

לוגיקה - תרגול 9

תחשיב היחסים - סינטקס

הגדרה 1: מילון $\tau = \langle R_1^{n_1}, R_2^{n_2}, \dots, F_1^{m_1}, F_2^{m_2}, \dots, c_1, c_2, \dots \rangle$ מורכב מסימני יחס, סימני פונקציה וסימני קבוע.

• סימן יחס $R_i^{n_i}$: n_i הוא המקומיות של היחס i -הוא אינדקס.

(בדרך כלל נסמן "סימן יחס R_i n_i -מקומי" במקום $R_i^{n_i}$).

• סימן פונקציה $F_i^{m_i}$: m_i הוא המקומיות של הפונקציה i -הוא אינדקס.

(בדרך כלל נסמן "סימן פונקציה F_i m_i -מקומי" במקום $F_i^{m_i}$).

• סימן קבוע c_i : i הוא אינדקס.

• המשתנים x_0, x_1, x_2, \dots הם בכל מילון ונסמן $\text{Var} = \{x_0, x_1, x_2, \dots\}$.

דוגמה למילון: $\tau_1 = \langle R_1^2, R_2^2, F_1^3, c_1 \rangle$ שני היחסים הם דו-מקומיים והפונקציה תלת-מקומית.

סימון נוסף $\tau_1 = \langle R_1(\circ, \circ), R_2(\circ, \circ), F_1(\circ, \circ, \circ), c_1 \rangle$

הגדרה 2: קבוצת שמות העצם מעל מילון τ היא קבוצה אינדוקטיבית $\text{Term}(\tau) = X_{B_{\text{term}}, F_{\text{term}}}$ כאשר:

בסיס: $B_{\text{term}} = \text{Var} \cup \{c_1, c_2, \dots\}$ (סימני הקבוע שבמילון τ והמשתנים)

פעולות: $F_{\text{term}} = \{\tau \text{ שבמילון } \tau\}$ (סימני הפונקציה שבמילון τ)

דוגמאות לשמות עצם מעל המילון τ_1 :

x_1

c_1

$F_1(x_2, x_2, c_1)$

$F_1(x_1, x_2, F_1(c_1, x_1, x_3))$

האם $F_1(x_1, c_1)$ הוא ש"ע מעל τ_1 ? לא, כי F_1 היא תלת מקומית.

הגדרה 3: קבוצת הנוסחאות האטומיות מעל מילון τ היא הקבוצה $\text{AF}(\tau)$ המוגדרת באופן הבא:

• אם R_i הוא סימן יחס n -מקומי מהמילון τ

t_1, t_2, \dots, t_n הם שמות עצם מעל τ , אז $R_i(t_1, t_2, \dots, t_n)$ היא נוסחה אטומית.

• אם t_1 ו- t_2 הם שמות עצם מעל τ , אז $(t_1 \approx t_2)$ היא נוסחה אטומית.

דוגמאות לנוסחאות אטומיות מעל המילון τ_2 :

$$R_1(c_1, x_1)$$

$$(c_1 \approx x_1)$$

$$R_2(F_1(x_1, x_2, c_1), x_2)$$

$$(F_1(x_1, x_2, c_1) \approx c_1)$$

האם $R_1(c_1, R_2(c_1, x_1))$ היא נוסחה אטומית? לא, כי $R_2(c_1, x_1)$ אינו ש"ע.

הגדרה 4: אוסף הנוסחאות מעל מילון τ היא קבוצה אינדוקטיבית $X_{B_{form}, F_{form}}$ כאשר:

בסיס: $B_{form} = \text{AF}(\tau)$ (הנוסחאות האטומיות)

פעולות: $F_{form} = \{\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\} \cup \{\forall x_i \mid i \in \mathbb{N}\} \cup \{\exists x_i \mid i \in \mathbb{N}\}$ כאשר

• הפעלת קשרים מתבצעת באופן זהה לתחשיב הפסוקים.

• הפעלת כמתים מתבצעת כך:

אם φ נוסחה אז לכל $i \in \mathbb{N}$ גם $(\forall x_i \varphi)$ ו- $(\exists x_i \varphi)$ הן נוסחאות.

דוגמאות לנוסחאות מעל המילון τ_1 :

$$R_1(c_1, x_1) \wedge (c_1 \approx x_1)$$

$$(\forall x_1 R_1(c_1, x_1)) \rightarrow (F_1(x_2, x_2, c_1) \approx c_1)$$

האם x_1 היא נוסחה? לא!

האם $F_1(x_2, x_2, c_1)$ היא נוסחה? לא!

שימו לב: אם t הוא ש"ע הוא אינו יכול להיות נוסחה.

