

Sveučilište u Zagrebu  
PMF–Matematički odjel

Marko Horvat

Goldblatt-Thomasonov teorem

Diplomski rad

Zagreb, listopad 2010.

Sveučilište u Zagrebu  
PMF–Matematički odjel

Marko Horvat

Goldblatt-Thomasonov teorem

Diplomski rad

Voditelj rada:  
doc. dr. sc. Mladen Vuković

Zagreb, listopad 2010.

Ovaj diplomski rad obranjen je dana \_\_\_\_\_ pred na-  
stavničkim povjerenstvom u sastavu:

1. \_\_\_\_\_, predsjednik

2. \_\_\_\_\_, član

3. \_\_\_\_\_, član

Povjerenstvo je rad ocijenilo ocjenom \_\_\_\_\_.

Potpisi članova povjerenstva:

1. \_\_\_\_\_

2. \_\_\_\_\_

3. \_\_\_\_\_

# Sadržaj

<b>Uvod</b>	<b>iii</b>
<b>1 Osnovni pojmovi</b>	<b>1</b>
1.1 Ultrafiltrti i ultraprodukti . . . . .	1
1.2 Osnovni modalni jezik . . . . .	7
Okviri i modeli . . . . .	8
1.3 Standardna translacija . . . . .	11
1.4 Osnovne konstrukcije . . . . .	13
Disjunktne unije . . . . .	13
Generirani podokviri i podmodeli . . . . .	14
Ograničeni morfizmi . . . . .	15
Ultrafiltrar-proširenja . . . . .	18
<b>2 Saturiranost</b>	<b>29</b>
<b>3 Dokaz Goldblatt-Thomasona</b>	<b>45</b>
3.1 „Oslabljivanje“ pretpostavki . . . . .	48
3.2 Jaka verzija Goldblatt-Thomasonovog teorema . . . . .	50
<b>Zaključak</b>	<b>53</b>
<b>Bibliografija</b>	<b>55</b>



# Uvod

Cilj ovog diplomskog rada je prezentirati dokaz Goldblatt-Thomasonovog teorema o modalnoj definabilnosti elementarnih klasa okvira. Prije samog dokaza pripremamo teren uvođenjem niza pojmove i oznaka te dokazivanjem niza tvrdnji koje će nam osigurati razinu razumijevanja definabilnosti dovoljnu za našu svrhu. Tijekom izlaganja podrazumijevamo poznavanje notacije i osnova logike prvog reda iz [12].

U prvom poglavlju, *Osnovni pojmovi*, odrađujemo polovinu spomenute pripreme. Najprije dokazujemo Łošov teorem o ultraproductima i činjenicu da su elementarne klase struktura zatvorene na ultraprodukte. Dajemo jednu verziju teorema kompaktnosti pomoću ultraprodukata te objašnjavamo standardnu translaciju, svojevrstan način prijevoda modalnih formula u specifičan jezik prvog reda. Potom opisujemo osnovni modalni jezik te definiramo dva ključna tipa struktura za proučavanje modalne logike: modele i okvire. Nakon toga uvodimo semantiku modela i okvira te preciziramo što je modalna definabilnost.

Uz to definiramo osnovne konstrukcije modela, odnosno okvira. To su redom: disjunktne unije, generirani podmodeli (podokviri), ograničeni morfizmi i ultrafiltrar-proširenja. Za svaku konstrukciju dokazujemo propoziciju o očuvanju istinitosti formula na modelima. Dajemo vezu klasa msaturiranih modela i Hennessy-Milnerovih klasa. Upoznavanjem koncepta bisimulacije upotpunjujemo sliku o izražajnoj snazi modela. Detaljno se bavimo ultrafiltrar-proširenjima i raspisujemo primjer od velikog značaja za kasniji dokaz modalne nedefinabilnosti određene klase okvira. Pri prijelazu na okvire zaokružujemo cjelinu koristeći alate razvijene u čitavom poglavlju. Dokazujemo očuvanje valjanosti modalnih formula pri osnovnim konstrukcijama te propoziciju o spajanju točkom generiranih podokvira.

Drugo poglavlje, *Saturiranost*, čini drugu polovinu priprema za dokaz Goldblatt-Thomasona. Ono što će se pokazati vrlo ozbiljnom poteškoćom u dokazu jest grubo provođenje ideje dokaza: napuhat ćemo jezik, a time i skup nelogičkih simbola u koji ćemo taj jezik preslikati, do neprebrojivog. Time će nam egzistenciju jedne posebne strukture biti puno teže dokazati, pa je u ovom poglavlju nužno izgraditi dobro razumijevanje djelića teorije modela koji nam je potreban za uspješno otklanjanje problema kardinalnosti jezika za tu konkretnu primjenu. Dva najvažnija teorema svakako su upravo najavljeni postojanje  $\alpha^+$ -dobrih prebrojivo nepotpunih ultrafiltara nad skupom kardinalnosti  $\alpha$  te mogućnost proizvodnje  $\alpha$ -saturiranih modela pomoću takvih ultrafiltara. Oslanjamо se i na standardnu translaciju za dobivanje veze m-saturiranosti i  $\omega$ -saturiranosti modela.

Konačno, u trećem poglavlju zvanom *Dokaz Goldblatt-Thomasona* dajemo cjelovit dokaz Goldblatt-Thomasonovog teorema koji kaže da su elementarne klase okvira modalno definabilne ako i samo ako su zatvorene na svaku od osnovnih konstrukcija okvira. Ono što zapravo mislimo time je zatvorenost klase na disjunktne unije, generirane podokvire i slike pri ograničenim morfizmima te reflektiranje ultrafiltrar-proširenja. Nakon toga diskutiramo mogućnost brisanja po jedne osnovne konstrukcije iz iskaza i proučavamo istinitost tako izmijenjenog teorema. Korak po korak otkrivamo da trebamo pretpostaviti zatvorenost na sve četiri konstrukcije, odnosno uočavamo da zatvorenost klase na tri konstrukcije ne povlači nužno modalnu definabilnost te klase. Na samom kraju poglavlja dokazujemo jaku verziju Goldblatt-Thomasonovog teorema koja ne prepostavlja elementarnost klase okvira, već samo njenu zatvorenost na ultrapotencije.

*Ovim putem zahvaljujem svom mentoru, doc. dr. sc. Mladenu Vukoviću, na odličnoj predloženoj temi, mnogim korisnim savjetima, pregrštu literature, a ponajviše na velikom strpljenju tijekom izrade ovog diplomskog rada.*

# Poglavlje 1

## Osnovni pojmovi

### 1.1 Ultrafiltrti i ultraprodukti

Počet ćemo naše izlaganje davanjem definicija filtra i ultrafiltra. Filter će nam poslužiti u trenutku kad ćemo poželjeti razgovarati o „velikim” podskupovima nekog skupa indeksa. Iz definicije će biti evidentno zašto te skupove možemo zamišljati baš kao „velike”. Ultrafilter će pak svojom strukturom idejno implicirati nužnost da svaki podskup indeksnog skupa ili bude „velik” ili ima „velik” komplement. To će nam omogućiti da jednostavno izađemo na kraj s negacijama formula kad to bude potrebno.

**Definicija 1.1.** Neka je  $I$  neprazan skup. Kažemo da je familija  $F$  podskupova od  $I$  *filter nad  $I$*  ako vrijedi:

- $I \in F$ ,
- ako je  $X, Y \in F$ , tada je  $X \cap Y \in F$  te
- ako je  $X \in F$  i  $X \subseteq Z \subseteq I$ , tada je  $Z \in F$ .

Kažemo da je filter  $F$  nad  $I$  *pravi filter* ako je  $F \neq \mathcal{P}(I)$  (ekvivalentno:  $\emptyset \notin F$ ). Za pravi filter  $F$  nad  $I$  kažemo da je *ultrafilter* ako za sve  $X \subseteq I$  vrijedi:  $X \in F$  ako i samo ako  $I \setminus X \notin F$ .

Neka je  $X \subseteq I$ . Lako je pokazati da je tada  $\{Y \subseteq I : X \subseteq Y\}$  filter nad  $I$ . Nazivamo ga *filtrom generiranim skupom  $X$* . Ako je filter generiran jednočlanim skupom, nazivamo ga *glavnim filtrom*.

*Primjer.* Neka je  $I$  beskonačan skup. Tada je  $F = \{X \subseteq I : I \setminus X \text{ konačan}\}$  pravi filter. Nazivamo ga *Fréchetovim filtrom*.

Objasnit ćemo jednu konstrukciju koja se pokazala vrlo korisnom u teoriji modela: radi se o ultraproductu familije struktura. U tome će nam pomoći definicija ultraproducta familije skupova.

**Definicija 1.2.** Neka je  $I \neq \emptyset$ ,  $\{A_i : i \in I\}$  familija nepraznih skupova te  $U$  ultrafilter nad  $I$ . Pogledajmo Kartezijev produkt dane familije:

$$\prod_{i \in I} A_i = \{f \mid f : I \rightarrow \bigcup_{i \in I} A_i, f(i) \in A_i \text{ za svaki } i \in I\}.$$

Za  $f, g \in \prod_{i \in I} A_i$  definiramo sljedeću relaciju ekvivalencije:  $f \sim g$  ako i samo ako je  $\{i \in I : f(i) = g(i)\} \in U$ . Kvocijentni skup  $\prod_{i \in I} A_i / \sim$  po toj relaciji nazivamo *ultraproductom familije skupova*  $\{A_i : i \in I\}$  i označavamo ga  $\prod_U A_i$ . Klasu ekvivalencije čiji je reprezentant funkcija  $f$  označavamo  $f_U$ .

Prije nastavka opisujemo jednu sasvim specijalnu upotrebu  $\lambda$ -notacije praktičnu za definiranje relativno jednostavnih funkcija bez imenovanja istih.

*Oznaka.* Neka su  $I$  i  $J$  proizvoljni skupovi. Pisat ćemo  $\lambda i.j$  za funkciju koja elementu  $i \in I$  pridružuje vrijednost  $j \in J$ .

**Definicija 1.3.** Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $I \neq \emptyset$ ,  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  familija  $\sigma$ -struktura te  $U$  ultrafilter nad  $I$ . Kažemo da je  $\sigma$ -struktura  $\mathfrak{M}$  *ultraproduct familije  $\sigma$ -struktura*  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  ako je  $|\mathfrak{M}| = \prod_U |\mathfrak{M}_i|$  i

(i) za svaki  $n$ -mjesni relacijski simbol  $R \in \sigma$  i  $f_U^1, \dots, f_U^n \in |\mathfrak{M}|$  vrijedi

$$R^{\mathfrak{M}}(f_U^1, \dots, f_U^n) \iff \{i \in I : R^{\mathfrak{M}_i}(f^1(i), \dots, f^n(i))\} \in U,$$

(ii) za svaki  $m$ -mjesni funkcijski simbol  $F \in \sigma$  i  $f_U^1, \dots, f_U^m \in |\mathfrak{M}|$  vrijedi

$$F^{\mathfrak{M}}(f_U^1, \dots, f_U^m) = (\lambda i. F^{\mathfrak{M}_i}(f^1(i), \dots, f^m(i)))_U \text{ te}$$

(iii) za svaki konstantski simbol  $c \in \sigma$  vrijedi

$$c^{\mathfrak{M}} = (\lambda i. c^{\mathfrak{M}_i})_U.$$

Pri dokazivanju Goldblatt-Thomasonovog teorema trebat će nam Łošov teorem o ultraproduktima. Također, iz Łošovog teorema direktno dobivamo da je svaka elementarna klasa zatvorena na ultraprodukte.

**Teorem 1.4** (Łošov teorem o ultraproduktima). *Neka je  $I \neq \emptyset$ ,  $\sigma$  skup ne-  
logičkih simbola,  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  familija  $\sigma$ -struktura,  $U$  ultrafiltrar nad  $I$  te  
 $\mathfrak{M} = \prod_U \mathfrak{M}_i$ .*

(i) Za svaki  $\sigma$ -term  $t(x_1 \dots x_n)$  i elemente  $f_U^1, \dots, f_U^n \in |\mathfrak{M}|$  vrijedi:

$$t^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n] = (\lambda i. t^{\mathfrak{M}_i}[f^1(i) \dots f^n(i)])_U.$$

(ii) Za svaku  $\sigma$ -formulu  $\phi(x_1 \dots x_n)$  i elemente  $f_U^1, \dots, f_U^n \in |\mathfrak{M}|$  vrijedi:

$$\mathfrak{M} \models \phi[f_U^1 \dots f_U^n] \iff \{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \phi[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U.$$

*Dokaz.* Dokaz prve tvrdnje provodimo indukcijom po duljini terma, a druge po složenosti formule.

(i) Iz definicije ultraprodukta  $\sigma$ -struktura odmah vidimo da je tvrdnja istinita ako je  $t(x_1 \dots x_n)$  oblika  $F(x_1 \dots x_n)$  ili  $c$ , gdje su  $F$  i  $c$  redom funkcionalni, odnosno konstantni simboli. Pretpostavimo stoga da imamo  $t(x_1 \dots x_n) = F(t_1(x_1 \dots x_n) \dots t_m(x_1 \dots x_n))$ , gdje termi  $t_1, \dots, t_m$  zadovoljavaju (i). Prema definiciji interpretacije terma je  $t^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n] = F^{\mathfrak{M}}(t_1^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n] \dots t_m^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n])$ .

Iz prepostavke indukcije za  $t_1, \dots, t_m$  dobivamo  $t_k^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n] = g_U^k$ , za sve  $k \in \{1 \dots m\}$ , uz  $g^k = \lambda i. t_k^{\mathfrak{M}_i}[f^1(i) \dots f^n(i)]$ . Iz definicije ultraprodukta  $\sigma$ -struktura slijedi  $F^{\mathfrak{M}}(g_U^1 \dots g_U^m) = (\lambda i. F^{\mathfrak{M}_i}(g^1(i) \dots g^m(i)))_U$ . Iz prethodnog i  $t^{\mathfrak{M}_i}[f^1(i) \dots f^n(i)] = F^{\mathfrak{M}_i}(g^1(i) \dots g^m(i))$  slijedi

$$t^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n] = F^{\mathfrak{M}}(g_U^1 \dots g_U^m) = (\lambda i. t^{\mathfrak{M}_i}[f^1(i) \dots f^n(i)])_U.$$

(ii) Neka su  $t_1, \dots, t_m$   $\sigma$ -termi,  $R$   $m$ -mjesni relacijski simbol i  $\phi(x_1 \dots x_n) = R(t_1(x_1 \dots x_n) \dots t_m(x_1 \dots x_n))$ . Iz definicije istinitosti  $\sigma$ -formula na  $\sigma$ -strukturama dobivamo:

$$\begin{aligned}
\mathfrak{M} \models \phi[f_U^1 \dots f_U^n] &\iff \\
\mathfrak{M} \models R(t_1[f_U^1 \dots f_U^n] \dots t_m[f_U^1 \dots f_U^n]) &\iff \\
R^{\mathfrak{M}}(t_1^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n] \dots t_m^{\mathfrak{M}}[f_U^1 \dots f_U^n]) &\stackrel{(i)}{\iff} \\
R^{\mathfrak{M}}((\lambda i. t_1^{\mathfrak{M}}[f^1(i) \dots f^n(i)])_U \dots (\lambda i. t_m^{\mathfrak{M}}[f^1(i) \dots f^n(i)])_U) &\iff \\
\{i \in I : R^{\mathfrak{M}_i}(t_1^{\mathfrak{M}_i}[f^1(i) \dots f^n(i)] \dots t_m^{\mathfrak{M}_i}[f^1(i) \dots f^n(i)])\} \in U &\iff \\
\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \phi[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U.
\end{aligned}$$

Time smo dokazali tvrdnju za atomarne formule. Preostaje pokazati da tvrdnja vrijedi u slučaju baze  $\{\neg, \wedge, \exists\}$ . Pokažimo najprije da vrijedi za  $\phi = \neg\psi(x_1 \dots x_n)$  uz pretpostavku da  $\psi$  zadovoljava (ii):

$$\begin{aligned}
\mathfrak{M} \models \phi[f_U^1 \dots f_U^n] &\iff \\
\mathfrak{M} \not\models \psi[f_U^1 \dots f_U^n] &\stackrel{(ii)}{\iff} \\
\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \psi[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \notin U &\iff \\
\{i \in I : \mathfrak{M}_i \not\models \psi[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U &\iff \\
\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \phi[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U.
\end{aligned}$$

Znamo da vrijedi:

$$X \cap Y \in U \iff X, Y \in U. \quad (*)$$

Naime, ako je  $X \cap Y \in U$ , iz definicije filtra i  $X, Y \supseteq X \cap Y$  dobivamo  $X, Y \in U$ . Drugi smjer je ugrađen u definiciju filtra. Pomoću te činjenice dokazujemo tvrdnju za  $\phi = \psi_1(x_1 \dots x_n) \wedge \psi_2(x_1 \dots x_n)$  uz pretpostavku da  $\psi_1, \psi_2$  zadovoljavaju (ii):

$$\begin{aligned}
\mathfrak{M} \models \phi[f_U^1 \dots f_U^n] &\iff \\
\mathfrak{M} \models \psi_1[f_U^1 \dots f_U^n] \text{ i } \mathfrak{M} \models \psi_2[f_U^1 \dots f_U^n] &\stackrel{(ii)}{\iff} \\
\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \psi_k[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U \text{ za } k = 1, 2 &\stackrel{(*)}{\iff} \\
\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \phi[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U.
\end{aligned}$$

Konačno, riješimo  $\phi(x_1 \dots x_n) = (\exists x_0)\psi(x_0x_1 \dots x_n)$ , uz pretpostavku da  $\psi$  zadovoljava (ii):

$$\begin{aligned} \mathfrak{M} \models \phi[f_U^1 \dots f_U^n] &\iff \\ \text{postoji } f_U^0 \in |\mathfrak{M}| \text{ t.d. } \mathfrak{M} \models \psi[f_U^0 f_U^1 \dots f_U^n] &\stackrel{(ii)}{\iff} \\ \text{postoji } f_U^0 \in |\mathfrak{M}| \text{ t.d. } \{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \psi[f^0(i)f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U. \end{aligned}$$

Treća tvrdnja implicira  $\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \phi[f^1(i) \dots f^n(i)]\} \in U$ . Obratno, posljednje povlači da postoji funkcija (AC)  $f^0 \in \prod_{i \in I} |\mathfrak{M}_i|$  takva da vrijedi treća tvrdnja gore.

□

Podsjetimo se definicije elementarnih klasa  $\sigma$ -struktura.

**Definicija 1.5.** Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $I \neq \emptyset$  skup indeksa te  $\mathcal{K} = \{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  familija  $\sigma$ -struktura. Za  $S$  neprazan skup  $\sigma$ -formula definiramo  $\text{Mod}(S) = \{\mathfrak{M} : \mathfrak{M} \models S\}$ . Kažemo da je  $\mathcal{K}$  elementarna klasa  $\sigma$ -struktura ako je  $\mathcal{K} = \text{Mod}(S)$  za neki  $S$ .

**Korolar 1.6.** Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola. Ako je klasa  $\mathcal{K}$   $\sigma$ -struktura elementarna, onda je  $\mathcal{K}$  zatvorena na ultraprodukte.

*Dokaz.* Budući da je  $\mathcal{K}$  elementarna, postoji skup  $S$   $\sigma$ -formula takav da je  $\mathcal{K} = \text{Mod}(S)$ . Neka su  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\} \subseteq \mathcal{K}$ ,  $U$  ultrafiltrar nad  $I$  te  $\phi \in S$  proizvoljni. Tada, zbog  $\mathfrak{M}_i \models \phi$  za sve  $i \in I$  i  $I \in U$ , iz Lošovog teorema o ultraproduktima slijedi  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models \phi$ . To povlači  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models S$ , tj.  $\prod_U \mathfrak{M}_i \in \mathcal{K}$ . □

Prisjećajući se teorema kompaktnosti iz logike prvog reda, dokazat ćemo jednu njegovu verziju pomoću ultraprodukata. Ta verzija je korisna jer točno znamo na kojoj strukturi dobivamo ispunjivost danog konačno ispunjivog skupa formula.

No, da bismo zaista dokazali spomenutu verziju teorema kompaktnosti, nakon kratke pripreme najprije dokazujemo dva oblika teorema o ultrafiltru. Taj teorem nije isključivo zanimljiv sam po sebi jer upućuje na bogatu raznolikost ultrafiltara, nego će nam više puta biti od velike koristi u ovom radu.

**Definicija 1.7.** Neka je  $E$  neprazna familija skupova. Kažemo da  $E$  ima svojstvo konačnih presjeka ako za sve  $X, Y \in E$  vrijedi  $X \cap Y \neq \emptyset$ .

**Lema 1.8.** *Filtar  $F$  je pravi ako i samo ako ima svojstvo konačnih presjeka.*

*Dokaz.* Kad filter  $F$  ne bi imao svojstvo konačnih presjeka, postojali bi  $X, Y \in F$  takvi da je  $F \ni X \cap Y = \emptyset$ . Obratno, ako vrijedi  $\emptyset \in F$ , onda je  $\emptyset \cap \emptyset = \emptyset$ , pa  $F$  nema svojstvo konačnih presjeka.  $\square$

**Teorem 1.9.** *Neka je  $I$  neprazan skup te  $E \subseteq \mathcal{P}(I)$  koji ima svojstvo konačnih presjeka. Tada postoji ultrafilter  $U$  nad  $I$  takav da je  $E \subseteq U$ .*

*Dokaz.* Označimo

$$F_0 = \bigcap \{F' : F' \text{ filter nad } I, E \subseteq F'\} \supseteq E.$$

Lako se provjeri da je  $F_0$  filter koji ima svojstvo konačnih presjeka, pa iz leme 1.8 slijedi da je pravi filter.

