}(T_{<}),$$

(b)  $\mathcal{O}_{\kappa^+}(\mathbf{T}_{<})$ , i

(c) Ovakva teorija ne postoji.

**DOKAZ** Po Morley-ovoj teoremi o kategoričnosti (videti recimo u [C. C. Chang–H. J. Keisler, Teorema 7.1.14]) svaki neprebrojiv model za  $\mathbf{T}_{<}$  je zasićen, pa (a) sledi iz Teoreme 4.7. (b) sledi iz (a) i primedbe posle Teoreme 4.1.

U zasićenom modelu kardinalnosti  $\kappa$  svaki definabilan skup je kardinalnosti  $\kappa$ , dok je u svakom  $\kappa$ -like modelu  $\mathfrak{A}$  za proizvoljni  $\mathbf{a} \in A$  skup  $A_{\mathbf{a}} = \{x \in A \mid \mathfrak{A} \models x < \mathbf{a}\}$  kardinalnosti manje od  $\kappa$ . Prema tome,  $\kappa$ -like model ne može da bude i zasićen. Iz ovoga i (b) sledi (c). **Q.E.D.**

Po Teoremi 4.6 svaki zasićen model teorije  $\mathbf{T}_{<}$  za koju važi  $\mathcal{R}(\mathbf{T}_{<})$  je proširiv. Dokažimo da klasa neprebrojivih proširivih modela ovim nije potpuno opisana, već da postoje i neprebrojivi proširivi modeli koji nisu zasićeni.

**TEOREMA 4.9** Ako je  $\mathbf{T}$  teorija prebrojivog jezika  $\mathcal{L} \supset \mathcal{L}_{\text{PA}}$  koja ima model čiji je redukt na  $\mathcal{L}_{\text{PA}}$  standardni model aritmetike  $(\omega, S, +, \cdot, <, 0)$  onda su svi modeli teorije  $\mathbf{T}$  proširivi.

**DOKAZ** Ovo je u stvari Napomena posle Teoreme 4.1. **Q.E.D.**

**KOROLAR** Za svaki neprebrojiv kardinal  $\kappa$  postoji proširiv model kardinalnosti  $\kappa$  koji nije zasićen.

**DOKAZ** Neka je  $\mathbf{T}$  kao u prethodnoj Teoremi. Ova teorija ima  $\kappa$ -like model, a  $\kappa$ -like model ne može da bude zasićen (videti dokaz Teoreme 4.8). **Q.E.D.**

**KOROLAR** Svaka teorija  $\mathbf{T}$  koja ima  $\omega$ -like model ima proširiv model svake beskonačne kardinalnosti.

**DOKAZ** Možemo da pretpostavimo da je  $\mathcal{L}_{\mathbf{T}} \cap \mathcal{L}_{\text{PA}} = \{<\}$ . Označimo sa  $\mathfrak{A}$   $\omega$ -like model teorije  $\mathbf{T}$ . Model  $\mathfrak{A}$  ima ekspanziju  $\mathfrak{A}^1$  na jezik  $\mathcal{L}_{\mathbf{T}} \cup \mathcal{L}_{\text{PA}}$  čiji je redukt na  $\mathcal{L}_{\text{PA}}$  standardni model za PA. Dakle, teorija  $\mathbf{T}_1 = \text{Th}(\mathfrak{A}^1)$  zadovoljava uslove Teoreme 4.9, i svi modeli su joj proširivi. Redukti modela teorije  $\mathbf{T}_1$  su upravo traženi modeli. **Q.E.D.**

Modeli ovakve teorije  $\mathbf{T}$  koji nemaju ekspanziju na jezik  $\mathcal{L}_{\mathbf{T}} \cup \mathcal{L}_{\text{PA}}$  mogu da budu neproširivi (ukoliko postoje).

