

## לוגיקה מסדר ראשון עם שויון

תזכורת מהרצאה:

שפה מסדר ראשון עם שויון היא שפה שהסיגנטורה שלה כוללת סימן יחס בינארי = שמוכרז כשוויון.

מודל נורמאלי עבור תורה בשפה מסדר ראשון עם שויון הוא מבנה  $M = \langle D, I \rangle$  שבו  $I[=]$  הוא יחס הזהות, כלומר:

$$I[=] = \{ \langle a, a \rangle \mid a \in D \}$$

בהינתן שפה  $L$  מסדר ראשון עם שויון,  $Eq(L)$  - קבוצת אקסיומות השויון של  $L$  מוגדרת באופן הבא:

$$1. \forall x(x = x)$$

$$2. \forall x \forall y(x = y) \rightarrow (y = x)$$

$$3. \forall x \forall y \forall z((x = y) \wedge (y = z)) \rightarrow (x = z)$$

4. לכל סימן פונקציה  $n$ -מקומי  $f$  ב- $L$ :

$$\forall x_1 \dots \forall x_n \forall y_1 \dots \forall y_n (x_1 = y_1 \wedge \dots \wedge x_n = y_n \rightarrow f(x_1, \dots, x_n) = f(y_1, \dots, y_n))$$

5. לכל סימן יחס  $n$ -מקומי  $p$  ב- $L$ :

$$\forall x_1 \dots \forall x_n \forall y_1 \dots \forall y_n (x_1 = y_1 \wedge \dots \wedge x_n = y_n \rightarrow (p(x_1, \dots, x_n) \rightarrow p(y_1, \dots, y_n)))$$

תרגיל 1: הוכח או הפרך: כל מודל של  $Eq(L)$  הוא נורמאלי.

הטענה לא נכונה, נקח למשל את המבנה  $M = \langle D, I \rangle$  בשפה  $L$  עם שויון (וללא סימני פונקציה ויחס נוספים), כאשר  $D = \{1, 2\}$  ו- $I[=] = \{(1, 1), (1, 2), (2, 2), (2, 1)\}$ . המבנה הוא מודל של  $Eq(L)$ , אבל היחס  $I[=]$  אינו יחס הזהות.

תרגיל 2: הוכח: תהי  $L$  שפה ו- $M$  מודל של  $Eq(L)$  ו- $v$  השמה ב- $M$ . אז קיים מודל נורמאלי  $M'$  המקיים: לכל השמה  $v$  ב- $M$  קיימת השמה  $v'$  ב- $M'$  כך שלכל נוסחא  $A$ :

$$M, v \models A \Leftrightarrow M', v' \models A$$

הוכחה:

נגדיר יחס  $\sim$  על  $D$ :

$$a \sim b \Leftrightarrow \langle a, b \rangle \in I[=]$$

מכיון ש- $M$  מודל של  $Eq(L)$ , קל לראות ש- $\sim$  הוא יחס קונגרואנציה (וכמובן גם יחס שקילות).

נסמן ב- $[a]$  את מחלקת השקילות של  $a$  לפי  $\sim$  (מה שסימנו  $ec[a]$  בהרצאה). כלומר,  $[a] = \{b \in D \mid b \sim a\}$

יהי  $M' = \langle D', I' \rangle$ , כאשר  $D' = \{[a] \mid a \in D\}$ .

$I'$  מוגדרת באופן הבא עבור סימני פונקציה, יחס וקבועים של  $L$  - לכל  $a_1, \dots, a_n \in D$ :

$$\langle [a_1], \dots, [a_n] \rangle \in I'[p] \Leftrightarrow \langle a_1, \dots, a_n \rangle \in I[p]$$

$$I'[f][\llbracket a_1 \rrbracket, \dots, \llbracket a_n \rrbracket] = \llbracket I[f](a_1, \dots, a_n) \rrbracket$$

$$I'[c] = \llbracket I[c] \rrbracket$$

יש לוודא שהגדרה זו אינה תלויה בבחירת הנציגים, וזה מובטח מכיוון ש- $M$  מודל של האקסיומות 4 ו-5.