Sada definiramo

$$F = \{F' : F' \text{ pravi filter nad } I, E \subseteq F'\}.$$

Budući da je  $F_0 \in F$ , vrijedi da je  $F$  neprazan. Skup  $(F, \subset)$  je parcijalno uređen. Neka je  $L$  proizvoljan lanac u  $F$ . Lako se provjeri da je  $\bigcup L$  pravi filter koji sadrži  $E$ . Time smo pokazali da svaki lanac  $L$  u  $F$  ima gornju među. Iz Zornove leme slijedi da postoji maksimalan element  $U \in F$ .

Preostaje dokazati da je  $U$  ultrafilter. Za to je dovoljno pokazati da za svaki  $X \subseteq I$  vrijedi:  $X \in U$  ako i samo ako  $I \setminus X \notin U$ . Neka je  $X \in U$ . Tada bi iz  $I \setminus X \in U$  slijedilo  $\emptyset = X \cap (I \setminus X) \in U$ . Obratno, ako je  $I \setminus X \notin U$ , ne može biti i  $X \notin U$ . Naime, pretpostavimo da jest  $X \notin U$ . Pogledajmo filter  $U' = \{Y \subseteq I : Y \supseteq X \cap A, A \in U\} \supseteq U \supseteq E$ . Budući da je taj filter pravi zbog pretpostavke  $I \setminus X \notin U$ , sadrži  $E$  te je veći od  $U$ , vrijedi  $U = U' \ni X$ . Time je dobivena kontradikcija s pretpostavkom  $X \notin U$ .  $\square$

**Korolar 1.10.** *Neka je  $I$  neprazan skup. Svaki pravi filter  $F$  nad  $I$  može se proširiti do ultrafiltra nad  $I$ .*

*Dokaz.* Filter  $F$  prema lemi 1.8 ima svojstvo konačnih presjeka, pa se prema teoremu 1.9 može proširiti do ultrafiltra nad  $I$ .  $\square$

*Napomena.* Neki autori nazivaju teorem 1.9, a neki korolar 1.10 teoremom o ultrafiltru. Iako neće biti zabune oko toga koja nam varijanta treba u danom trenutku, eksplisitno ćemo navesti koju koristimo.

Sada dokazujemo ranije navedenu verziju teorema kompaktnosti pomoću ultraprodukata koja će nam trebati za bitan korak u dokazu Goldblatt-Thomasonovog teorema.

**Korolar 1.11.** *Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $\Delta$  skup  $\sigma$ -formula,  $I = \mathcal{P}_\omega(\Delta)$  te  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  familija  $\sigma$ -struktura takvih da za svaki  $i \in I$  vrijedi  $\mathfrak{M}_i \models i$ . Tada postoji ultrafiltr U nad I takav da  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models \Delta$ .*

*Dokaz.* Za svaki  $\phi \in \Delta$ , neka je  $\hat{\phi} = \{i \in I : \phi \in i\}$ . Skup  $E = \{\hat{\phi} : \phi \in \Delta\}$  ima svojstvo konačnih presjeka jer vrijedi  $\{\phi_1, \dots, \phi_n\} \in \hat{\phi}_1 \cap \dots \cap \hat{\phi}_n$ . Prema teoremu 1.9,  $E$  je moguće proširiti do ultrafiltra  $U$  nad  $I$ . Ako je  $i \in \hat{\phi}$ , tada je  $\phi \in i$ , iz čega slijedi  $\mathfrak{M}_i \models \phi$ . Stoga za svaki  $\phi \in \Delta$  dobivamo  $\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \phi\} \supseteq \hat{\phi}$  i  $\hat{\phi} \in U$ . Prema tome,  $\{i \in I : \mathfrak{M}_i \models \phi\} \in U$ . Iz Lošovog teorema dobivamo da je  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models \phi$  za sve  $\phi \in \Delta$ .  $\square$

## 1.2 Osnovni modalni jezik

Alfabet osnovnog modalnog jezika sastoji se od skupa  $\Phi$  propozicionalnih varijabli (označavamo ih  $p, q, r, \dots$ ), logičkih veznika  $\neg$  i  $\vee$  te unarnog modalnog operatora  $\Diamond$ . Često ćemo podrazumijevati da je skup  $\Phi$  unaprijed fiksiran. Formule u osnovnom modalnom jeziku tvore se od propozicionalnih varijabli, propozicionalne konstante  $\perp$ , negacije, disjunkcije i operatora  $\Diamond$ . Kraće to zapisujemo ovako:

$$\phi := p \mid \perp \mid \neg \phi \mid \psi \vee \phi \mid \Diamond \phi.$$

Skup svih formula osnovnog modalnog jezika s propozicionalnim varijablama iz skupa  $\Phi$  označavamo  $\text{Form}(\Phi)$ . Kad u radu govorimo o *modalnim formulama*, podrazumijevamo da se radi o formulama iz  $\text{Form}(\Phi)$ .

Još se definira dualni modalni operator od  $\Diamond$  kao  $\Box \phi := \neg \Diamond \neg \phi$ . Umjesto  $n$  uzastopnih simbola  $\Diamond$ , odnosno  $\Box$ , pisat ćemo redom  $\Diamond^n$ , odnosno  $\Box^n$ . Pokrate za ostale logičke veznike su sljedeće:

- $\phi \wedge \psi := \neg(\neg\phi \vee \neg\psi)$
- $\phi \rightarrow \psi := \neg\phi \vee \psi$
- $\phi \leftrightarrow \psi := (\phi \rightarrow \psi) \wedge (\psi \rightarrow \phi)$

Uvodimo i jednu pokratu za logičku konstantu:  $\top := \neg\perp$ .

Moguće je dati generalizaciju definiranih pojmoveva na dva različita načina: nema razloga za ograničavanje na jezike s jednim simbolom  $\diamond$  u alfabetu, isto tako ni za ograničavanje na modalnosti kojima samo jedna formula može biti argument.

Drugim riječima, mogli bismo pričati o različitim modalnim operatorima i tipovima modalne sličnosti (općeniti modalni jezici sadrže prebrojivo mnogo modalnih operatora proizvoljnih mjesnosti). Međutim, dokaz glavnog rezultata provest ćemo koristeći goreopisani jezik uz napomenu da je analogan onom općenitijem.

## Okviri i modeli

Definiramo relacijsku strukturu koja će biti osnova našeg proučavanja modalne logike.

**Definicija 1.12.** Uređen par  $\mathfrak{F} = (W, R)$  gdje je  $W$  neprazan skup (nazivamo ga *nosačem od*  $\mathfrak{F}$ , oznaka:  $|\mathfrak{F}|$ ), a  $R \subseteq W \times W$  binarna relacija na skupu  $W$  nazivamo *okvirom*. Elemente skupa  $W$  nazivamo *svjetovima*, a  $R$  *relacijom dostizivosti*.

*Napomena.* Često ćemo umjesto  $(w, v) \in R$  pisati  $wRv$  ili  $Rwv$ . Također, ako postoji  $w_0, \dots, w_k \in W$  takvi da je  $w = w_0Rw_1Rw_2R\dots R w_k = v$ , pisat ćemo  $wR^k v$ .

Kako bismo mogli govoriti o istinitosti, prije svega propozicionalnih varijabli, a zatim i formula, definirat ćemo pojmom koji obogaćuje strukturu okvira.

**Definicija 1.13.** Uređen par  $\mathfrak{M} = (\mathfrak{F}, V)$  gdje je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  okvir, a  $V : \Phi \rightarrow \mathcal{P}(W)$  funkcija nazivamo *modelom*. Nosač  $W$  okvira  $\mathfrak{F}$  nazivamo i *nosačem modela*  $\mathfrak{M}$  te ga označavamo  $|\mathfrak{M}|$ . Funkciju  $V$  nazivamo *valuacijom*.

Nadalje uvodimo pojam koji opisuje što znači da je neka formula istinita na svijetu iz modela.

**Definicija 1.14.** Neka je  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  model te  $w \in W$ . Tada induktivno definiramo *istinitost od  $\phi$  na  $w$*  (pišemo  $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$  ili, kraće,  $w \Vdash \phi$ ):

- za svaki  $p \in \Phi$ ,  $w \Vdash p$  ako i samo ako  $w \in V(p)$ ,
- ne vrijedi  $w \Vdash \perp$ ,
- $w \Vdash \neg\phi$  ako i samo ako nije  $w \Vdash \phi$ ,
- $w \Vdash \phi \vee \psi$  ako i samo ako je  $w \Vdash \phi$  ili  $w \Vdash \psi$  te
- $w \Vdash \Diamond\phi$  ako i samo ako za neki  $v \in W$  takav da je  $wRv$  vrijedi  $v \Vdash \phi$ .

Iz definicije slijedi da je  $w \Vdash \Box\phi$  ako i samo ako za svaki  $v \in W$  takav da je  $wRv$  vrijedi  $v \Vdash \phi$ . Uočimo da možemo proširiti valuaciju  $V$  tako da djeluje na formulama, a ne samo na propozicionalnim varijablama. Tada za formulu  $\phi$  imamo:  $V(\phi) = \{w \in W : w \Vdash \phi\}$ .

**Definicija 1.15.** Kažemo da je *formula  $\phi$  istinita (ispunjiva) na modelu  $\mathfrak{M}$*  ako je  $w \Vdash \phi$  za svaki (neki)  $w \in W$ . To označavamo  $\mathfrak{M} \Vdash \phi$  ( $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$ ). Također, kažemo da je *skup formula  $\Sigma$  istinit (ispunjiv) na modelu  $\mathfrak{M}$*  ako su sve formule iz  $\Sigma$  istinite na svakom (nekom) svijetu  $w$  modela  $\mathfrak{M}$ . Tu činjenicu označavamo  $\mathfrak{M} \Vdash \Sigma$  ( $\mathfrak{M}, w \Vdash \Sigma$ ). U oznakama ispunjivosti na svijetu, odnosno modelu možemo ispuštiti model ukoliko nema mogućnosti zabune.

**Definicija 1.16.** Kažemo da je skup formula  $X$  *ispunjiv u klasi okvira  $\mathcal{K}$*  ako u  $\mathcal{K}$  postoji okvir  $\mathfrak{F}$  takav da su sve formule  $\phi$  iz  $X$  za neku valuaciju  $V_\phi$  ispunjive na modelu  $(\mathfrak{F}, V_\phi)$ .

Kako bismo se mogli udaljiti od modela i proučavati semantiku okvira, definirat ćemo valjanost.

**Definicija 1.17.** Formula  $\phi$  je *valjana na svijetu  $w$  u okviru  $\mathfrak{F}$*  ako je  $\phi$  istinita na  $w$  u svakom modelu  $(\mathfrak{F}, V)$  (oznaka je  $\mathfrak{F}, w \Vdash \phi$  ili, ako nema mogućnosti zabune,  $w \Vdash \phi$ ). Kažemo da je  $\phi$  *valjana na okviru  $\mathfrak{F}$*  ako je

valjana na svakom svjetu u  $\mathfrak{F}$  (oznaka:  $\mathfrak{F} \models \phi$ ). Nadalje, kažemo da je  $\phi$  valjana na klasi okvira  $\mathcal{C}$  ako je valjana na svakom okviru iz klase  $\mathcal{C}$  (oznaka:  $\mathcal{C} \models \phi$ ). Kažemo da je  $\phi$  valjana ako je valjana na klasi svih okvira (oznaka:  $\models \phi$ ). Skup svih formula koje su valjane na klasi okvira  $\mathcal{C}$  nazivamo *logikom od  $\mathcal{C}$*  (oznaka:  $\Lambda_{\mathcal{C}}$ ).

*Napomena.* Analogno istinitosti i ispunjivosti definiramo *valjanost skupa formula  $\Sigma$  na svjetu u okviru, na okviru te na klasi okvira*.

Slijedeći općenitu definiciju ultraproducta familije  $\sigma$ -struktura, definiramo ultraproduct familije okvira, odnosno modela.

**Definicija 1.18.** Neka je  $I \neq \emptyset$ ,  $U$  ultrafiltrat nad  $I$  te  $\{\mathfrak{F}_i = (W_i, R_i) : i \in I\}$  familija okvira. Kažemo da je  $\mathfrak{F} = \prod_U \mathfrak{F}_i = (W_U, R_U)$  ultraproduct familije okvira  $\{\mathfrak{F}_i : i \in I\}$  ako vrijedi:

- (i)  $W_U = \prod_U W_i$  te
- (ii)  $f_U R_U g_U$  ako i samo ako je  $\{i \in I : f(i) R_i g(i)\} \in U$ .

Neka je  $I \neq \emptyset$ ,  $U$  ultrafiltrat nad  $I$  te  $\{\mathfrak{M}_i = (\mathfrak{F}_i, V_i) : i \in I\}$  familija modela. Kažemo da je  $\mathfrak{M} = \prod_U \mathfrak{M}_i = (\mathfrak{F}, V_U)$  ultraproduct familije modela  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  ako vrijedi:

- (i)  $\mathfrak{F} = \prod_U \mathfrak{F}_i$  te
- (ii)  $f_U \in V_U(p)$  ako i samo ako je  $\{i \in I : f(i) \in V_i(p)\} \in U$ .

*Napomena.* Kao i kod ultraproducta familije  $\sigma$ -struktura, lako je pokazati da su dane definicije dobre.

Spomenimo usput pojam koji predstavlja modalni analogon elementarno ekvivalentnih struktura u logici prvog reda te definirajmo glavni pojam o kojem ćemo govoriti, modalnu definabilnost.

**Definicija 1.19.** Neka su  $\mathfrak{M}$  i  $\mathfrak{M}'$  modeli te  $w \in |\mathfrak{M}|$  i  $w' \in |\mathfrak{M}'|$ . Kažemo da su  $w$  i  $w'$  *modalno ekvivalentni* ako za sve  $\phi \in \text{Form}(\Phi)$  vrijedi:  $\mathfrak{M}, w \models \phi$  ako i samo ako  $\mathfrak{M}', w' \models \phi$  (oznaka:  $\mathfrak{M}, w \equiv \mathfrak{M}', w'$  ili, kraće,  $w \equiv w'$ ).

Kažemo da su  $\mathfrak{M}$  i  $\mathfrak{M}'$  *modalno ekvivalentni modeli* ako su svaka dva svijeta  $w \in |\mathfrak{M}|$  i  $w' \in |\mathfrak{M}'|$  modalno ekvivalentna (oznaka:  $\mathfrak{M} \equiv \mathfrak{M}'$ ).

**Definicija 1.20.** Neka je  $\mathcal{C}$  klasa modela (okvira) te  $\Gamma$  skup modalnih formula. Kažemo da  $\Gamma$  definira klasu  $\mathcal{K}$  modela (okvira) iz  $\mathcal{C}$  ako za sve modele (okvire)  $\mathfrak{M} \in \mathcal{C}$  ( $\mathfrak{F} \in \mathcal{C}$ ) vrijedi:  $\mathfrak{M} \in \mathcal{K}$  ( $\mathfrak{F} \in \mathcal{K}$ ) ako i samo ako  $\mathfrak{M} \Vdash \Gamma$  ( $\mathfrak{F} \Vdash \Gamma$ ). Ako je  $\mathcal{C}$  klasa svih modela (okvira), jednostavno kažemo da  $\Gamma$  definira klasu  $\mathcal{K}$ . Ako postoji konačan (beskonačan) skup modalnih formula koji definira klasu  $\mathcal{K}$ , kažemo da je  $\mathcal{K}$  modalno definabilna jednom formulom (skupom formula).

*Napomena.* Naravno, „jedna formula” koja se spominje u gornjoj definiciji je upravo konjunkcija navedenog konačnog skupa formula. Ukoliko ne nglasimo o kojoj definabilnosti govorimo, podrazumijevat će definabilnost skupom formula.

### 1.3 Standardna translacija

Uzveši u obzir da nam je cilj proučavati definabilnost, korisno je znati nešto o njoj iz perspektive logike prvog reda. Slijedi definicija standardne translacije koja će nam pružati priliku za prijelaz iz modalne logike u logiku prvog reda, pravi ambijent za naše buduće razmatranje ogromnih modalnih jezika.

Vidjet ćemo da je o pojmu istinitosti modalne formule na modelu moguće govoriti kao o istinitosti  $\sigma$ -formule na  $\sigma$ -strukturi za pomno odabran  $\sigma$ .

**Definicija 1.21.** Neka je  $\Phi$  skup propozicionalnih varijabli,  $x$  individualna varijabla te  $\sigma^1(\Phi)$  skup nelogičkih simbola koji sadrži dvomesne relacijske simbole  $R$  i = te po jedan unarni relacijski simbol  $P$  za svaki  $p \in \Phi$ . Kažemo da je preslikavanje  $ST_x$  standardna translacija ako modalnim formulama pridružuje  $\sigma^1(\Phi)$ -formule u kojima samo varijabla  $x$  može imati slobodan nastup na sljedeći način:

$$\begin{aligned} ST_x(p) &= Px, \\ ST_x(\perp) &= x \neq x, \\ ST_x(\neg\phi) &= \neg ST_x(\phi), \\ ST_x(\phi \vee \psi) &= ST_x(\phi) \vee ST_x(\psi) \text{ te} \\ ST_x(\Diamond\phi) &= \exists y(Rxy \wedge ST_y(\phi)). \end{aligned}$$

Najvažnije svojstvo standardne translacije koje zapravo i opravdava njenu definiciju opisujemo u nastavku. Radi se o lokalnoj i globalnoj korespondenciji na modelima.

**Propozicija 1.22.** *Neka je  $\phi$  modalna formula.*

(i) *Za svaki model  $\mathfrak{M}$  i svijet  $w \in |\mathfrak{M}|$  vrijedi:*

$$\mathfrak{M}, w \Vdash \phi \iff \mathfrak{M} \models ST_x(\phi)[w].$$

(ii) *Za svaki model  $\mathfrak{M}$  vrijedi:*

$$\mathfrak{M} \Vdash \phi \iff \mathfrak{M} \models \forall x ST_x(\phi).$$

*Dokaz.*

(i) Dokaz provodimo indukcijom po složenosti formule  $\phi$ . Kao i obično, pogledat ćemo samo modalni slučaj, odnosno onaj za  $\phi = \Diamond\psi$ .

Iz  $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$  slijedi postojanje  $v \in |\mathfrak{M}|$  takvog da je  $wRv$  i vrijedi  $\mathfrak{M}, v \Vdash \psi$ . Tada prema pretpostavci indukcije dobivamo  $\mathfrak{M} \models ST_y(\psi)[v]$ , a iz  $wRv$  slijedi  $\mathfrak{M} \models \exists y(Rxy \wedge ST_y(\psi))[w]$ . Iz definicije standardne translacije slijedi  $\mathfrak{M} \models ST_x(\phi)[w]$ . Obrat je također jednostavan.

(ii) Neka je  $\mathfrak{M} \models \forall x ST_x(\phi)$ . Tada znamo da za svaki  $w \in |\mathfrak{M}|$  vrijedi  $\mathfrak{M} \models ST_x(\phi)[w]$ , pa prema (i) za svaki  $w \in |\mathfrak{M}|$  vrijedi  $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$ . To upravo znači  $\mathfrak{M} \Vdash \phi$ . Obrnutim slijedom zaključaka dobivamo obrat.

□

Pitanje je možemo li analogno postupati s okvirima. Budući da je važanost na okvirima pojam drugog reda, nije moguće o njoj govoriti u logici prvog reda. Prema tome, ne čudi da jedino što kod okvira možemo proučavati u takvom ambijentu jest njihova relacijska struktura.

Jasno je da svaki okvir  $\mathfrak{F}$  možemo promatrati kao  $\{R, =\}$ -strukturu gdje se dvomesni relacijski simboli  $R$  i  $=$  interpretiraju na prirodan način. Pritom, dakako, pišemo  $\mathfrak{F} \models \phi$  umjesto  $\mathfrak{F} \Vdash \phi$ . Potonju oznaku rezerviramo za upotrebu u modalnoj logici.

*Napomena.* Uglavnom neće biti potrebno dodatno upozoravati na shvaćanje modela kao  $\sigma^1(\Phi)$ -struktura te okvira kao  $\{R, =\}$ -struktura. Također ćemo implicitno podrazumijevati korištenje standardne translacije te propozicije o lokalnoj i globalnoj korespondenciji na modelima.

## 1.4 Osnovne konstrukcije

U ovom nam je dijelu cilj opisati četiri konstrukcije novih okvira i modela od jednog ili više postojećih: disjunktne unije, generirane podokvire i podmodele, ograničene morfizme i ultrafiltrar-proširenja. Te konstrukcije, uz činjenicu da su same po sebi često vrlo korisne, predstavljaju četiri glavna sastojka za modalnu definabilnost. Štoviše, one točno hvataju modalnu definabilnost elementarnih klasa—upravo o tome govori Goldblatt-Thomasonov teorem.

### Disjunktne unije

Vjerovatno najlakši način dobivanja novih okvira ili modela od starih jest spajanje dvaju okvira ili modela koji nemaju ništa zajedničko. Ako pak nisu disjunktni, nije ih teško najprije takvima učiniti. Štoviše, radi sažetog iskaza definicije uvijek dodajemo indekse koji će osigurati disjunktost.

**Definicija 1.23.** Neka je  $I$  neprazan skup indeksa te  $\{\mathfrak{F}_i = (W_i, R_i) : i \in I\}$  familija okvira. Neka je  $\mathfrak{F}'_i = (W'_i, R'_i)$  gdje je  $W'_i = \{i\} \times W_i$  te vrijedi  $(i, w)R'_i(i, v)$  ako i samo ako  $wR_iv$ . Kažemo da je  $\biguplus_i \mathfrak{F}_i := (\biguplus_i W'_i, \biguplus_i R'_i)$  *disjunktna unija familije okvira*  $\{\mathfrak{F}_i : i \in I\}$ .