האם $R_1(c_1, x_1) \rightarrow F_1(x_2, x_2, c_1)$ היא נוסחה? לא!

תחשיב היחסים – סמנטיקה

הגדרה 5: מבנה $M = \langle D^M, R_1^M, R_2^M, \dots, F_1^M, F_2^M, \dots, c_1^M, c_2^M, \dots \rangle$ עבור $\tau = \langle R_{n_1,1}, R_{n_2,2}, \dots, F_{m_1,1}, F_{m_2,2}, \dots, c_1, c_2, \dots \rangle$ מורכב מהחלקים הבאים:

• $D^M \neq \emptyset$ - קבוצת התחום, העולם.

• $R_i^M \subseteq \underbrace{D^M \times D^M \times \dots \times D^M}_{n_i}$ - הפירוש של סימן יחס R_i - n_i -מקומי.

כלומר, R_i^M הוא יחס n_i -מקומי מעל D^M .

• $F_i^M : \underbrace{D^M \times D^M \times \dots \times D^M}_{m_i} \rightarrow D^M$ - הפירוש של סימן פונקציה F_i - m_i -מקומית.

כלומר, F_i^M היא פונקציה m_i -מקומית מעל D^M .

• $c_i^M \in D^M$ - הפירוש של סימן קבוע c_i . כלומר, c_i^M איבר בתחום D^M .

דוגמה למבנה עבור מילון: יהי מילון $\tau = \langle R(\circ, \circ), F(\circ, \circ), c \rangle$.

• מבנה עבור τ : $M_1 = \left\langle \underbrace{\{0, 1, 2, 3\}}_{D^M}, \underbrace{\{(0, 0), (0, 1), (1, 2)\}}_{R^M}, \underbrace{\text{first}}_{F^M}, \underbrace{0}_{c^M} \right\rangle$ כאשר $\text{first}(i, j) = i$.

• מבנה נוסף עבור τ : $M_2 = \left\langle \underbrace{\mathbb{N}}_{D^M}, \underbrace{<}_{R^M}, \underbrace{+}_{F^M}, \underbrace{0}_{c^M} \right\rangle$.

הגדרה 6: השמה s עבור מבנה M היא פונקציה $s : \{x_0, x_1, \dots\} \rightarrow D^M$.
דוגמה להשמה עבור מבנה: יהי $M = \langle \mathbb{Z}, \leq, +, 1005 \rangle$ מבנה עבור τ מהדוגמה הקודמת.
 נגדיר את ההשמה s עבור M באופן הבא:

$$s(x_i) = \begin{cases} -5 & 0 \leq i < 10 \\ 0 & 10 \leq i < 20 \\ 5 & \text{אחרת} \end{cases}$$

הגדרה 7: לכל השמה s , ההשמה המורחבת היא פונקציה $\bar{s} : \text{Term}(\tau) \rightarrow D^M$ המוגדרת באינדוקציה על מבנה שמות העצם:

בסיס: לכל משתנה x_i , $\bar{s}(x_i) = s(x_i)$

לכל סימן קבוע c_i , $\bar{s}(c_i) = c_i^M$

סגור: לכל סימן פונקציה F_i מקומי, $\bar{s}(F_i(t_1, t_2, \dots, t_n)) = F_i^M(\bar{s}(t_1), \bar{s}(t_2), \dots, \bar{s}(t_n))$

הגדרה 8: לכל השמה s , משתנה x_i ו- $d \in D^M$, ההשמה המתוקנת היא ההשמה הבאה:

$$s[x_i \leftarrow d](x_j) = \begin{cases} d & i = j \\ s(x_j) & i \neq j \end{cases}$$

דוגמה:

$$s[x_{10} \leftarrow 8](x_i) = \begin{cases} -5 & 0 \leq i < 10 \\ 8 & i = 10 \\ 0 & 10 < i < 20 \\ 5 & \text{אחרת} \end{cases}$$

הגדרה 9: עבור מבנה M , השמה s ונוסחה φ היחס $M \models_s \varphi$ (ו- s מספקים את φ) מוגדר באינדוקציה:

בסיס: $(\bar{s}(t_1), \bar{s}(t_2), \dots, \bar{s}(t_n)) \in R_i^M$ אם $M \models_s R_i(t_1, t_2, \dots, t_n)$

אם $\bar{s}(t_1) = \bar{s}(t_2)$ אז $M \models_s t_1 \approx t_2$

סגור: $M \models_s \neg \varphi$ אם"מ $M \not\models_s \varphi$

$M \models_s \varphi_1 \vee \varphi_2$ אם"מ $M \models_s \varphi_1$ או $M \models_s \varphi_2$