בהינתן השמה  $v$  במבנה  $M$ , נגדיר השמה  $v'$  ב- $M'$  באופן הבא:

$$v'[x] = \llbracket v[x] \rrbracket$$

טענה 1: לכל שם עצם  $t$  מתקיים  $v'[t] = \llbracket v[t] \rrbracket$ . הוכחה - באינדוקציה על מבנה  $t$ :

- $t = x$   
הטענה מתקיימת לפי הגדרת  $v'$ .
- $t = c$   
 $v'[c] = I'[c] = \llbracket I[c] \rrbracket = \llbracket v[c] \rrbracket$
- $t = f(t_1, \dots, t_n)$   
לפי הנחת האינדוקציה,  $v'[f(t_1, \dots, t_n)] = I'[f][v'[t_1], \dots, v'[t_n]]$   
לכן  
 $v'[f(t_1, \dots, t_n)] = I'[f][\llbracket v[t_1] \rrbracket, \dots, \llbracket v[t_n] \rrbracket] = \llbracket I[f](v[t_1], \dots, v[t_n]) \rrbracket = \llbracket v[f(t_1, \dots, t_n)] \rrbracket$

טענה 2: לכל נוסחא  $A$  מתקיים  $M, v \models A \Leftrightarrow M', v' \models A$ . הוכחה - באינדוקציה על מבנה  $A$ :

$$A = p(t_1, \dots, t_n) \bullet$$

$$M, v \models p(t_1, \dots, t_n) \Leftrightarrow \langle v[t_1], \dots, v[t_n] \rangle \in I[p] \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \langle \llbracket v[t_1] \rrbracket, \dots, \llbracket v[t_n] \rrbracket \rangle \in I'[p] \Leftrightarrow \langle v'[t_1], \dots, v'[t_n] \rangle \in I'[p] \Leftrightarrow M', v' \models p(t_1, \dots, t_n)$$

$I'$  לפי הגדרת \*

\*\* - לפי טענה 1.

$$A = B \wedge C \bullet$$

$$\Leftrightarrow M, v \models C \text{ וגם } M, v \models B \Leftrightarrow M, v \models B \wedge C$$

לפי הנחת האינדוקציה:  $M', v' \models B$  וגם  $M', v' \models C \Leftrightarrow M', v' \models B \wedge C$ .

$$\bullet A = B \rightarrow C, A = \neg B, A = B \vee C \text{ - השלימו לבד.}$$

•  $A = \forall x B$

תחילה נוכיח טענה: יהי  $a \in D$ ,

$$v(a/x)' = v'(\llbracket a \rrbracket/x)$$

תזכורת: בהינתן השמה  $v$  ב- $M$ ,  $v'$  היא השמה ב- $M'$  המוגדרת:  $v'[y] = \llbracket v[y] \rrbracket$   
הוכחה:

$$v(a/x)'[y] = \llbracket v(a/x)[y] \rrbracket = \begin{cases} \llbracket v[y] \rrbracket & y \neq x \\ \llbracket a \rrbracket & y = x \end{cases}$$

$$v'(\llbracket a \rrbracket/x)[y] = \begin{cases} v'[y] = \llbracket v[y] \rrbracket & y \neq x \\ \llbracket a \rrbracket & y = x \end{cases}$$

$$M, v \models \forall x B \Leftrightarrow \forall a \in D : M, v(a/x) \models B \Leftrightarrow^* \forall a \in D : M', v(a/x)' \models B \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow^{**} \forall a \in D : M', v'(\llbracket a \rrbracket/x) \models B \Leftrightarrow \forall b \in D' : M', v'(b/x) \models B \Leftrightarrow M', v' \models \forall x A$$

\* - לפי הנחת האינדוקציה

\*\* - לפי טענה שהוכחנו קודם

•  $A = \exists x B$  - השלימו לבד.

כעת נותר רק לוודא שהמבנה  $M'$  שהצענו הוא נורמאלי, כלומר  $I' [=]$  הוא יחס הזהות:

$$\langle \llbracket a \rrbracket, \llbracket b \rrbracket \rangle \in I' [=] \Leftrightarrow \langle a, b \rangle \in I [=] \Leftrightarrow \llbracket a \rrbracket = \llbracket b \rrbracket$$

מסקנה: לכל מבנה  $M$  שהינו מודל של  $Eq(L)$ , קיים מבנה נורמאלי  $M'$  כך ש-  
 $M \models A \Leftrightarrow M' \models A$  - תרגיל בית, שימו לב שיש כיוון אחד לא טריויאלי!  
מסקנות חשובות נוספות - ראו הרצאה.