Neka je  $I$  neprazan skup indeksa te  $\{\mathfrak{M}_i = (\mathfrak{F}_i, V_i) : i \in I\}$  familija modela. Neka je  $(i, w) \in V'_i(p)$  ako i samo ako je  $w \in V_i(p)$ . Model  $\biguplus_i \mathfrak{M}_i := (\biguplus_i \mathfrak{F}_i, \biguplus_i V'_i)$  nazivamo *disjunktnom unijom familije modela*  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$ .

*Napomena.* Često ćemo izostavljati indekse u gornjim oznakama zbog jednostavnosti zapisa ili ih pisati s desne strane.

Dokažimo propoziciju o očuvanju istinitosti formula na svijetu u modelu kod ove konstrukcije.

**Propozicija 1.24.** Neka je  $I$  neprazan skup indeksa te  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  familija disjunktnih modela. Tada za svaku modalnu formulu  $\phi$ , svaki model  $\mathfrak{M}_i = (W_i, R_i, V_i)$  i svijet  $w \in W_i$  vrijedi:  $\mathfrak{M}_i, w \Vdash \phi$  ako i samo ako  $\biguplus_i \mathfrak{M}_i, w \Vdash \phi$ .

*Dokaz.* Dokaz provodimo indukcijom po složenosti formule. Ako je  $\phi = p$ , tvrdnja slijedi iz definicije valuacije u disjunktnoj uniji. U slučaju  $\phi = \perp$ , tvrdnje s obje strane ekvivalencije koju želimo dokazati su lažne.

U koraku indukcije dokazujemo najzanimljiviji slučaj iz modalne perspektive, a to je onaj za  $\phi = \Diamond\psi$  (razmatranje bulovskih veznika je u pravilu jednostavnije i manje zanimljivo). S jedne strane, ako je  $\mathfrak{M}_i, w \Vdash \phi$ , tada postoji  $v \in W_i$  takav da je  $wR_iv$  i  $\mathfrak{M}_i, v \Vdash \psi$ . To je prema pretpostavci indukcije ekvivalentno  $\biguplus_i \mathfrak{M}_i, v \Vdash \psi$ , pa iz  $(w, v) \in \biguplus_i R_i$  slijedi  $\biguplus_i \mathfrak{M}_i, w \Vdash \phi$ .

Obratno, ako je  $\biguplus_i \mathfrak{M}_i, w \Vdash \phi$ , tada postoji  $v \in \biguplus_i W_i$  takav da je  $(w, v) \in \biguplus_i R_i$  i  $\biguplus_i \mathfrak{M}_i, v \Vdash \psi$ . Prema tome, po pretpostavci vrijedi  $wR_iv$ . Iz pretpostavke indukcije dobivamo  $\mathfrak{M}_i, v \Vdash \psi$ , a time i  $\mathfrak{M}_i, w \Vdash \phi$ .  $\square$

## Generirani podokviri i podmodeli

Napraviti jedan veliki okvir ili model od više malih bilo je lako. Međutim, željeli bismo moći pocijepati veliki okvir ili model na više malih. Pitanje je kako, tj. hoćemo li narušiti istinitost na svjetovima u modelu ili je to moguće izbjegći. Naravno, ako je okvir ili model disjunktna unija više malih, možemo raditi s njegovim disjunktnim dijelovima, ali sad ćemo pokušati opisati „finiji” pristup.

**Definicija 1.25.** Neka su  $\mathfrak{F} = (W, R)$  i  $\mathfrak{F}' = (W', R')$  okviri.

Kažemo da je  $\mathfrak{F}'$  podokvir od  $\mathfrak{F}$  ako je  $W' \subseteq W$  i  $R' = R \cap (W' \times W')$ .

Kažemo da je  $\mathfrak{F}'$  generirani podokvir od  $\mathfrak{F}$  (oznaka:  $\mathfrak{F}' \rightarrowtail \mathfrak{F}$ ) ako je  $\mathfrak{F}'$  podokvir od  $\mathfrak{F}$  i za sve  $w \in W'$  vrijedi: ako je  $wRv$ , onda je  $v \in W'$ .

Neka su  $\mathfrak{M} = (\mathfrak{F}, V)$  i  $\mathfrak{M}' = (\mathfrak{F}', V')$  modeli. Kažemo da je  $\mathfrak{M}'$  podmodel od  $\mathfrak{M}$  ako je  $\mathfrak{F}'$  podokvir od  $\mathfrak{F}$  i  $V'(p) = V(p) \cap W'$  za sve  $p \in \Phi$ .

Kažemo da je  $\mathfrak{M}'$  generirani podmodel od  $\mathfrak{M}$  (oznaka:  $\mathfrak{M}' \rightarrowtail \mathfrak{M}$ ) ako je  $\mathfrak{M}'$  podmodel od  $\mathfrak{M}$  i za sve  $w \in W'$  vrijedi: ako je  $wRv$ , onda je  $v \in W'$ .

Jasno, korisno je moći srezati ogroman model na manji kojim nam je lakše baratati, a da se pritom istinitost očuva. Spomenimo još neke pojmove koji bi nam mogli zatrebatи.

**Definicija 1.26.** Kažemo da je neki podokvir okvira  $\mathfrak{F}$  (podmodel modela  $\mathfrak{M}$ ) generiran skupom  $X$  ako je  $X$  podskup njegovog nosača, a taj podokvir (podmodel) je najmanji generirani podokvir od  $\mathfrak{F}$  (podmodel od  $\mathfrak{M}$ ) koji sadrži  $X$ .

Podokvir (podmodel) generiran jednočlanim skupom nazivamo *točkom generiranim podokvirom (podmodelom)*, a element skupa koji ga generira називамо *korijenom*.

Kao što smo to učinili kod disjunktnih unija, dokazujemo propoziciju o očuvanju istinitosti.

**Propozicija 1.27.** Neka je  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  model te  $\mathfrak{M}' = (W', R', V')$  njegov generirani podmodel. Tada za svaku modalnu formulu  $\phi$  i svaki  $w \in W'$  vrijedi:  $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$  ako i samo ako  $\mathfrak{M}', w \Vdash \phi$ .

*Dokaz.* Dokazujemo propoziciju indukcijom po složenosti formule. U dokazu propozicije 1.24 napomenuli smo jednostavnost dokaza baze indukcije i koraka u slučaju bulovskih veznika, pa iste preskačemo.

Za slučaj  $\phi = \Diamond\psi$ , iz  $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$  slijedi  $\mathfrak{M}, v \Vdash \psi$  za neki  $v \in W$  takav da je  $wRv$ . Budući da je  $\mathfrak{M}'$  generirani podmodel, znamo da je  $v \in W'$ . Tada iz pretpostavke indukcije dobivamo  $\mathfrak{M}', v \Vdash \psi$ . Stoga je  $\mathfrak{M}', w \Vdash \phi$ . Obrat je trivijalan.  $\square$

## Ograničeni morfizmi

Ideja morfizama ili preslikavanja koji čuvaju strukturu od iznimne je važnosti. Kakvi bi morfizmi bili prikladni za modalnu logiku? Glavna ideja je svakako moći osigurati čuvanje istinitosti na svijetu u modelu u oba smjera, baš kao što smo to uspjeli postići za disjunktne unije i generirane podmodele. Drugim riječima, treba nam preslikavanje između modela koje povezuje svjetove koje modalna logika ne može razlikovati. No, kako bismo mogli zadovoljiti takav uvjet na optimalan način?

Pokušat ćemo dati odgovor na to pitanje uvodeći prvo pojam homomorfizma (oni su preslabi za invarijantnost istinitosti: ne odražavaju strukturu kodomene u strukturi domene, tj. nemaju *back* zahtjev—imat ćemo čuvanje istinitosti samo u jednom smjeru), zatim jakog homomorfizma (oni

nam daju invarijantnost čuvanjem strukture u oba smjera, ali nisu idealni za modalnu logiku jer je ta invarijantnost pregrubo osigurana), smještenja i izomorfizma (izomorfnost struktura će značiti da ih ne možemo razlikovati na razini modalne ili bilo koje druge logike, pa ćemo moći manipulirati raznim strukturama *do na izomorfizam*). Na kraju ćemo pronaći ono što nam treba: ograničene morfizme.

**Definicija 1.28.** Neka su  $\mathfrak{F} = (W, R)$  i  $\mathfrak{F}' = (W', R')$  okviri. Kažemo da je funkcija  $f : W \rightarrow W'$  homomorfizam okvira (oznaka:  $f : \mathfrak{F} \rightarrow \mathfrak{F}'$ ) ako za sve  $w, v \in W$  vrijedi implikacija: ako je  $wRv$ , tada je  $f(w)R'f(v)$ . Ako vrijedi i obratna implikacija, kažemo da je  $f$  jaki homomorfizam okvira.

Neka su  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  i  $\mathfrak{M}' = (W', R', V')$  modeli. Kažemo da je homomorfizam okvira  $f : (W, R) \rightarrow (W', R')$  homomorfizam modela (oznaka:  $f : \mathfrak{M} \rightarrow \mathfrak{M}'$ ) ako za sve  $p \in \Phi$  i  $w \in W$  vrijedi: ako je  $w \in V(p)$ , onda je  $f(w) \in V'(p)$ . Ako vrijedi i obratna implikacija te je  $f$  jaki homomorfizam okvira, kažemo da je  $f$  jaki homomorfizam modela.

Naravno, kod homomorfizma nema govora o čuvanju istinitosti u oba smjera. Uzmimo, primjerice,  $\mathfrak{M} = (\{0, 1\}, \{(0, 1)\}, \emptyset)$ ,  $\mathfrak{M}' = (\{2\}, \{(2, 2)\}, \emptyset)$  i definirajmo  $f = \{(0, 2), (1, 2)\}$ . Tada je  $\mathfrak{M}', 2 \Vdash \Diamond\Diamond\top$ , ali  $\mathfrak{M}, 0 \not\Vdash \Diamond\Diamond\top$ . Primijetimo da su obje valuacije prazne, pa vrijedi i spomenuta obratna implikacija u definiciji jakog homomorfizma modela (invarijantnost propadne jer  $f$  nije jaki homomorfizam okvira).

Kod jakog homomorfizma imamo drugačiju situaciju: zaista dobivamo očuvanje istinitosti u oba smjera.

**Propozicija 1.29.** Neka su  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  i  $\mathfrak{M}' = (W', R', V')$  modeli te  $f : \mathfrak{M} \rightarrow \mathfrak{M}'$  jaki homomorfizam modela takav da je  $f(w) = w'$ . Tada su  $w$  i  $w'$  modalno ekvivalentni.

*Dokaz.* Dokaz provodimo indukcijom po složenosti formule. Promatramo samo modalni slučaj. Neka je, dakle,  $\phi = \Diamond\psi$  i neka za  $\psi$  tvrdnja vrijedi. Tada  $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$  povlači postojanje nekog  $v \in W$  takvog da je  $wRv$  i vrijedi  $\mathfrak{M}, v \Vdash \psi$ . Iz činjenice da je  $f$  homomorfizam modela slijedi  $f(w)Rf(v)$ , a iz pretpostavke indukcije slijedi  $\mathfrak{M}', f(v) \Vdash \psi$ . Stoga dobivamo  $\mathfrak{M}', w' \Vdash \phi$ .

Obrat provodimo analogno pomoću obratne implikacije u definiciji jakog homomorfizma modela. □

**Definicija 1.30.** Jaki homomorfizam (modela ili okvira) koji je injekcija nazivamo *smještenjem* (modela ili okvira). Ako je još i surjekcija, nazivamo ga *izomorfizmom* (modela ili okvira). Tada kažemo da su dani modeli ili okviri *izomorfni* (oznaka:  $\mathfrak{M} \cong \mathfrak{M}'$ , odnosno  $\mathfrak{F} \cong \mathfrak{F}'$ ).

**Korolar 1.31.** Neka su  $\mathfrak{M}$  i  $\mathfrak{M}'$  modeli. Tada  $\mathfrak{M} \cong \mathfrak{M}'$  povlači  $\mathfrak{M} \equiv \mathfrak{M}'$ .

*Dokaz.* Direktno iz propozicije 1.29.  $\square$

Definirajmo sad ključni tip preslikavanja.

**Definicija 1.32.** Neka su  $\mathfrak{F} = (W, R)$  i  $\mathfrak{F}' = (W', R')$  okviri. Kažemo da je homomorfizam okvira  $f : \mathfrak{F} \rightarrow \mathfrak{F}'$  ograničeni morfizam okvira ako zadovoljava sljedeće: ako je  $f(w)R'v'$ , onda postoji  $v \in W$  takav da je  $wRv$  i  $f(v) = v'$  (*back* uvjet). Ako je  $f$  surjekcija, kažemo da je  $\mathfrak{F}'$  slika pri ograničenom morfizmu (oznaka:  $\mathfrak{F} \twoheadrightarrow \mathfrak{F}'$ ).

Neka su  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  i  $\mathfrak{M}' = (W', R', V')$  modeli. Kažemo da je ograničeni morfizam okvira  $f : (W, R) \rightarrow (W', R')$  ograničeni morfizam modela ako zadovoljava sljedeće: za sve  $p \in \Phi$  i  $w \in W$ ,  $w \in V(p)$  ako i samo ako  $f(w) \in V(p)$ . Ako je  $f$  surjekcija, kažemo da je  $\mathfrak{M}'$  slika pri ograničenom morfizmu (oznaka:  $\mathfrak{M} \twoheadrightarrow \mathfrak{M}'$ ).

*Napomena.* Ako je jasno iz konteksta radi li se o ograničenom morfizmu okvira ili modela, govorit ćemo jednostavno o *ograničenom morfizmu*.

Kao i za sve konstrukcije dosad, dokazujemo propoziciju o očuvanju istinitosti.

**Propozicija 1.33.** Neka su  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  i  $\mathfrak{M}' = (W', R', V')$  modeli te  $f : \mathfrak{M} \rightarrow \mathfrak{M}'$  ograničeni morfizam. Tada za svaku formulu  $\phi$  i svaki  $w \in W$  vrijedi:  $\mathfrak{M}, w \Vdash \phi$  ako i samo ako  $\mathfrak{M}', f(w) \Vdash \phi$ .

*Dokaz.* Dokaz provodimo indukcijom po složenosti formule. Promatramo samo modalni slučaj. Neka je stoga  $\phi = \Diamond\psi$ . Jedan smjer je isti kao u dokazu propozicije 1.29. Za drugi, neka je  $f(w) \in W'$  i  $\mathfrak{M}', f(w) \Vdash \phi$ . Tada znamo da postoji  $v' \in W'$  takav da je  $f(w)R'v'$  i  $\mathfrak{M}', v' \Vdash \psi$ . Iz uvjeta *back* dobivamo  $v \in W$  koji zadovoljava  $wRv$  i  $f(v) = v'$ . Iz pretpostavke indukcije sad slijedi tvrdnja.  $\square$

## Ultrafiltrar-proširenja

Ovaj je dio posvećen ultrafiltrar-proširenjima, zadnjoj od osnovnih konstrukcija. Ultrafiltrar-proširenja na neki način predstavljaju upotpunjavanja modela. Radi se o takozvanim m-saturiranim modelima. Uskoro dajemo definicije navedenih pojmove.

U nastavku pripremamo i dokaz propozicije o očuvanju istinitosti te jedan primjer: detaljan opis ultrafiltrar-proširenja od  $(\omega, <)$  koji se često navodi u literaturi (npr. [1], [4] i [8]).

Prisjetimo se da logički veznici odgovaraju nekim skupovnim operacijama. Isto se može reći i za modalnosti. Potkrijepit ćemo tu tvrdnju čim definiramo dva operatora.

**Definicija 1.34.** Neka je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  okvir. Definiramo operatore  $m_\diamond$  i  $m_\square$  koji djeluju na podskupovima od  $W$  na sljedeći način:

$$m_\diamond(X) = \{w \in W \mid \text{postoji } v \in X \text{ takav da je } wRv\} \text{ te}$$

$$m_\square(X) := \{w \in W \mid \text{za sve } v \in W \text{ vrijedi: ako je } wRv, \text{ onda je } v \in X\}.$$

Drugim riječima, skup  $m_\diamond(X)$  sadrži sve svjetove koji su neposredni  $R$ -prethodnici nekog svijeta iz  $X$ , tj. skup svih onih svjetova od kojih se u jednom koraku kroz model pomoću modalnog operatora  $\diamond$ , odnosno relacije  $R$  dolazi do nekog svijeta iz  $X$ . Operator  $m_\square$  je njegov dual u smislu koji ćemo odmah objasniti.

Istaknimo propoziciju kojom ćemo ukratko prikazati njihov odnos.

**Propozicija 1.35.** Neka je  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  model. Tada za proizvoljne formule  $\phi$  i  $\psi$  vrijedi:

$$\begin{aligned} V(\phi \vee \psi) &= V(\phi) \cup V(\psi), \\ V(\phi \wedge \psi) &= V(\phi) \cap V(\psi), \\ V(\neg\phi) &= W \setminus V(\phi), \\ V(\diamond\phi) &= m_\diamond(V(\phi)) \text{ te} \\ V(\square\phi) &= m_\square(V(\phi)). \end{aligned}$$

*Dokaz.* Sve je tvrdnje jednostavno dokazati direktno iz definicija valuacije i odgovarajućeg veznika, odnosno operatora. U modalnom slučaju, za  $m_\diamond$  samo treba primijetiti da su tvrdnje  $w \in V(\diamond\phi)$  i  $w \in m_\diamond(V(\phi))$  obje ekvivalentne tvrdnji: postoji  $v \in W$  takav da je  $wRv$  i  $v \in V(\phi)$  (neposredno iz definicija od  $V$  i  $m_\diamond$ ). Analogno se pokazuje tvrdnja za  $m_\square$ .  $\square$

Među pojmovima koje trebamo definirati kako bismo mogli sasvim sažeto formulirati Goldblatt-Thomasonov teorem nalaze se i ultrafiltrar-proširenja.

**Definicija 1.36.** Neka je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  okvir. Kažemo da je  $ue\mathfrak{F} = (Uf_W, R^{ue})$  *ultrafiltrar-proširenje* *okvira*  $\mathfrak{F}$  ako je  $Uf_W$  skup svih ultrafiltara nad  $W$ , a  $R^{ue}$  je definirana sa:  $uR^{ue}v$  ako i samo ako  $m_\diamond(X) \in u$  za sve  $X \in v$ . Kažemo da je  $ue\mathfrak{M} = (ue\mathfrak{F}, V^{ue})$  *ultrafiltrar-proširenje modela*  $\mathfrak{M} = (\mathfrak{F}, V)$  ako je  $V^{ue}(p)$  skup svih ultrafiltara nad  $W$  čiji je  $V(p)$  element.

*Napomena.* Ovdje nam teorem 1.9 garantira da će za sve valuacije  $V$  i varijable  $p \in \Phi$  takve da je  $V(p) \neq \emptyset$  postojati ultrafilter  $U$  nad  $W$  takav da  $V(p) \in U$ : jednostavno uzmemo (pravi) filter generiran skupom  $\{V(p)\}$  i pomoću spomenutog teorema ga nadopunimo do ultrafiltra.

Tu ćemo još razmotriti neke važne koncepte koji će nam omogućiti bolje shvaćanje modalne ekspresivnosti na modelima. Za početak dajemo definiciju m-saturiranosti i opisujemo vezu klase m-saturiranih modela s još jednim poznatim tipom klase modela.

**Definicija 1.37.** Neka je  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  model i neka je  $\Sigma$  skup formula. Kažemo da je model  $\mathfrak{M}$  *m-saturiran* ako za svaki svijet  $w \in W$  vrijedi sljedeće: ako za svaki  $\sigma \subseteq_{\text{fin.}} \Sigma$  postoji svijet  $v_\sigma \in W$  takav da je  $wRv_\sigma$  i  $v_\sigma \Vdash \bigwedge \sigma$ , onda postoji svijet  $v \in W$  takav da je  $wRv$  i vrijedi  $v \Vdash \Sigma$ .

Vidjet ćemo da su klase m-saturiranih modela ništa drugo nego specijalni slučajevi takozvanih Hennessy-Milnerovih klasa. Te klase definiramo koristeći pojam bisimulacije.

**Definicija 1.38.** Neka su  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  i  $\mathfrak{M}' = (W', R', V')$  modeli. Kažemo da je neprazna binarna relacija  $Z \subseteq W \times W'$  *bisimulacija između*  $\mathfrak{M}$  i  $\mathfrak{M}'$  (oznaka:  $Z : \mathfrak{M} \rightleftarrows \mathfrak{M}'$ ) ako su sljedeći uvjeti zadovoljeni:

- (i) ako je  $wZw'$ , onda za svaki  $p \in \Phi$  vrijedi:  $w \Vdash p$  ako i samo ako  $w' \Vdash p$ ;
- (ii) ako je  $wZw'$  i  $wRv$ , onda postoji  $v' \in W'$  takav da je  $vZv'$  i  $w'R'v'$  (uvjet *forth*);
- (iii) ako je  $wZw'$  i  $w'R'v'$ , onda postoji  $v \in W$  takav da je  $vZv'$  i  $wRv$  (uvjet *back*).

Ako su neka dva svijeta  $w \in W$  i  $w' \in W'$  u takvoj relaciji, kažemo da su  $w$  i  $w'$  *bisimulirani* (oznaka:  $\mathfrak{M}, w \rightleftharpoons \mathfrak{M}', w'$ ). Ukoliko postoji bisimulacija između modela  $\mathfrak{M}$  i  $\mathfrak{M}'$ , pišemo  $\mathfrak{M} \rightleftharpoons \mathfrak{M}'$  te kažemo da su  $\mathfrak{M}$  i  $\mathfrak{M}'$  *bisimulirani modeli*.

