

## לוגיקה (1) תרגיל 8

1. תהי  $L = \{f, r, \approx\}$  שפה לתחשיב היחסים ( $f$  סימן פונקציה חד-מקומי,  $r$  סימן יחס דו-מקומי). יהיו  $\mathcal{A}$  המודל ל- $L$  המוגדר ע"י: (כאשר אנו מסמנים: את העולם של  $\mathcal{A}$  ב- $\mathcal{A}$ , וכן  $\mathcal{A}(r) = r^{\mathcal{A}}$  ו- $\mathcal{A}(f) = f^{\mathcal{A}}$ ).

- $|\mathcal{A}| = \{1, 2, 3, 4\}$
- $f^{\mathcal{A}}(4) = 3, f^{\mathcal{A}}(3) = 3, f^{\mathcal{A}}(2) = 2, f^{\mathcal{A}}(1) = 1$
- $(x, y) \in \{(1, 1), (2, 3), (3, 3), (3, 4), (4, 3)\} \Rightarrow r^{\mathcal{A}}(x, y) = T$

לכל אחד מהפסוקים הבאים, קבע את ערך האמת שלו ב- $\mathcal{A}$ :

- (א)  $\phi = \exists x[f(x) \approx x \wedge r(x, x)]$
- (ב)  $\phi = \forall x \exists y[f(y) \approx x \vee r(x, y)]$
- (ג)  $\phi = (\exists x)r(f(x), f(f(x)))$
- (ד)  $\phi = \forall x[\neg r(f(x), x)] \wedge \exists x[r(x, f(x))]$

2. תהי  $L = \{<, *, \phi(x_1, \dots, x_n)\}$  שפה לתחשיב היחסים (\* סימן פונקציה דו-מקומי,  $<$  סימן יחס דו-מקומי). נרשות:  $x * y$  במקום  $*$  ו- $x < y$  במקום  $<$ . יהיו  $\mathcal{A} = \{1, 2, 3\}$ . לכל אחד מהפסוקים הבאים, הגדר מבנה  $\mathcal{A}$  לשפה  $L$  שעולמו כך ש- $\text{val}(\mathcal{A}, \phi) = T$ .

- (א)  $\phi = \exists x \exists y[x < y \wedge y < x \wedge x * x < y]$
- (ב)  $\phi = \forall x \forall y[x < y \rightarrow y < x]$
- (ג)  $\phi = \forall x \forall y(x * y < y * x)$

3. תהי  $L$  שפה לתחשיב היחסים, ויהיו  $\phi(x_1, \dots, x_n)$  ו- $\psi(x_1, \dots, x_n)$  נוסחאות בשפה  $L$  עם משתנים חופשיים מבין  $\{x_1, \dots, x_n\}$ . נסמן  $\psi \models \phi$  אם לכל מבנה  $\mathcal{A}$  מותאים  $x_1, \dots, x_n$  למשתנים  $\psi \models \phi$  מתקיים:  $\text{val}(\mathcal{A}, s, \phi) = T \Rightarrow \text{val}(\mathcal{A}, s, \psi) = T$  ו- $\psi \models \phi$  וגם  $\psi \models \phi$ . נניח  $L = \{r, s, c\}$  סימני יחס חד-מקומיים,  $c$  קבוע איסוי. הוכיחו או הפריכו:

- (א)  $\forall x[r(x)] \models r(c)$
- (ב)  $\exists x[r(x) \wedge s(x)] \equiv \exists x[r(x)] \wedge \exists x[s(x)]$
- (ג)  $r(x) \wedge s(y) \equiv r(y) \wedge s(x)$
- (ד)  $\exists x \exists y[r(x) \wedge s(y)] \equiv \exists x \exists y[r(y) \wedge s(x)]$

4. תהי  $L = \{f, r, \approx\}$  שפה לתחשיב היחסים ( $f$  סימן פונקציה חד-מקומי). רשום פסוק  $\phi$  בשפה  $L$  כך שלכל קבוצה  $A$ , יש ל- $\phi$  מודל שעולמו  $A$  אסם  $A$  קבוצה אינסופית. (רמז - קבוצה היא אינסופית אם יש עליה פונקציה חד-ע"ש שאינה על).

5. לכל אחת מהנוסחאות הבאות בשפה  $L = \{f, r\}$  רשום מהו הטווח של כל כמות, ומהי קבוצת המשתנים החופשיים של הנוסחה. שימושו לב משתנה יכול להופיע בנוסחה גם כמשתנה מקומת וגם כמשתנה חופשי.

$$\phi = \forall x \exists y [r(x, y) \rightarrow r(x, f(z))] \wedge \forall z [r(x, f(z))] \quad (\text{N})$$

$$\phi = \forall x \{r(x, y) \rightarrow \exists y [r(y, z) \rightarrow \forall z (r(z, u))]\} \quad (\text{D})$$

$$\phi = \forall x (r(x, y)) \wedge \exists z (r(z, x)) \quad (\text{A})$$