## Bibliografija

- J. L. Bell–A. B. Slomson  
*Models and ultraproducts*, North–Holland, Amsterdam (1969).
- A. Blass  
*Models of arithmetic*, Madison (1978).
- C. C. Chang  
*A note on the two cardinal problem*, **Proc. AMS** 16 (1965) 1148–1155.
- C. C. Chang–H. J. Keisler  
*Model theory*, North–Holland, Amsterdam (1973).
- H. J. Keisler  
[1] *Some model–theoretic results for  $\omega$ -logic*, **Israel J. Math.** 4 (1966), str. 249–261.  
[2] *Logic with the quantifier "there exists uncountably many"*, **Annals of Mathematical Logic**, 1 (1970) str. 1–93  
[3] *Model theory for infinitary logic: Logic with countable conjunctions and countable quantifiers*, North–Holland, Amsterdam (1971).  
[4] *Forcing and the omitting types theorem*, u **Studies in model theory**, MAA Studies in mathematics vol 8, ed. M. D. Morley, 1973, str. 96–133.  
[5] *Models with orderings*, u **Logic, methodology and philosophy of science**, ed. B. van Rootstelaar i J. F. Staal, North–Holland 1968, str. 35–62.  
[6] *First order properties of pairs of cardinals*, **Bull. AMS**, vol. 72 (1966), str. 141–144.
- R. MacDowell–E. Specker  
*Modelle der arithmetik, Infinitistic methods*, Pergamon Press, London (1959).
- K. McAloon  
*Completeness theorems, incompleteness theorems and models of arithmetic*, **Trans. AMS** (1978), str. 253–277.
- Ž. Mijajlović  
[1] *A note on elementary end extension*, **Publ. Inst. Math.** 21(35) (1976), str. 141–144.  
[2] *On the definability of the quantifier "there exists uncountably many"*, **Studia Logica** XLIV, 3 (1985), str. 259–264  
[3] *An introduction to model theory*, University of Novi Sad (1987).  
[4] *Definable ultrapowers and the omitting types theorem*, **Publ. Inst. Math** (99) (1991).
- S. Orey  
*On  $\omega$ -consistency and related properties*, **JSL** 21, (1956), str. 246–252.
- J. Paris–L. Kirby  
 $\Sigma_n$ -collection schemas in arithmetic, u **Logic colloquium '77**, North–Holland, Amsterdam (1978) str. 199–209.
- F. Rowbottom  
*Some strong axioms of infinity incompatible with the axiom of constructibility*, **Annals of Mathematical Logic**, vol. 3 (1971), str. 1–44.
- J. H. Schmerl  
*Transfer theorems and their application to logics*, u **Model–theoretic logics**, ed. J. Barwise–S. Feferman, Springer–Verlag 1985, str. 177–210.
- S. Shelah  
[1] *A two–cardinal problem*, **Proc. AMS** 48, (1975) str. 207–213.

[2] *A two cardinal theorem and a combinatorial theorem*, *Proc. AMS*, 62 (1977), str. 134–136.

C. Smorynski

*The incompleteness theorem*, u *Handbook of Mathematical Logic*, ed. J. Barwise, North-Holland, Amsterdam (1977).

S. Todorčević

[1] *Conjectures of Rado and Chang and cardinal arithmetic*, Report No 91–17.

[2] *Partitioning pairs of countable ordinals*, *Acta Math.* 159 (1987), str. 261–294.

R. Vaught

*The Löwenheim–Skolem theorem*, u *Logic, methodology and philosophy of science, III*, ed. B. van Rootstelaar and J. F. Staal, North-Holland, Amsterdam, str. 81–92.

## Sadržaj

0. Uvod	1
0.1. Osnovne definicije i opis glavnih rezultata	1
0.2. Definabilni ultraproizvod	2
1. Proširenja prebrojivih modela	4
2. Modeli fragmenata Peanove aritmetike	7
3. Dvokardinalne teoreme	12
3.1. Šest dokaza jedne teoreme	13
3.2. Dvokardinalne teoreme iznad $\omega_1$	18
4. Proširenja neprebrojivih modela	20
Bibliografija	26