**Definicija 1.39.** Neka je  $\mathcal{K}$  klasa modela. Kažemo da je  $\mathcal{K}$  *Hennessy-Milnerova klasa* ili da  $\mathcal{K}$  *ima Hennessy-Milnerovo svojstvo* ako za svaka dva modela  $\mathfrak{M}, \mathfrak{M}' \in \mathcal{K}$  i svaka dva svijeta  $w \in |\mathfrak{M}|$  i  $w' \in |\mathfrak{M}'|$ ,  $w \equiv w'$  povlači  $\mathfrak{M}, w \rightleftharpoons \mathfrak{M}', w'$ .

**Propozicija 1.40.** *Svaka klasa  $\mathcal{K}$  m-saturiranih modela ima Hennessy-Milnerovo svojstvo.*

*Dokaz.* Neka su  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  i  $\mathfrak{M}' = (W', R', V')$  m-saturirani modeli iz  $\mathcal{K}$ . Dovoljno je dokazati da je relacija modalne ekvivalentije između svjetova u  $\mathfrak{M}$  i svjetova u  $\mathfrak{M}'$  bisimulacija. Dokazujemo uvjet *forth* uz napomenu da je uvjet na propozicionalnim varijablama zadovoljen po pretpostavci, a uvjet *back* slijedi analogno.

Pretpostavimo, dakle, da su  $w, v \in W$  i  $w' \in W'$  takvi da je  $wRv$  i  $w \equiv w'$ . Neka je  $\Delta$  skup formula istinitih na  $v$ . Tada za svaki konačan podskup  $\delta \subseteq \Delta$  imamo  $\mathfrak{M}, v \Vdash \bigwedge \delta$ , a time i  $\mathfrak{M}, w \Vdash \Diamond \bigwedge \delta$ . Iz  $w \equiv w'$  slijedi  $\mathfrak{M}', w' \Vdash \Diamond \bigwedge \delta$ , pa  $w'$  ima  $R'$ -sljedbenika  $v_\delta$  takvog da je  $\mathfrak{M}', v_\delta \Vdash \bigwedge \delta$ . Drugim riječima,  $\Delta$  je konačno ispunjiv na skupu sljedbenika od  $w'$ . Zbog m-saturiranosti je  $\Delta$  ispunjiv na nekom sljedbeniku  $v'$  od  $w'$ . Stoga je  $v \equiv v'$ .  $\square$

Upotrijebit ćemo još jednu tvrdnju o ultrafiltrar-proširenjima u dokazu Goldblatt-Thomasonovog teorema. Radi se o propoziciji koja kaže da je svaki svijet u modelu modalno ekvivalentan njemu odgovarajućem ultrafiltru u ultrafiltrar-proširenju. Prije toga uvodimo jednu oznaku, ali i dokazujemo jednu jednostavnu tehničku lemu.

*Oznaka.* Neka je  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  model te  $w \in W$ . Označimo  $\pi_w = \{X \subseteq W : w \in X\}$  glavni filter generiran skupom  $\{w\}$ . Očito se radi o ultrafiltru.

*Napomena.* Jasno je da pripadni okvir proizvoljnog modela ima izomorfnu kopiju unutar ultrafilter-proširenja tog modela. Naime, vrijedi sljedeće:

$$\begin{aligned} wRv &\iff w \in m_\diamond(X) \text{ za svaki } X \subseteq W \text{ takav da } v \in X \\ &\iff m_\diamond(X) \in \pi_w \text{ za svaki } X \subseteq W \text{ takav da } X \in \pi_v \\ &\iff \pi_w R^{ue} \pi_v. \end{aligned}$$

**Lema 1.41.** Neka je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  okvir. Tada za svaki  $X \subseteq W$  vrijedi:

$$m_\square(X) = W \setminus m_\diamond(W \setminus X).$$

*Dokaz.* Neka je  $w \in m_\square(X)$ . To prema definiciji od  $m_\square$  znači da za sve  $v \in W$  takve da je  $wRv$  vrijedi  $v \in X$ . Kad bi bilo  $w \in m_\diamond(W \setminus X)$ , to bi značilo da postoji  $v \in W \setminus X$  takav da je  $wRv$ , što je u kontradikciji s prethodnim. Prema tome, vrijedi  $w \in W \setminus m_\diamond(W \setminus X)$ .

Obratno, neka je  $w \in W \setminus m_\diamond(W \setminus X)$ . Tada  $w$  nije u  $m_\diamond(W \setminus X)$ . To znači da ni za jedan  $v \in W \setminus X$  ne vrijedi  $wRv$ . Pretpostavimo li da nije  $w \in m_\square(X)$ , vrijedit će da postoji  $v \in W \setminus X$  za koji je  $wRv$ , a to je u kontradikciji s dokazanim.  $\square$

Dokažimo propoziciju o očuvanju istinitosti za ultrafilter-proširenja.

**Propozicija 1.42.** Neka je  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  model. Tada je za svaku formulu  $\phi$  i svaki ultrafilter  $u$  nad  $W$  istinito sljedeće:  $V(\phi) \in u$  ako i samo ako  $u \in V^{ue}(\phi)$ . Prema tome, za svaki svijet  $w \in W$  imamo  $w \equiv \pi_w$ .

*Dokaz.* Druga tvrdnja slijedi iz prve zbog:

$$w \Vdash \phi \iff w \in V(\phi) \iff V(\phi) \in \pi_w \iff \pi_w \in V^{ue}(\phi) \iff \pi_w \Vdash \phi.$$

Prvu tvrdnju dokazujemo indukcijom po složenosti formule  $\phi$ . Tvrđnja je istinita za  $p \in \Phi$  neposredno prema definiciji valuacije  $V^{ue}$ , a za  $\perp$  vrijedi jer je svaki ultrafilter pravi filter. Bulovske slučajeve je lako razriješiti pomoću propozicije 1.35.

Razmotrimo modalni slučaj. Neka je  $\phi = \Diamond\psi$ . Najprije pretpostavimo da je  $u \in V^{ue}(\phi)$ . Tada postoji ultrafilter  $v \in Uf_W$  takav da je  $uR^{ue}v$  i

$v \in V^{ue}(\psi)$ . Prema pretpostavci indukcije je  $V(\psi) \in v$ . Zbog toga i  $uR^{ue}v$  imamo  $m_\diamond(V(\psi)) \in u$ . Iz propozicije 1.35 slijedi  $V(\diamond\psi) \in u$ .

Obratno, pretpostavimo da je  $V(\diamond\psi) \in u$ . Treba nam ultrafiltrar  $v$  takav da je  $V(\psi) \in v$  i  $uR^{ue}v$ . Potonji se uvjet svodi na:  $m_\diamond(X) \in u$  za sve  $X \in v$  ili, ekvivalentno,

$$v_0 := \{X : m_\square(X) \in u\} \subseteq v.$$

Naime, pretpostavimo da vrijedi prva tvrdnja. Iz  $X \in v_0$  slijedi  $m_\square(X) \in u$ , odnosno prema lemi 1.41 vrijedi  $m_\diamond(W \setminus X) = W \setminus m_\square(X) \notin u$ . To znači da  $W \setminus X \notin v$ , odnosno  $X \in v$ . Ako pak pretpostavimo drugu tvrdnju, tada iz  $X \in v$  slijedi  $W \setminus X \notin v$ , a time i  $W \setminus X \notin v_0$ . Definicija od  $v_0$  i lema 1.41 tada povlače  $W \setminus m_\diamond(X) = m_\square(W \setminus X) \notin u$ , a time je  $m_\diamond(X) \in u$ .

Ideja je iskoristiti teorem o ultrafiltru kako bismo izgradili potreban ultrafiltrar. No, prije svega nam treba zaključak da  $v_0 \cup \{V(\psi)\}$  ima svojstvo konačnih presjeka. Neka su stoga  $Y, Z \in v_0$ . Po definiciji,  $m_\square(Y), m_\square(Z) \in u$ . Budući da je  $u$  ultrafiltrar, vrijedi  $m_\square(Y \cap Z) = m_\square(Y) \cap m_\square(Z) \in u$ . To pokazuje  $Y \cap Z \in v_0$ , odnosno da je  $v_0$  zatvoren na konačne presjeke.

Provjerimo sada da za sve  $Y \in v_0$  vrijedi  $Y \cap V(\psi) \neq \emptyset$  (posebno,  $\emptyset \notin v_0$ ). Neka je  $Y$  proizvoljan element of  $v_0$ . Tada je  $m_\square(Y) \in u$ . Kako je  $u$  zatvoren na konačne presjeke i  $\emptyset \notin u$ , mora postojati element  $x \in m_\square(Y) \cap V(\diamond\psi)$ . No tada  $x$  mora imati sljedbenika  $y$  u  $V(\psi)$ . Konačno,  $x \in m_\square(Y)$  povlači  $y \in Y$ .

Iz dokazanih činjenica slijedi da skup  $v_0 \cup \{V(\psi)\}$  ima svojstvo konačnih presjeka, pa se pomoću teorema 1.9 može nadopuniti do ultrafiltra  $v$ . Prema dokazanom iz  $v_0 \subseteq v$  slijedi  $uR^{ue}v$ , a  $V(\psi) \in v$  i pretpostavka indukcije povlače  $v \in V^{ue}(\psi)$ . Stoga je  $u \in V^{ue}(\diamond\psi)$ . □

**Propozicija 1.43.** *Neka je  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$  model. Tada je  $u \in \mathfrak{M}$  m-saturiran model.*

*Dokaz.* Neka je  $u$  ultrafiltrar nad  $W$  te  $\Delta$  skup modalnih formula koji je konačno ispunjiv na skupu sljedbenika od  $u$ . Želimo naći ultrafiltrar  $u'$  takav da je  $uR^{ue}u'$  i  $u \in \mathfrak{M}, u' \Vdash \Delta$ . Za skup  $\Delta'$  svih konačnih konjunkcija formula iz  $\Delta$  definiramo

$$\Gamma = \{V(\phi) : \phi \in \Delta'\} \cup \{Y \subseteq W : m_\square(Y) \in u\}.$$

Tvrdimo da skup  $\Gamma$  ima svojstvo konačnih presjeka. Budući da su oba skupa u uniji zatvorena na konačne presjeke, dovoljno je pokazati da za proizvoljne  $\phi \in \Delta'$  i  $Y \subseteq W$  gdje je  $m_{\square}(Y) \in u$  vrijedi  $V(\phi) \cap Y \neq \emptyset$ . No, ako je  $\phi \in \Delta'$ , onda po pretpostavci postoji sljedbenik  $u''$  od  $u$  takav da je  $u \in \mathfrak{M}, u'' \Vdash \phi$ , odnosno prema propoziciji 1.42 vrijedi  $V(\phi) \in u''$ . Također, prema lemi 1.41 iz  $m_{\square}(Y) \in u$  dobivamo  $m_{\diamond}(W \setminus Y) = W \setminus m_{\square}(Y) \notin u$ . Iz definicije od  $R^{ue}$  slijedi  $W \setminus Y \notin u''$ . Stoga je  $Y \in u''$ . Prema tome,  $V(\phi) \cap Y \in u''$ , pa je  $V(\phi) \cap Y \neq \emptyset$ .

Prema teoremu 1.9 skup  $\Gamma$  možemo proširiti do ultrafiltra  $u'$ . Na njemu je  $\Delta$  očito ispunjen. Dokažimo da je  $u'$  sljedbenik od  $u$ . Iz  $\{Y \subseteq W : m_{\square}(Y) \in u\} \subseteq u'$  slijedi da za svaki  $Y \in u'$  imamo  $W \setminus Y \notin \{Y \subseteq W : m_{\square}(Y) \in u\}$ , odnosno prema lemi 1.41 vrijedi  $m_{\diamond}(Y) = W \setminus m_{\square}(W \setminus Y) \in u$ . Zaključujemo da je  $u R^{ue} u'$ .  $\square$

Nastavak našeg razmatranja ultrafiltrar-proširenja bit će usmjeren dokazivanju da nećemo proći bez isticanja pretpostavke o ultrafiltrar-proširenjima u iskazu Goldblatt-Thomasonovog teorema. Za to će nam dobro doći jedan primjer čije detaljno razumijevanje je ključno, pa ćemo ga pažljivo raspisati. U tu svrhu, dokažimo jednu propoziciju.

**Propozicija 1.44.** *Neka je  $U$  ultrafilter nad beskonačnim skupom  $I$ . Sljedeće su tvrdnje ekvivalentne:*

- (i)  $U$  nije glavni ultrafilter.
- (ii)  $U$  sadrži sve kofinitne podskupove od  $I$ .
- (iii)  $U$  sadrži samo beskonačne podskupove od  $I$ .

*Dokaz.*

(ii) $\Rightarrow$ (iii): Prepostavimo da  $U$  sadrži neki konačan skup. No, tada ne može sadržavati njegov komplement koji je kofinitan.

(iii) $\Rightarrow$ (ii): Prepostavimo da  $U$  ne sadrži neki kofinitan skup. No, tada sadrži njegov konačan komplement.

(iii) $\Rightarrow$ (i): Ako  $U$  sadrži samo beskonačne podskupove od  $I$ , očito nije glavni (da bi bio glavni, mora sadržavati i jednočlan skup kojim je generiran).

(i) $\Rightarrow$ (iii): Neka je  $A = \{a_0, \dots, a_n\} \subseteq I$  za neki  $n < \omega$ , te neka je  $A \in U$ .

Tada barem jedan od skupova  $\{a_0\}, \dots, \{a_n\}$  mora biti u  $U$ . Kad ne bi bilo tako, vrijedilo bi  $I \setminus \{a_0\} \in U, \dots, I \setminus \{a_n\} \in U$ . Tada je i  $(I \setminus \{a_0\}) \cap \dots \cap (I \setminus \{a_n\}) = I \setminus \{a_0, \dots, a_n\} = I \setminus A \in U$ , što je u kontradikciji s  $A \in U$  po definiciji ultrafiltra. Dovoljno je još pokazati da je nađeni  $\{a_i\}$  najmanji u  $(U, \subseteq)$ . Pretpostavimo da postoji  $X \in U$  takav da  $a_i \notin X$ . No, tada je i  $\{a_i\} \cap X = \emptyset \in U$ , a to je opet u kontradikciji s definicijom ultrafiltra. Dakle,  $U$  je generiran s  $\{a_i\}$  i stoga glavni.

□

*Primjer.* Zanima nas kako izgleda ultrafiltrar-proširenje okvira  $(\omega, <)$ . Prema gornjoj propoziciji, ultrafiltri nad  $\omega$  mogu ili biti glavni ili sadržavati sve kofinitne podskupove od  $\omega$  (postojanje onih koji nisu glavni dobivamo primjenom korolara 1.10 na Fréchetov filter nad  $\omega$ —dobivamo ultrafilter koji sadrži sve kofinitne podskupove od  $\omega$ , pa prema propoziciji 1.44 on nije glavni). Naravno, znamo da trećih nema prema propoziciji 1.44.

Općenito, pokazali smo da glavni ultrafiltri  $\pi_w, w \in \mathfrak{F}$  čine svojevrsnu kopiju od  $\mathfrak{F}$  unutar  $\text{ue } \mathfrak{F}$  (za sve  $w, v \in \mathfrak{F}$  vrijedi: ako je  $wRv$ , onda je  $\pi_w R^{ue} \pi_v$ ). Ovdje čak vrijedi da je svaki ultrafilter koji nije glavni dostiživ iz svakog ultrafiltra: neka su  $u, u' \in \text{ue}(\omega, <)$ , neka  $u'$  nije glavni, te neka je  $X \in u'$ . Tada, prema propoziciji 1.44,  $X$  mora biti beskonačan, pa za svaki  $n < \omega$  postoji  $m$  takav da je  $n < m$  i  $m \in X$ . Stoga je  $m_\diamond(X) = \omega$ . Naravno, vrijedi  $\omega \in u$  (jer je  $u$  filter nad  $\omega$ ), pa je  $u <^{ue} u'$ .

Prema tome, možemo zamišljati  $\text{ue}(\omega, <)$  kao nanizane  $\pi_0, \pi_1, \dots$ , a na njihovom kraju ultrafiltre koji nisu glavni i koji su svi međusobno (simetrično) povezani relacijom  $R^{ue}$  (čak i svaki sa sobom), te je svaki od njih još dostiživ iz  $\pi_n$ , za svaki  $n < \omega$ .

Skiciramo li  $\text{ue}(\omega, <)$  tako da podrazumijevamo tranzitivnost i ne ističemo veze prema ultrafiltrima koji nisu glavni, dobit ćemo balon od  $2^c$  ultrafiltera koji nisu glavni na kraju beskonačno duge niti, zapravo kopije od  $(\omega, <)$ .

*Napomena.* Iz Pospišilovog teorema (v. [5]) odmah slijedi da ultrafiltara nad beskonačnim skupom  $W$  ima  $2^{2^{\text{card } W}}$ . Dokaz tog teorema nije težak, ali ga preskačemo jer nam ne treba u nastavku.

## Prijelaz na okvire

Dokazali smo popriličan broj korisnih tvrdnji za modele, ali vrlo velik i zanimljiv dio modalne logike bavi se proučavanjem okvira. Najbitnije za nas bit će saznati što smo točno u smislu definabilnosti pokupili od logike prvog reda.

Potpuno razumijevanje krije se u Goldblatt-Thomasonovom teoremu i razmatranjima iza njega, ali prije nego se možemo upustiti u diskusiju o modalnoj definabilnosti elementarnih klasa okvira, moramo dokazati da naše četiri konstrukcije čuvaju valjanost modalnih formula na okvirima.

**Teorem 1.45.** *Neka je  $\phi$  modalna formula.*

- (i) *Neka je  $\{\mathfrak{F}_i : i \in I\}$  familija disjunktnih okvira. Ako za svaki  $i \in I$  vrijedi  $\mathfrak{F}_i \Vdash \phi$ , onda je  $\bigcup_i \mathfrak{F}_i \Vdash \phi$ .*
- (ii) *Neka je  $\mathfrak{F}$  okvir i  $\mathfrak{F}' \rightarrowtail \mathfrak{F}$ . Ako vrijedi  $\mathfrak{F} \Vdash \phi$ , onda je  $\mathfrak{F}' \Vdash \phi$ .*
- (iii) *Neka je  $\mathfrak{F}$  okvir i  $\mathfrak{F} \twoheadrightarrow \mathfrak{F}'$ . Ako vrijedi  $\mathfrak{F} \Vdash \phi$ , onda je  $\mathfrak{F}' \Vdash \phi$ .*
- (iv) *Neka je  $\mathfrak{F}$  okvir i  $w \in |\mathfrak{F}|$  takvi da  $(\mathfrak{F}, w) \not\Vdash \phi$ . Tada vrijedi  $\mathfrak{F} \Vdash \phi$ .*

*Dokaz.*

- (i) Pretpostavimo da  $\phi$  nije valjana na  $\mathfrak{F} = \bigcup_i \mathfrak{F}_i$ . Tada postoji valuacija  $V$  i svijet  $w \in |\mathfrak{F}|$  takvi da  $(\mathfrak{F}, V), w \not\Vdash \phi$ . Definiramo valuacije  $V_i, i \in I$  na sljedeći način:

$$V_i(p) = V(p) \cap |\mathfrak{F}_i|.$$

Iz definicije valuacija  $V_i$  i disjunktnosti od  $|\mathfrak{F}_i|$  vidimo da je  $V = \bigcup_i V_i$ . Prema propoziciji 1.24 postoji  $i \in I$  takav da  $(\mathfrak{F}_i, V_i), w \not\Vdash \phi$ , odnosno vrijedi  $\mathfrak{F}_i \not\Vdash \phi$ .

- (ii) Pretpostavimo da  $\phi$  nije valjana na  $\mathfrak{F}'$ , tj. da postoji valuacija  $V'$  i svijet  $w \in |\mathfrak{F}'|$  takvi da  $(\mathfrak{F}', V'), w \not\Vdash \phi$ . Očito je  $(\mathfrak{F}', V') \rightarrowtail (\mathfrak{F}, V)$ , pa prema propoziciji 1.27 vrijedi  $(\mathfrak{F}, V'), w \not\Vdash \phi$ , odnosno  $\mathfrak{F} \not\Vdash \phi$ .
- (iii) Pretpostavimo da  $\phi$  nije valjana na  $\mathfrak{F}'$ , odnosno da postoji valuacija  $V'$  i svijet  $w' \in |\mathfrak{F}'|$  takvi da  $(\mathfrak{F}', V'), w' \not\Vdash \phi$ . Definiramo valuaciju  $V$

na sljedeći način:

$$V(p) = \{x \in |\mathfrak{F}| : f(x) \in V'(p)\}.$$

Budući da je  $(\mathfrak{F}, V) \twoheadrightarrow (\mathfrak{F}', V')$ , primjenom propozicije 1.33 dobivamo  $(\mathfrak{F}, V), w \not\models \phi$  za neki  $w \in |\mathfrak{F}|$ .

- (iv) Pretpostavimo da  $\phi$  nije valjana na  $\mathfrak{F}$ , tj. da postoji valuacija  $V$  i svijet  $w \in |\mathfrak{F}|$  takvi da  $(\mathfrak{F}, V), w \not\models \phi$ . No, tada vrijedi  $(\mathfrak{F}, V), w \models \neg\phi$ . Stoga iz propozicije 1.42 za  $\mathfrak{M} = (\mathfrak{F}, V)$  dobivamo  $\text{ue } \mathfrak{M}, \pi_w \models \neg\phi$ . Drugim riječima, imamo  $(\text{ue } \mathfrak{F}, V^{\text{ue}}), \pi_w \not\models \phi$ , odnosno  $\text{ue } \mathfrak{F} \not\models \phi$ .  $\square$

Pogledajmo jedan od više načina pojednostavljuvanja okvira pri proučavanju modalne logike: uz pomoć iduće definicije i propozicije moći ćemo se koncentrirati na sastavne dijelove okvira koji su često puno jednostavniji.

