שם: איל

April 3, 2024

לוגיקה | תרגול 11

שם: איל

April 3, 2024

נושא השיעור: גדירות של קבוצת מבנים על ידי קבוצת פסוקים

נושא ראשון - גדירות מבנים

תזכורת - פסוק: נוסחה שבה כל המשתנים קשורים.

לפסוק אין משמעות להשמה כי כל המשתנים מקבלים את הערך של השמה.

לכן מדברים על גדירות של מבנים (ואז לכל השמה יתקיים שהמבנה וההשמה מספקים את הפסוקים).

 $M \models \alpha$ והשמה אז מספקים פסוק מספקים והשמה והשמה M והשמה זאת מכיוון אחם מבנה

הוכחת גדירות של אוסף מבנים על ידי קבוצת פסוקים

איך מוכיחים שאוסף מבנים K הוא גדיר?

- .1 מגדירים קבוצת פסוקים Σ מפורשת.
- $M(\Sigma)=K$ מראים על ידי הכלה דו־כיוונית שי.2

נשים לב: למרות שבתחשיב היחסים יש נוסחאות, אנחנו מדברים פה רק על פסוקים.

תרגיל R_n , $n\in\mathbb{N}$ כאשר לכל $au=\langle R_0\left(\circ,\circ\right),R_1\left(\circ,\circ\right),R_2\left(\circ,\circ\right),\ldots\rangle$ הוא סימן יחס דו־מקומי. $t=\left\{M|R_i^M\subseteq R_{i+1}^M\text{ מתקיים }i\in\mathbb{N}\right.$ הוכיחו כי $\left\{$ לכל $\left\{\right.$

פיתרוו תרגיל 1:

- המפתח לשאלות כאלה הוא למצוא את קבוצת הפסוקים הנכונה.
- . עם שרוא \wedge , ולכן אפשר לפרק לקבוצה אינסופית. α עם עם שרוא לכתוב פסוק לקבוצה אינסופית.
 - . כלל אצבע: אם אפשר לפרק את הפסוק לאינסוף פסוקיות עם "וגם" ביניהן אז לרוב הקבוצה תהיה גדירה.
 - : לכן ניצור

$$\Sigma_1 = \{ \forall v_1 v_2 (R_i (v_1, v_2) \to R_{i+1} (v_1, v_2)) \}$$

- $:K_{1}=M\left(\Sigma_{1}
 ight)$ נראה כי •
- $: \Sigma_1$ של למודל השייך השייך –

$$M \in M(\Sigma_1)$$

 \iff

- Σ_1 ב-בסוק כל מספקים כל ווה קורה אמ"מ $M \models_z \Sigma_1$ כל פסוק ב-x
 - : ולפי אופרטור "וגם" ואופרטור " \rightarrow " זה קורה אמ"מ
- $(d_1,d_2)\in R_{i+1}^M$ אז $(d_1,d_2)\in R_i^M$ מתקיים שאם $d_1,d_2\in D^M$ ולכל $i\in\mathbb{N}$.

 \iff

 $i \in \mathbb{N}$ ולפי הגדרת הכלה זה מתקיים אמ"מ לכל $i \in \mathbb{N}$

$$R_i^M \subseteq R_{i+1}^M$$

 $M \in K_1$ אמ"מ מתקיים אמ הגדרת יולפי ולפי הגדרת יולפי

הבא: עבור מילון au כלשהו, נגדיר לכל $n \geq 2$ את הפסוק הבא:

$$\alpha_n = \exists v_1 \exists v_2 \dots \exists v_n \left(\bigwedge_{1 \le i \ne j \le n} \neg (v_i \approx v_j) \right)$$

ונסמן:

$$\Sigma_{inf} = \{\alpha_n | n \ge 2\}$$

כלומר α_n הוא שקיימים n משתנים שונים אחד מהשני. כלומר קיימים n איברים שונים זה מזה. כלומר ב-בוצה הקבוצה המוגדרת על ידי כל המבנים שבהם ה- D^M הוא אינסופי.

