

## לוגיקה (1), תרגיל מסכם, פתרון שאלה 2

לכל  $m \in M$  נסמן ע"י  $N(m)$  את הקבוצה הסופית של שכני  $m$  ב- $W$ , כלומר  
 $N(m) = \{w \in W \mid \langle m, w \rangle \in E\}$ . בדומה נסמן  $N(w) = \{m \in M \mid \langle m, w \rangle \in E\}$ .  
 בשפה  $L = \{P_w^m \mid m \in M, w \in W\}$ , נגדיר לכל  $m \in M$  פסוק האומר כי אנו משדכים ל- $m$   
 אחת ממכרותיו:  $\varphi_m = \bigvee_{w \in N(m)} P_w^m$ . זה פסוק בדיוק בגלל ש- $N(m)$  סופית. כמו-כן נגדיר פסוק  
 האומר כי ל- $m$  משדכים רק  $w$  אחת:  $\chi_m = \bigwedge_{w_1 \neq w_2 \in N(m)} \neg(P_{w_1}^m \wedge P_{w_2}^m)$ , וכנ"ל לכל  $w$ :  
 $\chi_w = \bigwedge_{m_1 \neq m_2 \in N(w)} \neg(P_{w}^{m_1} \wedge P_{w}^{m_2})$

ע"י נגדיר קבוצת פסוקים:  $\Gamma = \{\varphi_m \mid m \in M\} \cup \{\chi_m \mid m \in M\} \cup \{\chi_w \mid w \in W\}$ . קל  
 לראות כי יש התאמה חח"ע ועל בין מודלים של  $\Gamma$  לבין פתרונות לבעיית הנישואין עבור  $M$ .

ע"י ניגש לפתרון התרגיל. כוון אחד ברור: אם יש פתרון לבעיית הנישואין עבור  $M$  כולה, כלומר  
 פונקציה חח"ע שתחומה  $M$  המקיימת את התנאי, אז צמצומה לכל  $M_0 \subseteq M$  סופית ייתן פתרון  
 לבעיית הנישואין עבור  $M_0$ . נניח עתה כי יש פתרון לבעיית הנישואין עבור כל תת-קבוצה סופית  
 של  $M$ . אנו רוצים להראות כי יש פתרון לבעיית הנישואין עבור  $M$  כולה, כלומר כי ל- $\Gamma$  יש מודל.  
 ניקח תת-קבוצה סופית כלשהי  $\Gamma_0 \subseteq \Gamma$ , ונסמן ע"י  $M_0$  את קבוצת ה- $m$  המופיעים בפסוקי  $\Gamma_0$ .  
 נסמן  $\Gamma_0^* = \{\varphi_m \mid m \in M_0\} \cup \{\chi_m \mid m \in M_0\} \cup \{\chi_w \mid w \in W\}$ , ואז מהגדרת  $M_0$  מתקיים  
 $\Gamma_0 \subseteq \Gamma_0^*$ . הנחנו כי בפרט יש פתרון לבעיית הנישואין עבור  $M_0$ , כלומר קיימת  $f: M_0 \rightarrow W$   
 חח"ע כך שלכל  $m \in M_0$  מתקיים  $\langle m, f(m) \rangle \in E$ . אם נגדיר עתה מבנה ל- $L$  ע"י  $f$  באופן הבא:

$$M(P_w^m) = \begin{cases} T & \text{if } m \in M_0 \wedge f(m) = w \\ F & \text{if } m \in M_0 \wedge f(m) \neq w \\ F & \text{if } m \notin M_0 \end{cases}$$

של  $\varphi_m$  ו- $\chi_m$  לכל  $m \in M_0$ , ומכך ש- $f$  חח"ע נובע ש- $M$  מודל של  $\chi_w$  לכל  $w \in W$ , כלומר  
 בסה"כ  $M$  מודל של  $\Gamma_0^*$ . אבל  $\Gamma_0 \subseteq \Gamma_0^*$ , לכן  $M$  גם מודל של  $\Gamma_0$ .  
 הראנו כי לכל  $\Gamma_0 \subseteq \Gamma$  סופית יש מודל, לכן נובע ע"י משפט הקומפקטיות כי קיים מודל לכל  $\Gamma$ ,  
 וכאמור מודל כזה מקודד פתרון לבעיית הנישואין עבור כל  $M$ , כדרוש.