**Definicija 1.46.** Neka je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  okvir. Za podokvir  $\mathfrak{F}' = (W', R|_{W' \times W'})$  kažemo da je *generiran jednim svijetom (točkom)* ako za neki  $w \in W$  vrijedi

$$W' = \{v \in W : \text{postoji } k < \omega \text{ takav da je } wR^k v\}.$$

Svijet  $w$  u definiciji nazivamo *korijenom od  $\mathfrak{F}$* .

Vidjet ćemo kako uzeti sve točkom generirane podokvire nekog okvira i pomoću njih sastaviti taj okvir bez korištenja konstrukcija na klasama okvira izvan četiri osnovne konstrukcije. Ovaj pristup će nam osobito dobro doći u dokazu Goldblatt-Thomasonovog teorema.

**Propozicija 1.47.** Neka je  $\mathfrak{F}$  okvir. Tada postoji familija  $\{\mathfrak{F}_i : i \in I\}$  okvira takva da vrijedi:

(i) svaki  $\mathfrak{F}_i$  je točkom generiran podokvir od  $\mathfrak{F}$  te

(ii) postoji surjektivni ograničeni morfizam

$$f : \biguplus_{i \in I} \mathfrak{F}_i \rightarrow \mathfrak{F}.$$

*Dokaz.* Neka je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  okvir takav da je  $W = \{w_i : i \in I\}$  za neki  $I \neq \emptyset$ . Za svaki  $i \in I$  definiramo:

$$\begin{aligned} W_i &= \{w \in W : \text{postoji } k < \omega \text{ takav da je } w_i R^k w\}, \\ R_i &= R \cap (W_i \times W_i) \text{ te} \\ \mathfrak{F}_i &= (W_i, R_i). \end{aligned}$$

Neka je sada  $f : \bigcup_{i \in I} \mathfrak{F}_i \rightarrow \mathfrak{F}$  definirana sa  $f(w, j) = w$  za sve svjetove  $(w, j)$  okvira  $\bigcup_{i \in I} \mathfrak{F}_i = (W', R')$ . Budući da je za svaki  $i \in I$  okvir  $\mathfrak{F}_i$  podokvir od  $\mathfrak{F}$  generiran jednim svijetom, preostaje još pokazati da je  $f$  surjektivni ograničeni morfizam.

Surjektivnost je, dakako, očita (za  $w_i \in W$  vrijedi  $f(w_i, i) = w_i$ ). Pretpostavimo stoga da za  $(w, i), (v, j) \in W'$  vrijedi  $(w, i)R'(v, j)$ . Tada postoji  $k \in I$  takav da je  $(w, k)R_k(v, k)$ . Po definiciji  $R_k$  vrijedi  $wRv$ , tj.  $f(w, i)Rf(v, j)$ . Prema tome,  $f$  je homomorfizam u odnosu na  $R'$ , odnosno vrijedi *forth*.

Unatrag, neka je  $(w, i) \in W'$ ,  $w, v \in W$  te  $wRv$ . Iz  $wRv$  tada slijedi  $(w, i)R_i(v, i)$ , odnosno  $(w, i)R'(v, i)$ . Dakle, našli smo svijet  $(v, i) \in W'$  takav da je  $(w, i)R'(v, i)$  i  $f(v, i) = v$ . Stoga, vrijedi *back* uvjet, pa je  $f$  zaista ograničeni morfizam.  $\square$



## Poglavlje 2

### Saturiranost

Daleko najvećom poteškoćom u dokazivanju Goldblatt-Thomasonovog teorema pokazat će se dobivanje dovoljno kvalitetnih struktura za našu svrhu. Trebale bi nam strukture koje su bogate u smislu, vrlo opušteno rečeno, postojanja svjedoka za mnoge skupove formula s točno jednom slobodnom varijablom.

Razlog poteškoći bit će pregrubo ubacivanje jedne ideje u preslabu teoriju. Naime, vrlo domišljat dokaz uključivat će proučavanje skupa propozicionalnih varijabli koji je neprebrojiv. Kako bismo mogli pričati o saturiranosti, pojmu koji se definira u okviru logike prvog reda, standardnom translacijom preseliti ćemo diskusiju u to okruženje i naš neprebrojiv skup propozicionalnih varijabli zapisati kao neprebrojiv skup nelogičkih simbola. No, teorem koji nam daje i više nego dovoljno saturirane strukture to čini samo za prebrojive skupove nelogičkih simbola. Stoga ćemo morati pojačati taj rezultat. Dokazat ćemo ga pomoću tri leme, od kojih je jedna netrivijalna, i jednog pomoćnog teorema.

Naravno, kako bismo za početak uspjeli dokazati čak i slabu varijantu nama bitnog teorema, moramo se dobro pripremiti. Najprije definiramo svojstvo ultrafiltara koje predstavlja jedan od dva sastojka koji će nam trebati za postizanje određene razine saturiranosti. Radi se o prebrojivo nepotpunim ultrafiltrima. Odmah dajemo i karakterizaciju tog pojma.

**Definicija 2.1.** Kažemo da je filter  $F$  prebrojivo nepotpun ako postoji prebrojiv skup  $E \subseteq F$  takav da  $\bigcap E \notin F$ .

**Lema 2.2.** Neka je  $I \neq \emptyset$  i  $U$  ultrafiltrar nad  $I$ . Sljedeće su tvrdnje ekvivalentne:

- (i)  $U$  je prebrojivo nepotpun.
- (ii) Postoji silazan niz skupova  $I_0 \supseteq I_1 \supseteq I_2 \supseteq \dots$  gdje je  $I_n \in U$  za svaki  $n < \omega$ , takav da vrijedi  $\bigcap_{n < \omega} I_n = \emptyset$ .

Dokaz.

(i) $\Rightarrow$ (ii): Neka je  $E = \{X_n : n < \omega\} \subseteq U$  takav da  $\bigcap E = \bigcap_{n < \omega} X_n \notin U$ . Definiramo induktivno niz skupova  $I_n$  ovako:

$$\begin{aligned} I_0 &= I \\ I_1 &= X_0 \setminus (\bigcap E) \\ I_{n+1} &= I_n \cap X_n, \text{ za } n > 0. \end{aligned}$$

Uočimo da je  $(I_n)_{n < \omega}$  silazan niz skupova. Dokazujemo da je  $I_n \in U$  za svaki  $n < \omega$  indukcijom po  $n$ : budući da je  $I_0 = I$  i  $U$  ultrafiltrar, vrijedi  $I_0 \in U$ . Nadalje,  $X_0 \in U$  te  $(\bigcap E)^c \in U$ , pa je  $X_0 \cap (\bigcap E)^c \in U$ . No,  $X_0 \cap (\bigcap E)^c = X_0 \setminus (\bigcap E) = I_1$ . Stoga je  $I_1 \in U$ . Prepostavimo da za neki  $n > 0$  vrijedi  $I_n \in U$ . Budući da je po definiciji  $I_{n+1} = I_n \cap X_n$ , vrijedi  $I_{n+1} \in U$ .

Iz dokazanog slijedi da je  $I_n \in U$  za svaki  $n < \omega$ . Još samo treba dokazati da je  $\bigcap_{n < \omega} I_n = \emptyset$ . Prepostavimo suprotno: neka je  $x \in \bigcap_{n < \omega} I_n$  proizvoljan. Tada je  $x \in I_1$ , odnosno  $x \in X_0$  i  $x \notin \bigcap E$ . Zatim, za sve  $n > 0$  je  $x \in I_{n+1}$ . Zbog  $I_{n+1} = I_n \cap X_n \subseteq X_n$  i  $x \in X_0$  vrijedi  $x \in X_n$  za sve  $n < \omega$ , tj.  $x \in \bigcap E$ . Time je dobivena kontradikcija.

(ii) $\Rightarrow$ (i): Budući da je  $U$  ultrafiltrar,  $\bigcap_{n < \omega} I_n = \emptyset \notin U$ .

□

**Definicija 2.3.** Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola. Sa  $\Gamma(x)$  označimo skup (ne nužno svih)  $\sigma$ -formula takvih da samo varijabla  $x$  može imati slobodan nastup. Ako je  $\mathfrak{M}$  neka  $\sigma$ -struktura, sa  $\mathfrak{M} \models \Gamma[m]$  označavat ćemo činjenicu

da uz valuaciju  $v(x) = m$  (nije bitno kako je definirana na ostalim individualnim varijablama) vrijedi  $\mathfrak{M} \models_v \Gamma(x)$ . Ako je  $\Gamma(x) = \{\gamma(x)\}$ , pišemo  $\mathfrak{M} \models \gamma[m]$ .

Kažemo da je  $\Gamma(x)$  konačno ispunjiv na  $\mathfrak{M}$  ako za svaki konačan  $\Delta(x) \subseteq \Gamma(x)$  postoji  $m_\Delta \in |\mathfrak{M}|$  takav da  $\mathfrak{M} \models \Delta[m_\Delta]$ . Kažemo da je  $\Gamma(x)$  ispunjiv na  $\mathfrak{M}$  ako postoji  $m \in |\mathfrak{M}|$  takav da  $\mathfrak{M} \models \Gamma[m]$ .

**Definicija 2.4.** Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $\mathfrak{M}$  neka  $\sigma$ -struktura te  $\Gamma(x)$  skup kao gore. Kažemo da je  $\Gamma(x)$  konzistentan s teorijom modela  $\mathfrak{M}$  ako postoji  $\sigma$ -struktura  $\mathfrak{N}$  takva da je  $\mathfrak{N} \equiv \mathfrak{M}$  i postoji  $n \in |\mathfrak{N}|$  takav da je  $\mathfrak{N} \models \Gamma[n]$ .

Za dokaz slabije verzije teorema koji nam treba bit će nam od koristi jedna karakterizacija pojma konzistentnosti skupa formula s teorijom nekog modela. Uvodimo oznaku koja će nam uvelike olakšati zapisivanje u tom i narednim dokazima.

*Oznaka.* Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $\mathfrak{M} = (|\mathfrak{M}|, \varphi)$   $\sigma$ -struktura te  $A \subseteq |\mathfrak{M}|$ . Koristit ćemo oznaku  $\sigma[A] = \sigma \cup \{c_a : a \in A\}$  za proširenje od  $\sigma$  novim konstantskim simbolima  $c_a$ , za svaki  $a \in A$ . Nadalje, sa  $\mathfrak{M}_A = (|\mathfrak{M}|, \varphi_A)$  označavat ćemo  $\sigma[A]$ -strukturu gdje je  $\varphi_A(c_a) = a$  za svaki  $a \in A$  i  $\varphi_A|_\sigma = \varphi$ . Nekad ćemo pisati i  $(\mathfrak{M}, a)_{a \in A}$  umjesto  $\mathfrak{M}_A$ , odnosno fiksirat ćemo neki dobar uređaj na  $A$  i pisati  $(\mathfrak{M}, a_m)_{m < \lambda}$  gdje je  $\lambda = \text{card } A$ .

**Lema 2.5.** Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $\mathfrak{M}$  neka  $\sigma$ -struktura te  $\Gamma(x)$  skup  $\sigma$ -formula takvih da samo varijabla  $x$  može imati slobodan nastup. Tada je  $\Gamma(x)$  konzistentan s teorijom modela  $\mathfrak{M}$  ako i samo ako je  $\Gamma(x)$  konačno ispunjiv na  $\mathfrak{M}$ .

*Dokaz.*

$\Rightarrow$  Neka je  $\Delta(x) = \{\delta_1(x), \dots, \delta_k(x)\} \subseteq_{\text{fin.}} \Gamma(x)$ . Iz prepostavke slijedi da postoji  $\mathfrak{N} \equiv \mathfrak{M}$  i  $n_\Delta \in |\mathfrak{N}|$  takav da je  $\mathfrak{N} \models \Delta[n_\Delta]$ . Drugim riječima, vrijedi  $\mathfrak{N} \models \exists x(\delta_1(x) \wedge \dots \wedge \delta_k(x))$ . No, iz  $\mathfrak{N} \equiv \mathfrak{M}$  slijedi  $\mathfrak{M} \models \exists x(\delta_1(x) \wedge \dots \wedge \delta_k(x))$ , pa postoji  $m_\Delta \in |\mathfrak{M}|$  takav da je  $\mathfrak{M} \models \Delta[m_\Delta]$ .

$\Leftarrow$  Neka je  $\Delta'(x)$  proizvoljan konačan podskup od  $\text{Th}(\mathfrak{M}) \cup \Gamma(x)$  te  $\Delta(x) = \Delta'(x) \cap \Gamma(x)$ . Tada po prepostavci postoji  $m_\Delta \in |\mathfrak{M}|$  takav da  $\mathfrak{M} \models$

$\Delta[m_\Delta]$ . Dakle, vrijedi  $\mathfrak{M}_{\{m_\Delta\}} \models \Delta(c_{m_\Delta}|x)$ . Budući da trivijalno imamo i  $\mathfrak{M}_{\{m_\Delta\}} \models \text{Th}(\mathfrak{M})$ , vrijedi  $\mathfrak{M}_{\{m_\Delta\}} \models \Delta'(c_{m_\Delta}|x)$ .

Bez smanjenja općenitosti možemo pretpostaviti da je za svaki  $c_{m_\Delta}$  iskorišten isti simbol, nazovimo ga  $c$ . Koncentrirajmo se na  $\sigma' = \sigma \cup \{c\}$  i skup  $\sigma'$ -formula  $\text{Th}(\mathfrak{M}) \cup \Gamma(c|x)$ . Dokazali smo da je taj skup formula konačno ispunjiv, pa je prema teoremu kompaktnosti ispunjiv. Stoga postoji  $\sigma'$ -struktura  $\mathfrak{N}$  takva da je  $\mathfrak{N} \models \text{Th}(\mathfrak{M}) \cup \Gamma(c|x)$ . Tada iz  $\mathfrak{N} \models \text{Th}(\mathfrak{M})$  slijedi  $\mathfrak{N} \equiv \mathfrak{M}$ , a iz  $\mathfrak{N} \models \Gamma(c|x)$  slijedi da postoji  $n \in |\mathfrak{N}|$  takav da  $\mathfrak{N} \models \Gamma[n]$ .

Primjetimo da sada  $\mathfrak{N}$  možemo smatrati  $\sigma$ -strukturu: konstantski simbol  $c$  više nije ni u jednoj formuli koja nas zanima, pa jednostavno maknemo interpretaciju od  $c$  iz  $\mathfrak{N}$ .

□

Vrijeme je za iskaz i dokaz teorema o proširenju. Naime, voljeli bismo utvrditi da je ultraprodukt familije proširenja upravo proširenje ultraproducta. Tu činjenicu koristimo u dokazu prvog od teorema koji su posvećeni temi ovog poglavlja—saturiranosti.

**Teorem 2.6.** *Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $A$  i  $I$  neprazni skupovi,  $\sigma' = \sigma \cup A$ ,  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  familija  $\sigma$ -struktura te  $\{\mathfrak{M}'_i : i \in I\}$  familija  $\sigma'$ -struktura takvih da je  $\mathfrak{M}'_i = (\mathfrak{M}_i)_A$ . Prepostavimo da je  $U$  ultrafiltrat nad  $I$ . Tada je  $\prod_U \mathfrak{M}'_i = (\prod_U \mathfrak{M}_i)_B$  za neki skup  $B$ .*

*Dokaz.* Očito strukture  $\mathfrak{M}_i$  i  $\mathfrak{M}'_i$  imaju iste nosače. Stoga je  $i \mid \prod_U \mathfrak{M}_i \mid = \mid \prod_U \mathfrak{M}'_i \mid$ . Nadalje, budući da je  $\mathfrak{M}'_i = (\mathfrak{M}_i)_A$ , svaki se simbol iz  $\sigma$  isto interpretira u  $\mathfrak{M}_i$  i  $\mathfrak{M}'_i$ . Prema definiciji ultraproducta  $\sigma$ -struktura, interpretacija simbola iz  $\sigma$  na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$  ovisi samo o interpretacijama u  $\mathfrak{M}_i$ , nosačima  $|\mathfrak{M}_i|$  i ultrafiltru  $U$ . Stoga se svaki simbol iz  $\sigma$  isto interpretira u  $\prod_U \mathfrak{M}_i$  i  $\prod_U \mathfrak{M}'_i$ , odnosno postoji skup  $B$  takav da je  $\prod_U \mathfrak{M}'_i = (\prod_U \mathfrak{M}_i)_B$ . □

**Definicija 2.7.** Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $\mathfrak{M}$  neka  $\sigma$ -struktura te  $\lambda$  proizvoljan kardinalni broj. Kažemo da je  $\mathfrak{M}$   $\lambda$ -saturirana ako za svaki  $A \subseteq |\mathfrak{M}|$  takav da je  $\text{card } A < \lambda$  i svaki skup  $\Gamma(x)$   $\sigma[A]$ -formula konzistentan s teorijom od  $\mathfrak{M}_A$  vrijedi da postoji  $u \in |\mathfrak{M}_A|$  takav da je  $\mathfrak{M}_A \models \Gamma[u]$ .

Nadovežimo se na prethodnu definiciju na očekivan način.

**Lema 2.8.** *Neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola,  $\mathfrak{M}$  neka  $\sigma$ -struktura te  $\alpha$  granični kardinal. Tada je  $\mathfrak{M}$   $\alpha$ -saturirana ako i samo ako je  $\mathfrak{M}$   $\beta$ -saturirana za sve  $\beta < \alpha$ .*

*Dokaz.* Jedan smjer je trivijalan. Za drugi, pretpostavimo da je struktura  $\mathfrak{M}$   $\beta$ -saturirana za sve  $\beta < \alpha$ . Kad ne bi bila i  $\alpha$ -saturirana, postojao bi  $A \subseteq |\mathfrak{M}|$ ,  $\text{card } A = \beta < \alpha$  te skup  $\Gamma(x)$   $\sigma[A]$ -formula konzistentan s teorijom od  $\mathfrak{M}_A$  takav da je za svaki  $u \in |\mathfrak{M}_A|$  zapravo  $\mathfrak{M}_A \not\models \Gamma[u]$ . No, tada  $\mathfrak{M}$  nije  $\beta + 1$ -saturirana.  $\square$

Ono što sada treba istražiti je dobivanje saturiranih struktura za skupove nelogičkih simbola proizvoljne kardinalnosti. Nažalost, kao što smo i njavili, nećemo biti u stanju to učiniti u jednom koraku: najprije ćemo pokazati kako riješiti problem u slučaju prebrojivog skupa nelogičkih simbola. Zatim ćemo nastojati poopćiti taj rezultat na proizvoljne kardinalnosti pomoću relativno tehničkih razmatranja iz teorije modela.

Uz to poopćenje dat ćemo i definiciju jedne posebne vrste ultrafiltra koju nazivamo  $\alpha$ -dobrim ultrafiltrom. To svojstvo je upravo drugi sastojak koji nas dijeli od one prave tvrdnje o saturiranosti. Drugim riječima, jednom kad budemo dokazali i egzistenciju  $\alpha$ -dobrih prebrojivo nepotpunih ultrafiltara, razriješit ćemo tehnički najzahtjevniji dio dokaza Goldblatt-Thomasonovog teorema jednim vrlo jakim rezultatom koji ćemo odmah potom dokazati.

**Teorem 2.9.** *Neka je  $\sigma$  prebrojiv skup nelogičkih simbola i  $U$  prebrojivo nepotpun ultrafilter nad skupom  $I$ . Tada je za svaku familiju  $\sigma$ -struktura  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$  ultraprodukt  $\prod_U \mathfrak{M}_i$   $\omega_1$ -saturiran.*

*Dokaz.* Neka je  $A = \{a_m : m < \omega\} \subseteq |\prod_U \mathfrak{M}_i|$ . Prema definiciji  $\lambda$ -saturiranosti i lemama 2.5 i 2.8, dovoljno je pokazati da za svaki skup  $\Gamma(x)$   $\sigma[A]$ -formula takvih da samo varijabla  $x$  može imati slobodan nastup vrijedi: ako je  $\Gamma(x)$  konačno ispunjiv na  $(\prod_U \mathfrak{M}_i, a_m)_{m < \omega}$ , onda je  $\Gamma(x)$  ispunjiv na  $(\prod_U \mathfrak{M}_i, a_m)_{m < \omega}$ . Primijetimo da iz  $a_m = (\lambda i. a_m(i))_U$  pomoću teorema 2.6 dobivamo

$$\left( \prod_U \mathfrak{M}_i, a_m \right)_{m < \omega} = \prod_U ((\mathfrak{M}_i, a_m(i))_{m < \omega}).$$

Budući da je  $\sigma$  prebrojiv skup,  $\sigma[A]$  je također prebrojiv. Stoga je dovoljno pokazati da za svaki skup  $\Gamma(x)$   $\sigma$ -formula takvih da samo varijabla  $x$  može imati slobodan nastup vrijedi: ako je  $\Gamma(x)$  konačno ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ , onda je  $\Gamma(x)$  ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ .

Pretpostavimo stoga da je  $\Gamma(x)$  konačno ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ . Budući da je  $\sigma$  prebrojiv, prebrojiv je i  $\Gamma(x) = \{\gamma_1(x), \gamma_2(x), \dots\}$ . Nadalje,  $U$  je prebrojivo nepotpun, pa prema lemi 2.2 postoji prebrojiv silazan niz skupova

$$I = I_0 \supseteq I_1 \supseteq I_2 \supseteq \dots$$

takav da je svaki  $I_n \in U$  i  $\bigcap_{n < \omega} I_n = \emptyset$ . Neka je  $X_0 = I$  te za svaki  $n < \omega$ , neka je

$$X_n = I_n \cap \{i \in I : \mathfrak{M}_i \models (\exists x)(\gamma_1(x) \wedge \dots \wedge \gamma_n(x))\}.$$

Tada je prema Ľošovom teoremu  $X_n \in U$ , za svaki  $n < \omega$ . Također je  $\bigcap_{n < \omega} X_n = \emptyset$  i  $X_n \supseteq X_{n+1}$ , za svaki  $n < \omega$ . Iz toga slijedi da za svaki  $i \in I$  postoji najveći  $n(i) < \omega$  takav da je  $i \in X_{n(i)}$ . Sada biramo funkciju  $f \in |\prod_{i \in I} \mathfrak{M}_i|$  na sljedeći način: ako je  $n(i) = 0$ , uzimamo  $f(i) \in |\mathfrak{M}_i|$  proizvoljan; ako je  $n(i) > 0$ , uzimamo  $f(i) \in |\mathfrak{M}_i|$  tako da vrijedi

$$\mathfrak{M}_i \models (\gamma_1(x) \wedge \dots \wedge \gamma_{n(i)}(x)) [f(i)].$$

Za  $n > 0$  i  $i \in X_n$  bit će  $n(i) \geq n$ , pa zaključujemo  $\mathfrak{M}_i \models \gamma_n[f(i)]$ . Budući da je  $X_n \in U$ , iz Ľošovog teorema slijedi  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models \gamma_n[f_U]$ . Prema tome, vrijedi  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models \Gamma[f_U]$ , odnosno  $\Gamma(x)$  je ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ .  $\square$

Proučavanje saturiranosti za općenite kardinalne brojeve skupa nelogičkih simbola započinjemo uvođenjem nekih osnovnih pojmova koji će nam u tome pomoći. Definiramo dvije vrste skupovnih funkcija i spomenutu novu vrstu ultrafiltrira kako bismo mogli generalizirati teorem 2.9.

**Definicija 2.10.** Neka je  $I \neq \emptyset$ ,  $\beta$  proizvoljan kardinalni broj te  $f, g$  funkcije sa  $\mathcal{P}_\omega(\beta)$  (skupa svih konačnih podskupova od  $\beta$ ) u  $\mathcal{P}(I)$ . Pišemo  $g \leq f$  ako za sve  $u \in \mathcal{P}_\omega(\beta)$  vrijedi  $g(u) \subseteq f(u)$ . Kažemo da je  $f$  *antimonotona* ako za sve  $u, w \in \mathcal{P}_\omega(\beta)$  takve da je  $u \subseteq w$  vrijedi  $f(u) \supseteq f(w)$ . Kažemo da je  $g$  *antiaditivna* ako za sve  $u, w \in \mathcal{P}_\omega(\beta)$  vrijedi  $g(u \cup w) = g(u) \cap g(w)$ .

*Napomena.* Očito je svaka antiaditivna funkcija sa  $\mathcal{P}_\omega(\beta)$  u  $\mathcal{P}(I)$  antimonomotona.

**Definicija 2.11.** Neka je  $I \neq \emptyset$ ,  $U$  ultrafiltrat nad  $I$  te  $\alpha$  beskonačan kardinalni broj. Kažemo da je ultrafiltrat  $U$   $\alpha$ -dobar ako za svaki kardinal  $\beta < \alpha$  i svaku antimonomotonu funkciju  $f : \mathcal{P}_\omega(\beta) \rightarrow U$  postoji antiaditivna funkcija  $g : \mathcal{P}_\omega(\beta) \rightarrow U$  takva da je  $g \leq f$ .

*Napomena.* Primijetimo da je svaki  $\alpha$ -dobar ultrafiltrat i  $\beta$ -dobar za svaki beskonačni  $\beta < \alpha$ .

**Lema 2.12.** Neka je  $I \neq \emptyset$ ,  $U$  ultrafiltrat nad  $I$  te  $\alpha$  beskonačan kardinalni broj.  $U$  je  $\alpha^+$ -dobar ako i samo ako za svaku antimonomotonu funkciju  $f : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow U$  postoji antiaditivna funkcija  $g : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow U$  takva da je  $g \leq f$ .

*Dokaz.* Jedan smjer je očit, a drugi je vrlo jednostavan. Za drugi, pretpostavimo da je  $\beta \leq \alpha$  i  $f : \mathcal{P}_\omega(\beta) \rightarrow U$  antimonomotona. Definiramo funkciju  $f' : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow U$  sa  $f'(u) = f(u \cap \beta)$ , za sve  $u \in \mathcal{P}_\omega(\alpha)$ . Lako se vidi da je  $f'$  antimonomotona (direktno iz antimonomotonosti od  $f$ ). Prema pretpostavci postoji antiaditivna funkcija  $g' \leq f'$  sa  $\mathcal{P}_\omega(\alpha)$  u  $U$ . Neka je  $g = g'|_{\mathcal{P}_\omega(\beta)}$ . Jasno je da  $g$  preslikava  $\mathcal{P}_\omega(\beta)$  u  $U$ . Direktno iz antiaditivnosti od  $g'$  slijedi antiaditivnost od  $g$ . Također, iz činjenice  $g' \leq f'$  slijedi  $g \leq f$ .  $\square$

Sljedeće dokazujemo da se svaka familija od  $\alpha$  skupova kardinalnog broja  $\alpha$  može profiniti do familije od  $\alpha$  disjunktnih skupova kardinalnog broja  $\alpha$ .

**Lema 2.13.** Neka je  $\alpha$  beskonačan kardinalni broj,  $X$  proizvoljan skup takav da je  $\text{card } X = \alpha$  te  $\{Y_x : x \in X\}$  familija skupova od kojih je svaki kardinalnog broja  $\alpha$ . Tada postoji familija skupova  $\{Z_x : x \in X\}$  takva da za sve  $x, y \in X$  vrijedi:

- (i)  $Z_x \subseteq Y_x$ ,
- (ii)  $\text{card } Z_x = \alpha$  te
- (iii) ako je  $x \neq y$ , tada  $Z_x \cap Z_y = \emptyset$ .

*Dokaz.* Bez smanjenja općenitosti možemo pretpostaviti  $X = \alpha$ . Za svaki ordinalni broj  $\beta \leq \alpha$ , neka je  $X_\beta = \{(\gamma, \delta) : \gamma \leq \delta < \beta\}$ . Tada je  $X_\beta \subseteq \beta \times \beta$ . Budući da je  $\alpha$  granični ordinalni broj,  $X_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} X_\beta$ . Želimo naći injekciju  $f$  sa  $X_\alpha$  takvu da je

$$f(\gamma, \delta) \in Y_\gamma, \text{ za sve } \gamma, \delta \text{ za koje je } \gamma \leq \delta < \alpha. \quad (*)$$

Jednom kad to učinimo, možemo definirati  $Z_\gamma = \{f(\gamma, \delta) : \gamma \leq \delta < \alpha\}$ . Familija  $\{Z_\gamma : \gamma < \alpha\}$  očito ima tražena svojstva.

Funkciju  $f$  definiramo transfinิตnom indukcijom. Neka je  $\beta < \alpha$ . Pretpostavimo da smo već definirali injekciju  $f_\beta$  s domenom  $X_\beta$  koja zadovoljava svojstvo  $(*)$  za  $\beta$ . Iz  $\text{card } X_\beta < \alpha$  i  $\text{card } Y_\gamma = \alpha$  za sve  $\gamma < \alpha$  slijedi da  $f_\beta$  možemo proširiti (AC) do injekcije  $f_{\beta+1}$  s domenom  $X_{\beta+1}$  takve da  $(*)$  vrijedi za  $\beta+1$  ( $\text{card } X_{\beta+1} = \text{card } X_\beta + \beta < \alpha + \alpha = \alpha$ , pa možemo sačuvati injektivnost). Uzmemo li uniju na graničnim ordinalima, dobivamo lanac funkcija  $f_\beta$  s domenom  $X_\beta$  takav da je  $f_\beta$  injekcija i zadovoljava svojstvo  $(*)$ . Tada je  $f = \bigcup_{\beta < \alpha} f_\beta$  funkcija koju tražimo.  $\square$

U nastavku definiramo dva pojma koja ćemo koristiti pri iskazivanju i dokazivanju najzahtjevnije leme u ovom poglavlju. Ta će lema predstavljati ključ dokaza teorema o egzistenciji prebrojivo nepotpunih  $\alpha^+$ -dobrih ultrafiltara nad proizvoljnim skupom kardinalnosti  $\alpha$ .

Čim budemo dokazali taj teorem, začas ćemo imati i rezultat o saturiranosti dovoljno dobar za dokaz Goldblatt-Thomasonovog teorema.

**Definicija 2.14.** Neka je  $I \neq \emptyset$  te  $F$  filter nad  $I$ . Kažemo da je  $F$  *uniformni filter* ako za svaki  $A \in F$  vrijedi  $\text{card } A = \text{card } I$ .

**Definicija 2.15.** Neka je  $\Pi$  neprazna familija nekih particija od  $\alpha$  takva da svaka od tih particija sadrži točno  $\alpha$  blokova. Nadalje, neka je  $F$  filter nad  $\alpha$  različit od  $\{\alpha\}$ . Kažemo da je uređen par  $(\Pi, F)$  *konzistentan* ako za sve  $X \in F$  i  $X_1, \dots, X_n, n < \omega$  takve da svaki  $X_i$  pripada različitoj particiji  $P_i \in \Pi$  vrijedi  $X \cap \bigcap_{1 \leq i \leq n} X_i \neq \emptyset$ .

*Oznaka.* Ako je  $F$  filter i  $F \cup E$  ima svojstvo konačnih presjeka, sa  $(F, E)$  označavamo filter generiran sa  $F \cup E$ .

**Lema 2.16.** Neka je  $\alpha$  beskonačan kardinalni broj.

- (i) Neka je  $F$  uniformni filter nad  $\alpha$  generiran podskupom  $E \subseteq F$  takvim da je  $\text{card } E \leq \alpha$ . Tada postoji familija  $\Pi$  particija od  $\alpha$  takva da je  $\text{card } \Pi = 2^\alpha$  i  $(\Pi, F)$  konzistentan uređen par.
- (ii) Pretpostavimo da je  $(\Pi, F)$  konzistentan. Neka je  $J \subseteq \alpha$ . Tada je ili  $(\Pi, (F, \{J\}))$  konzistentan ili je  $(\Pi', (F, \{\alpha \setminus J\}))$  konzistentan za neki kofinitni  $\Pi' \subseteq \Pi$ .
- (iii) Pretpostavimo da je  $(\Pi, F)$  konzistentan. Neka je  $p : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow F$  antimonotona funkcija i  $P \in \Pi$ . Tada postoji filter  $F' \supseteq F$  i antiaditivna funkcija  $q : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow F'$  takvi da je  $q \leq p$  i  $(\Pi \setminus \{P\}, F')$  konzistentan.

Dokaz.

- (i) Neka je  $\{J_\beta : \beta < \alpha\}$  skup svih konačnih presjeka elemenata od  $E$ . Tada je  $\text{card } J_\beta = \alpha$  (jer je  $J_\beta \in F$ ). Prema lemi 2.13 postaje u parovima disjunktni  $I_\beta \subseteq J_\beta, \beta < \alpha$  takvi da je  $\text{card } I_\beta = \alpha$ .

Promotrimo skup

$$B = \{(s, r) : s \in \mathcal{P}_\omega(\alpha), r : \mathcal{P}(s) \rightarrow \alpha\}.$$

Očito imamo  $\text{card } B = \alpha$ . Neka je

$$B = \{(s_\xi, r_\xi) : \xi \in I_\beta\} \text{ za svaki } \beta < \alpha.$$

Za svaki  $J \subseteq \alpha$  definiramo funkciju  $f_J : \alpha \rightarrow \alpha$  na sljedeći način:

$$f_J(\xi) = \begin{cases} r_\xi(J \cap s_\xi) & \text{ako } \xi \in \bigcup_{\beta < \alpha} I_\beta, \\ 0 & \text{inače.} \end{cases}$$

Pokažimo da ima točno  $2^\alpha$  funkcija  $f_J$ . Pretpostavimo  $J_1 \neq J_2$ . Bez smanjenja općenitosti, neka je  $x \in J_1$  i  $x \notin J_2$ . Definiramo  $s = \{x\}$  i  $r = \{(\{x\}, 0), (0, 1)\}$ . Tada je  $(s, r) \in B$ , pa je  $(s, r) = (s_\xi, r_\xi)$  za neki  $\xi$ . Prema tome,  $f_{J_1}(\xi) = r(J_1 \cap s) = 0$  i  $f_{J_2}(\xi) = r(J_2 \cap s) = 1$ . Time smo pokazali  $f_{J_1} \neq f_{J_2}$ .

Sada tvrdimo da za  $\beta, \gamma_1, \dots, \gamma_n$  proizvoljne ordinale iz  $\alpha$  i  $J_1, \dots, J_n$  proizvoljne različite podskupove od  $\alpha$  postoji  $\xi \in I_\beta$  takav da

$$f_{J_i}(\xi) = \gamma_i \text{ za sve } 1 \leq i \leq n.$$

Kako bismo to vidjeli, uzmimo proizvoljan konačan  $s \subseteq \alpha$  takav da je

$$s \cap J_i \neq s \cap J_j \text{ za sve } 1 \leq i < j \leq n.$$

Neka je sad  $r : \mathcal{P}(s) \rightarrow \alpha$  definirana sa

$$r(J_i \cap s) = \gamma_i \text{ za sve } 1 \leq i \leq n.$$

Budući da postoji  $\xi \in I_\beta$  takav da je  $(s_\xi, r_\xi) = (s, r)$ , iz toga slijedi

$$f_{J_i}(\xi) = r_\xi(J_i \cap s_\xi) = r(J_i \cap s) = \gamma_i.$$

Time je pokazana i činjenica da je  $\text{Im } f_J = \alpha$  za sve  $J \subseteq \alpha$ . Konačno, definiramo familiju

$$\Pi = \{\{f_J^{-1}(\gamma) : \gamma < \alpha\} : J \subseteq \alpha\}$$

koja očito zadovoljava željena svojstva.

- (ii) Pretpostavimo da  $(\Pi, (F, \{J\}))$  nije konzistentan. Tada postoje  $X \in F$ ,  $X_i \in P_i \in \Pi, 1 \leq i \leq n$  takvi da su  $P_i$  različiti i

$$J \cap X \cap \bigcap_{1 \leq i \leq n} X_i = \emptyset.$$

Neka je  $\Pi' = \Pi \setminus \{P_1, \dots, P_n\}$ . Neka su  $Q_j, 1 \leq j \leq m$  različiti elementi od  $\Pi'$  i  $Y_j \in Q_j$ . Tada prema pretpostavci imamo

$$X \cap \bigcap_{1 \leq i \leq n} X_i \cap \bigcap_{1 \leq j \leq m} Y_j \neq \emptyset.$$

Stoga je jasno

$$(\alpha \setminus J) \cap X \cap \bigcap_{1 \leq j \leq m} Y_j \neq \emptyset,$$

čime smo dobili da je  $(\Pi', (F, \{\alpha \setminus J\}))$  konzistentan.

- (iii) Neka je  $P = \{X_\delta : \delta < \alpha\}$  te  $\mathcal{P}_\omega(\alpha) = \{t_\delta : \delta < \alpha\}$ . Za svaki  $\delta < \alpha$  definiramo funkciju  $q_\delta : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow \mathcal{P}(\alpha)$  na sljedeći način:

$$q_\delta(s) = \begin{cases} p(t_\delta) \cap X_\delta & \text{ako } s \subseteq t_\delta, \\ \emptyset & \text{inače.} \end{cases}$$

Primijetimo da je  $q_\delta(s) \subseteq p(t_\delta)$ ,  $q_\delta(s) \neq \emptyset$  ako je  $s \subseteq t_\delta$  i  $g_\delta(s_1 \cup s_2) = q_\delta(s_1) \cap q_\delta(s_2)$ . Pojasnimo posljednju tvrdnju: budući da vrijedi  $s_1 \cup s_2 \subseteq t_\delta$  ako i samo ako  $s_1, s_2 \subseteq t_\delta$ ,  $q_\delta(s_1 \cup s_2)$  će biti  $p(t_\delta) \cap X_\delta$ , odnosno  $\emptyset$  ovisno o tome budu li oba  $s_1, s_2$  podskupovi od  $t_\delta$  ili ne, redom.

Definirajmo funkciju  $q : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow \mathcal{P}(\alpha)$  sa

$$q(s) = \bigcup_{\delta < \alpha} q_\delta(s).$$

Funkcija  $p$  je antimonotona, pa nalazimo da je  $q_\delta(s) \subseteq p(t_\delta) \subseteq p(s)$  za sve  $\delta < \alpha$  (u slučaju  $q_\delta(s) = \emptyset$  trivijalno vrijedi  $q_\delta(s) \subseteq p(s)$ ). Pogledamo li uniju po  $\delta$ , dobivamo  $q(s) \subseteq p(s)$ , pa zaključujemo  $q \leq p$ .

Iz  $q_\delta(s) \cap q_{\delta'}(s) = \emptyset$  ako  $\delta \neq \delta'$  slijedi da je  $q(s)$  disjunktna unija podskupova od  $X_\delta$ . Koristeći činjenicu da je svaka funkcija  $q_\delta$  antiaditivna, lako dobivamo da je  $q$  antiaditivna. Naime, znamo

$$q(s_1 \cup s_2) = \bigcup_{\delta < \alpha} (q_\delta(s_1) \cap q_\delta(s_2)) \subseteq \left( \bigcup_{\delta < \alpha} q_\delta(s_1) \right) \cap \left( \bigcup_{\delta < \alpha} q_\delta(s_2) \right).$$

Jasno, zadnja relacija među skupovima ne mora općenito biti jednakost. No, ovdje mora: ako je  $x$  iz skupa na desnoj strani, vrijedi  $x \in g_\delta(s_1)$  i  $x \in g_{\delta'}(s_2)$ , odnosno  $x \in p(t_\delta) \cap p(t_{\delta'}) \cap X_\delta \cap X_{\delta'} \neq \emptyset$  ako i samo ako je  $\delta = \delta'$ , pa možemo zaključiti  $x \in p(t_\delta) \cap X_\delta$ , tj.  $x$  je u skupu na lijevoj strani. Još samo valja uočiti: ako je skup na desnoj strani prazan, onda je i skup na lijevoj strani prazan.

Neka je sad  $F' = (F, \text{Im } q)$ . Tvrdimo da je  $(\Pi \setminus \{P\}, F')$  konzistentan. Uzmimo  $X \in F$ ,  $s \in \mathcal{P}_\omega(\alpha)$ ,  $X_i \in P_i \in \Pi$ ,  $1 \leq i \leq n$  tako da su  $P_i$  međusobno različiti i različiti od particije  $P$ . Primijetimo da vrijedi

$$q(s) \supseteq q_\delta(s) = p(t_\delta) \cap X_\delta \text{ i}$$

$$X \cap p(t_\delta) \cap X_\delta \cap \bigcap_{1 \leq i \leq n} X_i \neq \emptyset,$$

za neki  $\delta < \alpha$  (pozivamo se na konzistentnost  $(\Pi, F)$  imajući na um da je  $X \cap p(t_\delta) \in F$  i da su  $X_\delta, X_1, \dots, X_n$  blokovi iz različitih particija u  $\Pi$ ). Uvezši u obzir da se svaki filter u  $F'$  može napisati kao  $X \cap q(s)$ , iz pokazane činjenice

$$X \cap q(s) \cap \bigcap_{1 \leq i \leq n} X_i \neq \emptyset$$

direktno slijedi konzistentnost para  $(\Pi \setminus \{P\}, F')$ .

□

Spomenimo ovdje jedan poznat pojam iz teorije skupova. Intuitivno, željeli bismo izraziti nemogućnost dobivanja nekog skupa kao unije premalog broja njegovih dijelova.

**Definicija 2.17.** Neka je  $\xi$  granični ordinal. Kažemo da je skup  $X$  *kofinalan* u  $\xi$  ako je  $X \subseteq \xi$  i  $\xi = \bigcup X$ . Oznakom  $\text{cf}(\xi)$  označavamo najmanji kardinalni broj  $\alpha$  takav da postoji skup tog kardinalnog broja kofinalan u  $\xi$ . Dodatno definiramo  $\text{cf}(0) = 0$  i  $\text{cf}(\eta + 1) = 1$  za proizvoljan ordinal  $\eta$ . Kažemo da je broj  $\text{cf}(\xi)$  *kofinalnost od  $\xi$* .

*Primjer.*

- $\text{cf}(\omega) = \aleph_0$
- $\text{cf}(2^\alpha) > \alpha$  za beskonačan kardinal  $\alpha$  (iz Königovog teorema, v. [5])

Sad napokon imamo sve što nam treba kako bismo dokazali dva teorema koji će u potpunosti ukloniti više puta objasnjenu poteškoću u dokazu Goldblatt-Thomasona: pitanje kako izaći na kraj s neprebrojivim skupom nelogičkih simbola.

Iz prvog teorema dobivamo prebrojivo nepotpun  $\alpha^+$ -dobar ultrafilter koji treba predati drugome kako bi nam on dao dovoljno saturiranu strukturu.

**Teorem 2.18.** Neka je  $I$  beskonačan skup kardinalnog broja  $\alpha$ . Tada postoji  $\alpha^+$ -dobar prebrojivo nepotpun ultrafiltrar  $U$  nad  $I$ .

*Dokaz.* Bez smanjenja općenitosti možemo pretpostaviti  $I = \alpha$ . Neka je  $I_n, n < \omega$  niz podskupova od  $\alpha$  takvih da je  $\text{card } I_n = \alpha$ ,  $I_{n+1} \subseteq I_n$  i  $\bigcap_{n < \omega} I_n = \emptyset$ . Naime, možemo pogledati particiju  $\{B_n : n < \omega\}$  od  $\alpha$  u  $\aleph_0$  blokova kardinalnog broja  $\alpha$  (jer je  $\alpha \cdot \aleph_0 = \alpha$ ), pa jednostavno stavimo  $I_n := \alpha \setminus \bigcup_{i < n} B_i$ .

