

פתרון

לוגיקה מתמטית - תרגיל 8

1. א. אין שינוי לאחר ההצבה: $(\forall x)R(x) \rightarrow (\exists y)R(y)$. ההצבה היא כשרה.
 ב. לאחר ההצבה מקבלים: $(\exists x)(\exists y)x=y \rightarrow g(y)=f(y)$. ההצבה היא כשרה.
 ג. לאחר ההצבה מקבלים: $(\forall y)(\forall z)f(y,z)=f(f(y,c),z)$. ההצבה לא כשרה.
2. א. אם M מבנה ו s השמה כך ש $M \models_s \varphi(t)$ נגדיר השמה חדשה s' כך ש s' מזדהה עם s על כל המשתנים פרט ל x וב x מקבלת $s'(x)$ את הערך של $s^*(t)$. מכיוון שההצבה כשרה ו $M \models_s \varphi(t)$ אזי לפי משפט שהוכח בהרצאה $M \models_{s'} \varphi$. מכיוון ש s' מתלכדת עם s פרט אולי על x מקבלים ש $M \models_s \varphi \rightarrow \exists x \varphi$ ולכן $M \models_s \varphi(t) \rightarrow \exists x \varphi$.
 - אם M מבנה ו s השמה כך ש $M \not\models_s \varphi(t)$ אז ברור ש $M \models_s \varphi(t) \rightarrow \exists x \varphi$ על כן מקבלים ש $\varphi(t) \rightarrow \exists x \varphi$ אמיתית לוגית.
- ב. דוגמה: $t = "y"$, $\varphi = \forall y (x = y)$ (לכן $\varphi(t) = \forall y (y = y)$). נניח ש- $W^M = \{1, 2\}$, אזי $M \models \varphi(t)$ אבל $M \not\models \exists x \varphi$ ולכן $M \not\models \varphi(t) \rightarrow \exists x \varphi$.
3. א. $\forall x R(x,x) \wedge \forall x \forall y [R(x,y) \rightarrow R(y,x)] \wedge \forall x \forall y \forall z [(R(x,y) \wedge R(y,z)) \rightarrow R(x,z)]$
 ב. $\forall x R(x,x) \wedge \forall x \forall y \forall z [(R(x,y) \wedge R(y,z)) \rightarrow R(x,z)] \wedge \forall x \forall y [(R(x,y) \wedge R(y,x)) \rightarrow x=y]$
 ג. כמו ב) ובנוסף: $\forall x \forall y [R(x,y) \vee R(y,x)]$
4. $\forall x [\neg P(x) \equiv P(f(x))] \wedge \forall x \forall y [f(x)=f(y) \rightarrow x=y]$
 אפשרות אחרת
 $\forall x [\neg x=f(x)] \wedge \forall x \forall y [x=f(y) \rightarrow y=f(x)]$
 אפשרות אחרת
 $\forall x \forall y \forall z [f(f(x,y),z)=f(x,f(y,z)) \wedge f(x,e)=x \wedge f(e,x)=x \wedge f(g(x),x)=e] \wedge \exists x [\neg x=e \wedge f(x,x)=e]$
 כאשר e קבוע אישי.