$M \models_s \varphi_1 \wedge \varphi_2$ אם"מ $M \models_s \varphi_1$ וגם $M \models_s \varphi_2$

$M \models_s \varphi_1 \rightarrow \varphi_2$ אם"מ (אם $M \models_s \varphi_1$ אז $M \models_s \varphi_2$) כלומר $M \not\models_s \varphi_1$ או $M \models_s \varphi_2$

$M \models_s \varphi_1 \leftrightarrow \varphi_2$ אם"מ ($M \models_s \varphi_1$ אם ורק אם $M \models_s \varphi_2$)

$M \models_s \forall x_i \varphi$ אם"מ לכל $d \in D^M$ מתקיים $M \models_{s[x_i \leftarrow d]} \varphi$

$M \models_s \exists x_i \varphi$ אם"מ קיים $d \in D^M$ שמקיים $M \models_{s[x_i \leftarrow d]} \varphi$

תרגיל 1: יהיו $\tau = \langle R(\circ, \circ), F(\circ, \circ), c \rangle$ מילון, יהי $M = \langle \mathbb{Z}, \leq, +, 1005 \rangle$ מבנה מעל τ , ו- s ההשמה עבור M שהוגדרה קודם.

הוכיחו/ הפריכו את הטענות הבאות:

1. $M \models_s R(x_0, F(x_0, F(x_{10}, c))) \vee (x_0 \approx x_{10})$

2. $M \models_s \forall x_0 R(x_0, x_1)$

הגדרה 12: עבור מבנה M ונוסחה φ נאמר כי M מספק את φ ונסמן $M \models \varphi$ אם לכל השמה s מתקיים $M \models_s \varphi$.

לוגיקה תרגול 9

דוגמה:

נחשב את הערך ש- \bar{s} נותנת לש"ע $F(x_0, F(x_{10}, t))$:

$$\begin{aligned}\bar{s}(F(x_0, F(x_{10}, c))) &= F^M(\bar{s}(x_0), \bar{s}(F(x_{10}, c))) = \\ \bar{s}(x_0) + \bar{s}(F(x_{10}, c)) &= s(x_0) + F^M(\bar{s}(x_{10}), \bar{s}(c)) = \\ -5 + \bar{s}(x_{10})\bar{s}(c) &= -5 + s(x_{10}) + 1005 = \\ -5 + 0 + 1005 &= 1000\end{aligned}$$

תרגיל 1:

יהיו $\tau = \langle R(\circ, \circ), F(\circ, \circ), c \rangle$ מילון, יהי $M = \langle \mathbb{Z}, \leq, +, 1005 \rangle$ מבנה מעל τ , ו- s ההשמה עבור M שהוגדרה קודם. הוכיחו/הפריכו את הטענות הבאות:

$$1. M \models_s R(x_0, F(x_0, F(x_{10}, c))) \vee (x_0 \approx x_{10})$$

$$2. M \models_s \forall x_0 R(x_0, x_1)$$

$$s(x_p) = \begin{cases} -5 & - \leq 1 < 10 \\ 0 & 10 \leq i < 20 \\ 5 & \text{otherwise} \end{cases}$$

הוכחה 1:

$$\begin{aligned}\Leftrightarrow M \models_s R(x_0, F(x_0, F(x_{10}, c))) \vee (x_0 \approx x_{10}) \\ \Leftrightarrow M \models_s R(x_0, F(x_0, F(x_{10}, c))) \text{ or } M \models_s (x_0 \approx x_{10}) \\ \Leftrightarrow (\bar{s}(x_0, s(F(x_0, F(x_{10}, C)))) \text{ or } \bar{s}(x_0) = \bar{s}(x_{10})) \\ (\text{truth}) - 5 \leq 1000 \text{ or } (\text{false}) - 5 = 0\end{aligned}$$

בסה"כ התנאי מתקיים.

הפרכה 2:

$$\begin{aligned}
 & \Leftrightarrow M \models_s \forall x_0 R(x_0, x_1) \\
 & \Leftrightarrow M \models_{\underbrace{s[x_0 \leftarrow d]}_{s'}} R(x_0, x_1) \quad \text{לכל } d \in \mathbb{Z} \text{ מתקיים} \\
 & \Leftrightarrow (\bar{s}'(x_0), \bar{s}'(x_1)) \in R^M \quad \text{לכל } d \in \mathbb{Z} \text{ מתקיים} \\
 & \Leftrightarrow (d, -5) \in R^M \quad \text{לכל } d \in \mathbb{Z} \text{ מתקיים} \\
 & \quad d \leq -5 \\
 & \quad \text{לא נכון למשל עבור } d = 0.
 \end{aligned}$$