Neka je  $F_0$  uniformni filter generiran skupom  $\{I_n : n < \omega\}$ . Prema lemi 2.16(i), postoji familija  $\Pi_0$  particija od  $\alpha$  takva da je  $\text{card } \Pi_0 = 2^\alpha$  i  $(\Pi_0, F_0)$  konzistentan. Transfinitnom indukcijom definiramo nizove  $\Pi_\xi, \xi < 2^\alpha$  te  $F_\xi, \xi < 2^\alpha$  tako da vrijedi:

$$\Pi_\xi \subseteq \Pi_\eta, F_\xi \supseteq F_\eta \text{ ako } \eta \leq \xi < 2^\alpha,$$

$$\text{card } \Pi_\xi = 2^\alpha, \quad \text{card } (\Pi_\xi \setminus \Pi_{\xi+1}) < \omega, \quad \Pi_\lambda = \bigcap_{\eta < \lambda} \Pi_\eta, \quad \lambda \text{ granični},$$

$$(\Pi_\xi, F_\xi) \text{ je konzistentan za } \xi < 2^\alpha.$$

Konstrukciju provodimo na sljedeći način: neka je  $\{p_\xi : \xi < 2^\alpha\}$  skup svih antimonotonih funkcija sa  $\mathcal{P}_\omega(\alpha)$  u  $\mathcal{P}(\alpha)$  (znamo da funkcija općenito ima  $(2^\alpha)^\alpha = 2^{\alpha \cdot \alpha} = 2^\alpha$ , a već samo konstantnih funkcija, koje su trivijalno antimonotone, ima  $2^\alpha$ ) te  $\mathcal{P}(\alpha) = \{J_\xi : \xi < 2^\alpha\}$ . Prepostavimo da smo konstruirali  $\Pi_\eta, F_\eta$  za  $\eta < \xi < 2^\alpha$ . Ako je  $\xi$  granični ordinal, jednostavno uzmemmo

$$\Pi_\xi = \bigcap_{\eta < \xi} \Pi_\eta \text{ i } F_\xi = \bigcup_{\eta < \xi} F_\eta.$$

Očito je  $(\Pi_\xi, F_\xi)$  konzistentan i vrijedi  $\text{card } \Pi_\xi = 2^\alpha$  (oduzeli smo konačno mnogo elemenata manje od  $2^\alpha$  puta).

Nadalje, ako je  $\xi = \lambda + 2n + 1$ ,  $\lambda$  granični i  $n < \omega$ , neka je  $J$  element od  $\mathcal{P}(\alpha)$  s najmanjim indeksom koji nije već u  $F_{\xi-1}$ . Prema lemi 2.16(ii), možemo naći  $\Pi_\xi, F_\xi$  takve da je

$$\text{card } (\Pi_{\xi-1} \setminus \Pi_\xi) < \omega, \quad \text{card } (\Pi_\xi) = 2^\alpha,$$

$$J \in F_\xi \text{ ili } \alpha \setminus J \in F_\xi,$$

$$(\Pi_\xi, F_\xi) \text{ konzistentan.}$$

Ako je  $\xi = \lambda + 2n + 2$ ,  $\lambda$  granični i  $n < \omega$ , neka je tada  $p : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow F_{\xi-1}$  funkcija s najmanjim indeksom koja ide u  $F_{\xi-1}$ , a nije još iskorištena. Lema 2.16(iii) nam daje  $\Pi_\xi, F_\xi, q : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow F_\xi$  takve da

$$\text{card}(\Pi_{\xi-1} \setminus \Pi_\xi) = 1, \quad \text{card}(\Pi_\xi) = 2^\alpha,$$

$$q \leq p, \quad q \text{ antiaditivna},$$

$$F_\xi = (F_{\xi-1}, \text{Im } q),$$

$$(\Pi_\xi, F_\xi) \text{ konzistentan.}$$

Neka je  $F = \cup_{\xi < 2^\alpha} F_\xi$ . Iz naše konstrukcije, leme 2.12 i činjenice  $\text{cf}(2^\alpha) > \alpha$  slijedi da je  $F$  prebrojivo nepotpun  $\alpha^+$ -dobar ultrafiltrat nad  $\alpha$ . Naime, pretpostavimo li da nisu sve antimonotone funkcije koje idu u  $F$  iskorištenе kod koraka na „parnim“ sljedbenicima u gornjoj konstrukciji (onih za neki  $\lambda + 2n + 2$ ), znamo da postoji takva funkcija  $p_{\xi_1} : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow F$  s najmanjim indeksom  $\xi_1$ . Dokazujemo da postoji  $\eta_1$  takav da funkcija  $p_{\xi_1}$  zapravo ide u  $F_{\eta_1}$ . Kad ne bi tako bilo, imali bismo skup

$$X = \left\{ \bigcup p_{\xi_1}(a) : a \in \mathcal{P}_\omega(\alpha) \right\}$$

kardinalnosti najviše  $\alpha$  koji je kofinalan u  $2^\alpha$ , a to je nemoguće.

Sad kad znamo da je  $p_{\xi_1} : \mathcal{P}_\omega(\alpha) \rightarrow F_{\eta_1}$  neiskorištena s najmanjim indeksom, iz činjenice da svih iskorištenih ima  $2^\alpha > \text{card } \xi_1$  možemo zaključiti da „parnih“ koraka u konstrukciji većih od  $\xi_1$  ima barem  $\text{card } \xi_1$ . Pogledajmo skup  $\{\zeta_i : i \leq \xi_1\}$ , početni komad ordinalnog tipa  $\xi_1^+$  skupa

$$\{\lambda + 2n + 2 : \lambda + 2n + 2 > \xi_1, \lambda \text{ granični}, n < \omega\}$$

svih „parnih“ koraka u konstrukciji poslije  $\xi_1$ . Zatim promotrimo skup

$$\{p_{\zeta_i} : i \leq \xi_1\}$$

gdje je  $p_{\zeta_i}$  funkcija odabrana u  $\zeta_i$ -tom koraku. Iz konstrukcije i odabira funkcije  $p_{\xi_1}$  to mora biti podskup od  $\{p_i : i < \xi_1\}$ , a to je nemoguće.  $\square$

Sada dokazujemo generalizaciju teorema 2.9.

**Teorem 2.19.** Neka je  $\alpha$  beskonačan kardinalni broj,  $I \neq \emptyset$  skup indeksa,  $U$  prebrojivo nepotpun  $\alpha$ -dobar ultrafiltrar nad  $I$  te neka je  $\sigma$  skup nelogičkih simbola takav da vrijedi  $\omega \cup \text{card } \sigma < \alpha$ . Tada je za svaku familiju  $\{\mathfrak{M}_i : i \in I\}$   $\sigma$ -struktura ultraprodukt  $\prod_U \mathfrak{M}_i$   $\alpha$ -saturiran.

*Dokaz.* Kao u dokazu teorema 2.9 zaključujemo da je dovoljno dokazati da za svaki skup  $\Gamma(x)$   $\sigma$ -formula takvih da samo  $x$  može imati slobodan nastup vrijedni: ako je  $\Gamma(x)$  konačno ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ , onda je  $\Gamma(x)$  ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ .

Prepostavimo stoga da je svaki konačan podskup od  $\Gamma(x)$  ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ . Budući da je  $U$  prebrojivo nepotpun, prema lemi 2.2 možemo naći silazan niz skupova

$$I = I_0 \supseteq I_1 \supseteq I_2 \supseteq \dots$$

takav da je svaki  $I_n \in U$  i vrijedi  $\bigcap_{n < \omega} I_n = \emptyset$ . Iz  $\text{card } \sigma \leq \omega \cup \text{card } \sigma < \alpha$  slijedi  $\text{card } \Gamma < \alpha$ .

Definirajmo funkciju  $f : \mathcal{P}_\omega(\Gamma) \rightarrow U$  na sljedeći način: za svaki neprazan konačan podskup  $\gamma \subseteq \Gamma$  neka je

$$f(\gamma) = I_{\text{card } \gamma} \cap \left\{ i \in I : \mathfrak{M}_i \models (\exists x) \bigwedge \gamma \right\}$$

te  $f(\emptyset) = I$ . Svaki  $\gamma \in \mathcal{P}_\omega(\Gamma)$  je po prepostavci ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{M}_i$ , pa imamo  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models (\exists x) \bigwedge \gamma$ . Tada prema Šošovom teoremu vrijedi  $f(\gamma) \in U$ . Kad god je  $\gamma \subseteq \gamma' \in \mathcal{P}_\omega(\Gamma)$ , imamo

$$I_{\text{card } \gamma'} \subseteq I_{\text{card } \gamma} \text{ i } \models (\exists x) \bigwedge \gamma' \rightarrow (\exists x) \bigwedge \gamma.$$

Prema tome,  $f(\gamma') \subseteq f(\gamma)$ , tj.  $f$  je antimonotona. Sad možemo iskoristiti činjenicu da je  $U$   $\alpha$ -dobar: iz gornjeg slijedi da postoji antiaditivna funkcija  $g : \mathcal{P}_\omega(\Gamma) \rightarrow U$  takva da je  $g \leq f$ .

Neka je za svaki  $i \in I$

$$\gamma_i = \{\theta \in \Gamma : i \in g(\{\theta\})\}.$$

Dokažimo implikaciju: ako je  $\text{card } \gamma_i \geq n$ , tada je  $i \in I_n$ . Ukoliko  $\gamma_i$  sadrži barem  $n$  različitih elemenata  $\theta_1, \dots, \theta_n$ , tada za sve  $s \leq n$  imamo  $i \in g(\{\theta_s\})$ . Iz antiaditivnosti od  $g$  slijedi

$$i \in g(\{\theta_1\}) \cap \dots \cap g(\{\theta_n\}) = g(\{\theta_1, \dots, \theta_n\}) \subseteq f(\{\theta_1, \dots, \theta_n\}) \subseteq I_n.$$

Iz  $\bigcap_{n<\omega} I_n = \emptyset$  slijedi da je  $\gamma_i$  konačan za sve  $i \in I$ .

Sad biramo svjedoka  $h_U \in |\prod_U \mathfrak{M}_i|$  za  $\Gamma(x)$ . Za svaki  $i \in I$ , iz definicije od  $\gamma_i$  i antiaditivnosti od  $g$  dobivamo

$$i \in \bigcap \{g(\{\theta\}) : \theta \in \gamma_i\} = g(\gamma_i) \subseteq f(\gamma_i).$$

Pomoću  $i \in f(\gamma_i)$  možemo odabrat element  $h(i) \in |\mathfrak{M}_i|$  takav da

$$\mathfrak{M}_i \models \bigwedge \gamma_i[h(i)].$$

Stoga, kad god je  $\theta \in \Gamma$  i  $i \in g(\{\theta\})$ , imamo  $\theta \in \gamma_i$  i  $\mathfrak{M}_i \models \theta[h(i)]$ . No, znamo da je  $g(\{\theta\}) \in U$ , pa nam Šošov teorem govori da za sve  $\theta \in \Gamma$  vrijedi  $\prod_U \mathfrak{M}_i \models \theta[h_U]$ . Time smo pokazali da je  $h_U$  traženi svjedok.  $\square$

U dokazu Goldblatt-Thomasonovog teorema trebat će nam još jedna važna spona logike prvog reda i modalne logike. Naime, jednom kad budemo osigurali  $\omega$ -saturiranost nekog modela promatranog kao strukture prvog reda, poželjet ćemo imati nešto bolje prilagođeno modalnoj logici.

**Propozicija 2.20.** *Svaki  $\omega$ -saturiran model je i  $m$ -saturiran.*

*Dokaz.* Neka je model  $\mathfrak{M} = (W, R, V)$   $\omega$ -saturirana  $\sigma^1(\Phi)$ -struktura. Pretpostavimo da je  $a \in W$  te  $\Delta$  skup modalnih formula koji je konačno ispunjiv na skupu sljedbenika od  $a$ . Promotrimo  $\sigma^1(\Phi)[\{a\}]$ -strukturu  $\mathfrak{M}_{\{a\}}$ . Definiramo  $\Delta' = \{Rc_a x\} \cup ST_x(\Delta)$  gdje je  $ST_x(\Delta)$  skup standardnih translacija svih formula iz  $\Delta$ .

Budući da je svaki konačan podskup od  $\Delta'$  istinit na nekom sljedbeniku od  $a$ , prema lemi 2.5 je  $\Delta'$  konzistentan s teorijom od  $\mathfrak{M}_{\{a\}}$ , pa iz  $\omega$ -saturiranosti slijedi da je  $\Delta'$  istinit na nekom svijetu  $b \in W$ . Iz  $\mathfrak{M}_{\{a\}} \models Rc_a x[b]$  imamo da je  $b$  sljedbenik od  $a$ . Budući da za sve  $\phi \in \Delta$  vrijedi  $\mathfrak{M}_{\{a\}} \models ST_x(\phi)[b]$ , propozicija 1.22 nam kaže da je  $\mathfrak{M}, b \Vdash \Delta$ . Stoga je  $\Delta$  ispunjiv na skupu sljedbenika od  $a$ .  $\square$

## Poglavlje 3

# Dokaz Goldblatt-Thomasona

Gotovo smo spremni za iskaz teorema koji karakterizira modalno definabilne elementarne klase okvira. Još nam je potrebna jedna kratka definicija.

**Definicija 3.1.** Kažemo da klasa okvira  $\mathcal{K}$  reflektira ultrafiltrar-proširenja ako  $\forall \mathfrak{F} \in \mathcal{K}$  povlači  $\mathfrak{F} \in \mathcal{K}$ .

**Teorem 3.2** (Goldblatt-Thomason). *Neka je  $\mathcal{K}$  elementarna klasa okvira. Klasa  $\mathcal{K}$  je modalno definabilna skupom formula ako i samo ako je zatvorena na disjunktne unije, generirane podokvire i slike pri ograničenim morfizmima te reflektira ultrafiltrar-proširenja.*

*Dokaz.* Dovoljnost je dokazana u teoremu 1.45. Nužnost dokazujemo tako da pogledamo klasu svih modalnih formula koje su valjane u  $\mathcal{K}$  i pokažemo da ona definira  $\mathcal{K}$ . To ćemo učiniti tako da pokažemo da je ultrafiltrar-proširenje okvira  $\mathfrak{F}$  na kojem je gorenavedena klasa valjana zapravo slika pri ograničenom morfizmu neke ultrapotencije pogodno odabranog okvira iz  $\mathcal{K}$ . Sada dajemo detaljan dokaz.

Neka je  $\mathcal{K}$  elementarna klasa okvira zatvorena na četiri navedene konstrukcije (prema korolaru 1.6 slijedi i da je zatvorena na ultraprodukte) te neka je  $\Lambda_{\mathcal{K}}$  logika od  $\mathcal{K}$ , tj.  $\Lambda_{\mathcal{K}} = \{\phi : \mathfrak{F} \Vdash \phi \text{ za sve } \mathfrak{F} \in \mathcal{K}\}$ . Dokažimo da  $\Lambda_{\mathcal{K}}$  definira  $\mathcal{K}$ . Neka je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  okvir takav da vrijedi  $\mathfrak{F} \Vdash \Lambda_{\mathcal{K}}$ . Želimo dokazati da je  $\mathfrak{F} \in \mathcal{K}$ . Bez smanjenja općenitosti možemo pretpostaviti da je  $\mathfrak{F}$  generiran točkom jer ako je  $\mathfrak{F} \Vdash \Lambda_{\mathcal{K}}$ , onda je prema teoremu 1.45  $\Lambda_{\mathcal{K}}$  valjana i na svakom točkom generiranom podokviru od  $\mathfrak{F}$ . Ako uspijemo

dokazati da je svaki točkom generirani podokvir od  $\mathfrak{F}$  u  $\mathcal{K}$ , onda iz svojstava zatvorenosti od  $\mathcal{K}$  i propozicije 1.47 slijedi da je  $\mathfrak{F} \in \mathcal{K}$ . Stoga u nastavku pretpostavljamo da je  $\mathfrak{F}$  generiran svjetom  $w$ .

Neka je  $\Phi$  skup propozicionalnih varijabli koji sadrži propozicionalnu varijablu  $p_A$  za svaki  $A \subseteq W$ . Pogledajmo model  $\mathfrak{M} = (\mathfrak{F}, V)$  gdje je  $V(p_A) = A$ . Neka je  $\Delta \subseteq \text{Form}(\Phi)$  skup svih formula istinitih na korijenu  $w$  modela  $\mathfrak{M}$ , tj.  $\Delta = \{\phi \in \text{Form}(\Phi) : w \Vdash \phi\}$ . Tvrđimo sljedeće:

$$\Delta \text{ je ispunjiv u } \mathcal{K}.$$

Kako bismo to dokazali, prvo dokažimo da je  $\Delta$  konačno ispunjiv u  $\mathcal{K}$ . Neka je  $\delta$  konačan podskup od  $\Delta$ . Lako je vidjeti da je  $\delta$  ispunjiv u  $\mathcal{K}$ : da nije tako,  $\neg \bigwedge \delta$  bila bi valjana na svakom okviru iz  $\mathcal{K}$ , pa bi time pripadala  $\Lambda_{\mathcal{K}}$  i vrijedilo bi  $\mathfrak{F} \Vdash \neg \bigwedge \delta$ , što je u kontradikciji s  $w \Vdash \bigwedge \delta$ . Međutim, ako je svaki konačni  $\delta \subseteq \Delta$  ispunjiv na nekom okviru iz  $\mathcal{K}$ , onda prema korolaru 1.11 dobivamo da je  $\Delta$  ispunjiv na ultraproduktu nekih okvira iz  $\mathcal{K}$ , a s obzirom da je  $\mathcal{K}$  zatvorena na ultraprodukte, zaista je  $\Delta$  ispunjiv u  $\mathcal{K}$ .

Drugim riječima, postoji model  $\mathfrak{N} = (X, S, U)$  i svijet  $b \in X$  takav da je okvir  $\mathfrak{G} = (X, S)$  u  $\mathcal{K}$  i  $\mathfrak{N}, b \Vdash \Delta$ . Budući da je  $\mathcal{K}$  zatvorena na generirane podokvire i ta konstrukcija čuva istinitost na modelu, možemo uzeti da je  $\mathfrak{G}$  generiran točkom  $b$ . Ostaje još povezati  $\mathfrak{G}$  s početnim okvirom  $\mathfrak{F}$  na sljedeći način:

$\mathfrak{u} \in \mathfrak{F}$  je slika pri ograničenom morfizmu neke ultrapotencije od  $\mathfrak{G}$ .

Neka je  $\alpha = \omega \cup \text{card} \sigma^1(\Phi)$ . Iz teorema 2.18 dobivamo  $\alpha^+$ -dobar prebrojivo nepotpun ultrafiltr  $U$  nad  $\alpha$ . No, tada iz teorema 2.19 slijedi da je ultrapotencija  $\mathfrak{N}' = (X', S', U') = \prod_U \mathfrak{N} \sigma^1(\Phi)$ -struktura  $\mathfrak{N}$   $\alpha^+$ -saturirana, a time i  $\omega$ -saturirana. Prema propoziciji 2.20,  $\mathfrak{N}'$  je m-saturiran model.

Postavlja se pitanje kako definirati ograničen morfizam. Prirodan bi izbor bio pridružiti svijetu  $s \in X'$  familiju

$$f(s) = \{A \subseteq W : \mathfrak{N}', s \Vdash p_A\}.$$

Dokažimo jednu tvrdnju korisnu za nastavak dokaza:

za sve formule  $\phi \in \text{Form}(\Phi)$  je  $\mathfrak{M} \Vdash \phi$  ako i samo ako je  $\mathfrak{N}' \Vdash \phi$ .

Pogledajmo sljedeći lanac ekvivalencija:

$$\begin{aligned}
 \mathfrak{M} \Vdash \phi &\iff \mathfrak{M}, w \Vdash \Box^n \phi, \text{ za svaki } n < \omega \\
 &\iff \Box^n \phi \in \Delta, \text{ za svaki } n < \omega \\
 &\iff \mathfrak{N}, b \Vdash \Box^n \phi, \text{ za svaki } n < \omega \\
 &\iff \mathfrak{N} \Vdash \phi \\
 &\stackrel{\text{Loš}}{\iff} \mathfrak{N}' \Vdash \phi
 \end{aligned} \tag{3.1}$$

Provjerimo da je za sve  $s \in X'$  familija  $f(s)$  zaista ultrafiltrar nad  $W$ .

1. Po definiciji valuacije  $V$ , vrijedi  $\mathfrak{M} \Vdash p_W$ , odnosno prema (3.1) vrijedi  $\mathfrak{N}' \Vdash p_W$ . Posebno je  $s \Vdash p_W$ , pa imamo  $W \in f(s)$ .
2. Ako su  $A, B \in f(s)$ , onda je  $s \Vdash p_A$  i  $s \Vdash p_B$ . Očito je formula  $p_A \wedge p_B \leftrightarrow p_{A \cap B}$  istinita na  $\mathfrak{M}$  (prema definiciji valuacije  $V$ ), pa iz (3.1) slijedi  $\mathfrak{N}' \Vdash p_A \wedge p_B \leftrightarrow p_{A \cap B}$ . Stoga je  $s \Vdash p_{A \cap B}$ . Dakle, po definiciji od  $f$  je  $A \cap B \in f(s)$ .
3. Neka je  $Y \in f(s)$  te  $Y \subseteq Z \subseteq W$ . Tada je  $s \Vdash p_Y$ , pa je po definiciji valuacije  $s \in Y$ , a zbog  $Y \subseteq Z$  vrijedi  $s \in Z$ . Slijedi da je  $s \Vdash p_Z$ , odnosno  $Z \in f(s)$ .
4. Očito vrijedi  $\emptyset \notin f(s)$ .
5. Neka je  $Y \in f(s)$ . Tada je  $s \Vdash p_Y$ , odnosno  $s \in Y$ , pa iz  $s \notin W \setminus Y$  slijedi  $s \nvDash p_{W \setminus Y}$ . Stoga vrijedi  $W \setminus Y \notin f(s)$ .

Kako bismo dobili da je  $f$  ograničeni morfizam, dokažimo da za sve ultrafiltre  $u$  nad  $W$  i sve svjetove  $s \in X'$  vrijedi:

$$u = f(s) \text{ ako i samo ako } u \in \mathfrak{M}, u \equiv \mathfrak{N}', s.$$

Naime, budući da imamo m-saturiranost od  $\mathfrak{N}'$ , a s obzirom da iz propozicije 1.43 dobivamo m-saturiranost od  $u \in \mathfrak{M}$ , klasa  $\{u \in \mathfrak{M}, \mathfrak{N}'\}$  je Hennessy-Milnerova prema propoziciji 1.40. Stoga nam gornja ekvivalencija govori da su  $s$  i  $f(s)$  bisimulirani za svaki  $s \in X'$ —prisjetimo li se definicija, uočit ćemo da je to upravo ono što nam treba.

Za prvi smjer, dovoljno je dokazati da za svaku formulu  $\phi \in \text{Form}(\Phi)$  i svaki svijet  $s \in X'$  vrijedi:  $f(s) \Vdash \phi$  povlači  $s \Vdash \phi$ . Pretpostavimo da vrijedi  $\mathfrak{u} \in \mathfrak{M}$ ,  $f(s) \Vdash \phi$ . Iz propozicije 1.42 tada slijedi  $V(\phi) \in f(s)$ . Prema definiciji od  $f$  je  $s \Vdash p_{V(\phi)}$ . Iz definicije od  $V$  slijedi  $\mathfrak{M} \Vdash \phi \leftrightarrow p_{V(\phi)}$ , pa prema (3.1) imamo  $\mathfrak{M} \Vdash \phi \leftrightarrow p_{V(\phi)}$ , a tada je  $s \Vdash \phi$ .

Obratno, ako su iste formule istinite na  $s$  i  $u$ , onda za svaki  $A \subseteq W$  vrijedi:  $s \Vdash p_A$  ako i samo ako  $u \Vdash p_A$ . No, to je isto što i:  $A \in f(s)$  ako i samo ako  $A = V(p_A) \in u$ . To upravo znači  $u = f(s)$ .

Konačno, pokažimo da je  $f$  surjekcija. Neka je  $u$  ultrafiltrat nad  $W$ . Tvrđimo da je svaki konačan podskup od  $\Sigma = \{p_A : A \in u\}$  ispunjiv u  $\mathfrak{N}'$ . Neka je  $\sigma = \{p_{A_1}, \dots, p_{A_n}\} \subseteq_{\text{fin.}} \Sigma$ . Skup  $\sigma$  je ispunjiv u  $\mathfrak{M}$  jer je  $p_{A_1} \wedge \dots \wedge p_{A_n}$  istinita na nekom svjetu u  $\mathfrak{M}$  ako i samo ako je  $p_{A_1 \cap \dots \cap A_n}$  istinita na nekom svjetu u  $\mathfrak{M}$ , a to jest jer je ultrafiltrat  $u$  pravi filtrat. Nadalje, budući da  $w$  generira  $\mathfrak{M}$ , odatle je  $w \Vdash \Diamond^n \wedge \sigma$  za neki  $n < \omega$ . Prema definiciji od  $\mathfrak{N}$  i  $b$  slijedi  $b \Vdash \Diamond^n \wedge \sigma$ , pa iz toga dobivamo da je  $\sigma$  ispunjiv u  $\mathfrak{N}$ . Budući da je  $\mathfrak{N}'$  ultrapotencija od  $\mathfrak{N}$ ,  $\sigma$  je ispunjiv u  $\mathfrak{N}'$ . No,  $\mathfrak{N}'$  je m-saturiran, pa s obzirom da je  $\Sigma$  konačno ispunjiv u  $\mathfrak{N}'$ ,  $\Sigma$  je ispunjiv na nekom svjetu  $s'$  u  $\mathfrak{N}'$ , iz čega slijedi  $f(s') = u$ .

Time smo dokazali da je  $\mathfrak{u} \in \mathfrak{F}$  slika pri ograničenom morfizmu neke ultrapotencije od  $\mathfrak{G}$ . Budući da je  $\mathfrak{G} \in \mathcal{K}$ , ultrapotencija od  $\mathfrak{G}$  je u  $\mathcal{K}$  zbog zatvorenosti od  $\mathcal{K}$  na ultraprodukte,  $\mathfrak{u} \in \mathfrak{F} \in \mathcal{K}$  jer je  $\mathcal{K}$  zatvorena za slike pri ograničenim morfizmima, a iz činjenice da  $\mathcal{K}$  reflektira ultrafiltrat-proširenja slijedi  $\mathfrak{F} \in \mathcal{K}$ .  $\square$

### 3.1 „Oslabljivanje” prepostavki

Nakon što smo dokazali nužnost prepostavke o zatvorenosti na opisane četiri konstrukcije, nameće se pitanje mogućnosti brisanja po jednog uvjeta iz iskaza Goldblatt-Thomasonovog teorema bez utjecaja na istinitost samog teorema. Pokazat ćemo da je u svakom od četiri slučaja odgovor negativan. Način za dokazivanje takvog negativnog rezultata je lako pogoditi: ako dana klasa okvira  $\mathcal{K}$  nije zatvorena na neku konstrukciju koja čuva valjanost modalnih formula na okvirima, ne može biti modalno definabilna.

Naime, kad bi  $\mathcal{K}$  bila modalno definabilna, postojao bi skup  $\Gamma$  modalnih

formula takav da je  $\mathcal{K} \Vdash \Gamma$ . Budući da  $\mathcal{K}$  nije zatvorena na spomenutu konstrukciju, postoji podskup klase  $\mathcal{K}$  od kojeg pomoću te konstrukcije dobivamo novi okvir  $\mathfrak{F} \notin \mathcal{K}$ . No, budući da dana konstrukcija čuva valjanost, imamo i  $\mathfrak{F} \Vdash \Gamma$ , odnosno  $\mathfrak{F} \in \mathcal{K}$ . Time smo dobili kontradikciju iz pretpostavke da je  $\mathcal{K}$  modalno definabilna.

Naravno, ograničit ćemo diskusiju na četiri osnovne konstrukcije okvira jer je to ono što nas zanima. Ključan alat će stoga predstavljati teorem 1.45. Njegovu upotrebu nećemo posebno naglašavati u svakom od četiri slučaja.

Za početak maknimo pretpostavku da klasa okvira u teoremu mora biti zatvorena na disjunktne unije (dodavanje negacije nekom uvjetu i njegovo brisanje iz iskaza nisu iste stvari!). Pogledajmo sljedeći primjer:

$$\mathcal{K} = \{\mathfrak{F} : \mathfrak{F} = (W, W^2)\}.$$

Radi se o klasi svih okvira čija su svaka dva svijeta u relaciji. Prethodna rečenica jasno najavljuje koja je to  $\{R, =\}$ -formula koja definira klasu  $\mathcal{K}$ :  $\forall x \forall y Rxy$ . S druge pak strane,  $\mathcal{K}$  očito nije zatvorena na disjunktne unije (sve ostale pretpostavke su zadovoljene), pa prema prethodnoj diskusiji  $\mathcal{K}$  nije modalno definabilna. Zaključujemo da ne možemo iz iskaza Goldblatt-Thomasonovog teorema obrisati pretpostavku o zatvorenosti na disjunktne unije i sačuvati njegovu istinitost.

Pokušajmo sad ukloniti uvjet za generirane podokvire. Pogledajmo klasu:

$$\mathcal{K} = \{\mathfrak{F} : \mathfrak{F} = (W, R), \text{ postoji } w \in W \text{ takav da nije } wRw\}.$$

Očito  $\{R, =\}$ -formula  $\exists x \neg Rxx$  definira  $\mathcal{K}$ , no  $\mathcal{K}$  nije zatvorena na generirane podokvire. Naime, uzmemmo li okvir  $(\{x, y\}, \{(x, x)\}) \in \mathcal{K}$ , vidimo da njegov generirani podokvir  $(\{x\}, \{(x, x)\})$  nije iz  $\mathcal{K}$ . Nije teško pokazati da preostala tri uvjeta još uvijek vrijede. Ipak, prema dokazanom  $\mathcal{K}$  nije modalno definabilna.

Nećemo biti ništa uspješniji u brisanju zatvorenosti na ograničene morfizme:  $\{R, =\}$ -formula  $\forall x \neg Rxx$  definira klasu svih irefleksivnih okvira, ali za sliku  $\mathfrak{F}' = (\{w'\}, \{(w', w')\})$  okvira  $\mathfrak{F} = (\{w, v\}, \{(w, v), (v, w)\}) \in \mathcal{K}$  pri ograničenom morfizmu  $f : \mathfrak{F} \rightarrow \mathfrak{F}'$  definiranom sa  $f = \lambda u. w'$  vrijedi  $\mathfrak{F}' \notin \mathcal{K}$ . Kao i kod disjunktlnih unija i generiranih podokvira, napomenimo da su preostale tri pretpostavke ostale istinite.

Konačno, ne možemo proći ni bez pretpostavke o reflektiranju ultrafiltrar-proširenja. Tu ćemo iskoristiti primjer sa stranice 24: ultrafiltrar-proširenje od  $(\omega, <)$ . Razmotrimo klasu  $\mathcal{K}$  definiranu  $\{R, =\}$ -formulom  $\forall x \exists y (Rxy \wedge Ryy)$ . Iako je  $\text{ue}(\omega, <) \in \mathcal{K}$ , vrijedi  $(\omega, <) \notin \mathcal{K}$ . Prema tome,  $\mathcal{K}$  nije modalno definabilna iako su svi preostali uvjeti zatvorenosti zadovoljeni.

### 3.2 Jaka verzija Goldblatt-Thomasonovog teorema

Budući da na vrlo jednostavan način opisan u [1] možemo poprilično poopćiti Goldblatt-Thomasonov teorem, učinit ćemo to čim pojačamo korolar 1.11.

**Lema 3.3.** *Neka je  $\mathcal{K}$  klasa okvira te  $\Delta$  skup modalnih formula koji je konačno ispunjiv u  $\mathcal{K}$ . Tada je  $\Delta$  ispunjiv na nekoj ultrapotenciji disjunktne unije nekih okvira u  $\mathcal{K}$ .*

*Dokaz.* Prema korolaru 1.11 postoje familija okvira  $\{\mathfrak{F}_i : i \in I\} \subseteq \mathcal{K}$  i ultrafiltrar  $U$  nad  $I$  takvi da je  $\Delta$  ispunjiv na  $\prod_U \mathfrak{F}_i$ .

Označimo  $\mathfrak{F}_1 = (W_1, R_1) = \prod_U \mathfrak{F}_i$  i  $\mathfrak{F}_2 = (W_2, R_2) = \prod_U (\biguplus_i \mathfrak{F}_i)$ . Dokažimo da postoji okvir  $\mathfrak{F}$  takav da vrijedi:

$$\mathfrak{F}_1 \cong \mathfrak{F} \rightarrowtail \mathfrak{F}_2.$$

Definiramo<sup>1</sup> preslikavanje  $\Psi : \mathfrak{F}_1 \rightarrow \mathfrak{F}_2$  sa

$$\Psi(f_U) = (\lambda i. (i, f(i)))_U.$$

Očito je  $\Psi$  dobro definirana injekcija. Pokazujemo da je  $\Psi$  jaki homomorfizam okvira. Neka su  $f_U, g_U \in W_1$  takve da je  $f_U R_1 g_U$ . To je ekvivalentno tvrdnji  $\{i \in I : f(i) R_i g(i)\} \in U$ , odnosno  $\{i \in I : (i, f(i)) R'_i (i, g(i))\} \in U$ . Posljednje je pak ekvivalentno tvrdnji  $\Psi(f_U) R_2 \Psi(g_U)$ . Time smo dokazali da je  $\Psi$  izomorfizam okvira  $\mathfrak{F}_1$  i nekog okvira  $\mathfrak{F}$ . Prema korolaru 1.31,  $\Delta$  je ispunjiv na  $\mathfrak{F}$ .

---

<sup>1</sup>Ovdje koristimo indekse iz definicije disjunktne unije familije okvira zbog preciznosti i jasnoće izlaganja.

Očito je  $\mathfrak{F} = (W, R)$  podokvir od  $\mathfrak{F}_2$ . Želimo pokazati da je  $\mathfrak{F}$  generirani podokvir od  $\mathfrak{F}_2$ . Prepostavimo da je  $\Psi(f_U) \in W$  za  $f_U \in W_1$  i da postoji  $g_U \in W_2$  takav da je  $\Psi(f_U)R_2g_U$ . Označimo  $\biguplus_i \mathfrak{F}_i = (W', R')$ . Iz definicije od  $R_2$  slijedi  $\{i \in I : (i, f(i))R'g(i)\} \in U$ . Iz  $f_U \in W_1$  slijedi  $\{i \in I : f(i) \in W_i\} \in U$ , odnosno  $\{i \in I : (i, f(i)) \in W'_i\} \in U$ .

Budući da je svaki  $\mathfrak{F}'_i$  generirani podokvir od  $\biguplus_i \mathfrak{F}_i$ , dobivamo  $\{i \in I : g(i) \in W'_i\} \supseteq \{i \in I : (i, f(i))R'g(i)\} \cap \{i \in I : (i, f(i)) \in W'_i\} \in U$ . Stoga je  $A = \{i \in I : g(i) \in W'_i\} \in U$ . Za svaki  $i \in A$  označimo  $g(i) = (i, h(i))$ , a za  $i \in I \setminus A$  sa  $h(i)$  označimo proizvoljan element of  $W_i$ . Tada je  $g_U = \Psi(h_U) \in W$ , pa smo dokazali da je  $\mathfrak{F} \rightarrowtail \mathfrak{F}_2$ . Iz propozicije 1.27 slijedi da je  $\Delta$  ispunjiv na  $\mathfrak{F}_2$ .  $\square$

**Teorem 3.4** (Jaka verzija Goldblatt-Thomasonovog teorema).

Neka je  $\mathcal{K}$  klasa okvira zatvorena na ultrapotencije.  $\mathcal{K}$  je modalno definabilna skupom formula ako i samo ako je zatvorena na disjunktne unije, generirane podokvire i slike pri ograničenim morfizmima te reflektira ultrafiltrar-proširenja.

*Dokaz.* Dokaz dovoljnosti je potpuno isti kao u Goldblatt-Thomasonovom teoremu. Dokaz nužnosti također prepisujemo, ali pažljivije: moramo poopraviti argumentaciju gdje god se koristi zatvorenost na ultraprodukte jer tu prepostavku ovdje nemamo.

Kao prvo, treba pokazati da je, uz oznake iz dokaza teorema 3.2, skup  $\Delta$  ispunjiv u  $\mathcal{K}$ . Iz leme 3.3 te zatvorenosti klase  $\mathcal{K}$  na disjunktne unije i ultrapotencije slijedi da postoji  $\mathfrak{F} \in \mathcal{K}$  takav da je  $\Delta$  ispunjiv na  $\mathfrak{F}$ . Stoga je  $\Delta$  ispunjiv u  $\mathcal{K}$ .

Još je potrebna sasvim trivijalna preinaka: pred kraj dokaza teorema 3.2 spominjemo da je ultrapotencija  $\mathfrak{G}$  u klasi  $\mathcal{K}$  zbog zatvorenosti na ultraprodukte. Naravno, dovoljna je zatvorenost od  $\mathcal{K}$  na ultrapotencije.  $\square$



# Zaključak

Ovdje završava naš uvod u definabilnost kroz semantičku priču o poznatom Goldblatt-Thomasonovom teoremu. Drugi pristup bi bio sintaktički i vodio bi na Sahlqvistov teorem korespondencije. Također, valja napomenuti da smo gledali samo osnovni modalni jezik u Kripkeovoj semantici. Uz nju se proučavaju mnoge druge semantike: najistaknutije od njih su semantika općih okvira, algebarska, topološka i okolinska semantika. One su razvijene kako bi se popravila „nepotpunost“ Kripkeove semantike. Naime, valjanost na okvirima je pojam drugog reda, pa je teško reći što bi tu bio dokazni postupak.

Unatoč tome, razlog za naše proučavanje Kripkeove semantike jest to što je najvizualnija i najbliža logičarima te daje najzabavniji dokaz Goldblatt-Thomasonovog teorema. Valja spomenuti da je prvi dokaz dao Goldblatt 1974. godine u zajedničkom članku [3] s Thomasonom i to u Kripkeovoj semantici uz slabije pretpostavke (umjesto zatvorenosti na ultrapotencije on uzima zatvorenost na modalnu ekvivalenciju). Thomason je dodao općenitiji rezultat u kojem konstrukcije nisu toliko zanimljive, ali se odnosi na sve klase okvira.

U prošlom se poglavlju, nažalost, nismo uspjeli riješiti nijednog od naša četiri uvjeta, čak ni onoga o reflektiranju ultrafiltrar-proširenja koji nas nekako najviše smeta. Prema [11], mogli bismo ispustiti taj uvjet ako smo voljni pristati na to da nam teorem vrijedi samo za klase konačnih tranzitivnih okvira. S pozitivne strane, uspjeli smo dokazati čak i jaku verziju Goldblatt-Thomasonovog teorema. Ipak, moguće je detaljno opisati koji tip modalnih formula definira klasu u toj verziji teorema. Za to bismo trebali izmjeniti jednu pretpostavku: zatvorenost klase na ultrapotencije zamijenimo zatvorenosću na ultrafiltrar-proširenja (ne reflektiranje!). Tada iz [4] otkri-

vamo da se radi o takozvanim *d-perzistentnim formulama*. One su jedan od predmeta proučavanja u vidu semantike općih okvira. Upravo ta semantika predstavlja idući logičan korak u bavljenju definabilnošću. Napomenimo da nismo davali detalje ovog više algebarskog pristupa jer bismo morali ispočetka izgraditi notaciju, definicije i rezultate za novu semantiku kao što smo to učinili za Kripkeovu semantiku.

Opišimo ipak ukratko o čemu se radi. Opći okviri su vrlo slični uobičajenim Kripkeovim okvirima koje smo proučavali u ovom radu, ali sadrže dodatnu informaciju o tome koje su valuacije *dopustive*. Definiraju se  $\mathcal{K}$ -*perzistentne formule* kao one valjane na zadanoj klasi  $\mathcal{K}$  općih okvira bez obzira gledamo li na svaki pojedini okvir kao opći ili obični, odnosno gledamo li samo dopustive valuacije ili sve valuacije. Ako je još svaki opći okvir u toj klasi *deskriptivan* (v. definiciju u [4]), onda govorimo o d-perzistentnim formulama.

Za kraj spomenimo otegotnu okolnost za potencijalnu praktičnost i primjenu takve verzije Goldblatt-Thomasona: može biti vrlo teško odlučiti jesu li za konkretnu klasu okvira zadovoljeni uvjeti teorema, čak i u slučaju kad se radi o elementarnoj klasi. To je razočaravajuća posljedica sljedeće činjenice: očuvanje istinitosti formula prvog reda za ultrafiltrar-proširenja je  $\Pi_1^1$ -težak problem, a time skup rečenica prvog reda očuvan za reflektiranje ultrafiltrar-proširenja nije rekurzivno prebrojiv (v. dokaz u [7]).

# Bibliografija

- [1] P. Blackburn, M. de Rijke, Y. Venema: *Modal logic*, Cambridge University Press, Cambridge, 2002.
- [2] C. C. Chang, H. J. Keisler: *Model Theory*, North-Holland, Amsterdam, 1973.
- [3] R. I. Goldblatt, S. K. Thomason: Axiomatic classes in propositional modal logic, *Algebra and logic* (J. Crossley, ed.), *Lecture Notes in Mathematics*, vol. 450, str. 163–173, Springer-Verlag, Berlin, 1974.
- [4] V. Goranko, M. Otto: Model Theory of Modal Logic, *Handbook of Modal Logic*, vol. 3 (P. Blackburn, J. F. A. K. van Benthem, F. Wolter, eds.), str. 252–321, Elsevier, Amsterdam, 2006.
- [5] T. Jech: *Set Theory*, Springer-Verlag, Berlin, 2003.
- [6] D. Kiraly: *Modalna logika*, diplomski rad, PMF-MO, Zagreb, 2004.
- [7] B. D. ten Cate: *Model theory for extended modal languages*, doktorski rad, Universiteit van Amsterdam, Amsterdam, 2005.
- [8] J. F. A. K. van Benthem: Correspondence Theory, *Handbook of Philosophical Logic*, vol. 3 (D. M. Gabbay, F. Guenther, eds.), str. 325–408, Kluwer Academic Publishers, 2001.
- [9] J. F. A. K. van Benthem: Canonical Modal Logics and Ultrafilter Extensions, *Journal of Symbolic Logic*, vol. 44, br. 1, str. 1–8, 1979.

- [10] J. F. A. K. van Benthem: Modal Formulas Are Either Elementary or Not  $\Sigma\Delta$ -Elementary, *Journal of Symbolic Logic*, vol. 41, br. 2, str. 436–438, 1976.
- [11] J. F. A. K. van Benthem: Notes on Modal Definability, *Notre Dame Journal of Formal Logic*, vol. 30, br. 1, str. 20–35, 1989.
- [12] M. Vuković: *Matematička logika*, Element, Zagreb, 2009.