:טענות

- $M \vDash \alpha_n \Longleftrightarrow \left|D^M\right| \geq n$ מעל מתקיים: $M \vDash \alpha_n \Longleftrightarrow \left|D^M\right| \geq n$
- $M\left(\Sigma_{inf}
 ight)=K_{inf}$ מתקיים $K_{inf}=\left\{ M|$ אינסופי $D^{M}
 ight\}$ עבור Φ

. פימן סימן המילון המילון פונקציה F סימן המילון המילון המילון ידים $\tau=\langle F\left(\circ\right),c\rangle$ כאשר פונקציה הדים נתון נתון המילון המילון איברים ל $t\in D^M$ היברים אינסוף איברים $t\in D^M$

:2 פיתרון

- $F^{M}\left(d
 ight)=c$ אנחנו רוצים אינסוף $d\in D^{M}$ (זה מה ש Σ_{inf} אומר) ל
 - $: \Sigma_{inf}$ את לכן נרצה לשפר •

$$\Sigma_2 = \{ \varphi_n \mid n \ge 2 \}$$

:ונגדיר את φ_n להיות –

$$\varphi_{n} = \exists v_{1}, v_{2}, \dots, v_{n} \left(\bigwedge_{1 \leq i \neq j \leq n} \neg (v_{i} \approx v_{j}) \right) \wedge \left(\bigwedge_{i=1}^{n} F(v_{i}) = c \right) \right)$$

- : (נדלג על חלק מהחלקים) $M\left(\Sigma_{2}
 ight)=K_{2}$ אריך להראות •
- ההוכחה . $F^M\left(d
 ight)=c$ בית: d פונים שונים שונים לפחות קיימים לפחות איברים שונים d אמ"מ ב- D^M אמ"מ ב- D^M אמ"מ.
 - M יהי מבנה -
 - :אמספק את הוא φ_n קיים אמ"מ את ב Σ_2 את מספק אל הוא בראה אהוא הוא -

$$M \in \Sigma_2$$

 \iff

 $M \not\models \varphi_n$ קיים n כך ש*

 \iff

 $F^{M}\left(d
ight)$ שעבורים איברים שונים זה מזה איברים שנים קיימים קיימים קיימים איברים שונים זה מזה $d\in D^{M}$

 \iff

אין אינסוף כאלה *

 \iff

 $M \notin K_2 *$

נושא שני - הוכחת אי גדירות בתחשיב היחסים

משפט הקומפקטיות: תהי Σ קבוצת נוסחאות, Σ ספיקה אמ'מ כל תת־קבוצה סופית של Σ ספיקה.

• נשים לב שמשפט הקומפטיות תקף לכל קבוצת נוסחאות אבל אנחנו נשתמש בו רק לקבוצות פסוקים.

איך מוכיחים אי גדירות של אוסף מבנים?

- $M\left(X
 ight) =K$ מניחים בשלילה שקיימת קבוצת פסוקים X כך ש
 - $K\cap M\left(Y
 ight) =\emptyset$. בוחרים קבוצת פסוקים מפורשת Y כך ש־2.
- $M\left(X\cup Y
 ight)=M\left(X
 ight)\cap M\left(Y
 ight)=K\cap M\left(Y
 ight)=\emptyset$. מוכיחים כי $X\cup Y$ אינה ספיקה מאחר ש־
 - .4 שכל תת קבוצה סופית $D\subseteq X\cup Y$ ספיקה.
 - .5 אינו אדיר, למשפט הקומפקטיות ולכן K אינו אינו גדיר.

פיתרון תרגיל 3:

- במקרה הזה יש לנו "או" אינסופי אבל אותו אי אפשר לפרק לאינסוף פסוקים ולספק את כולם.
- . כשאומרים ש"יש מספר סופי של איברים $d \in D^M$ הכוונה היא שיש מספר סופי ולא מספר אינסופי.
 - . אינטואיטיבית הדרישה הזו היא כמו להגיד שיש שימוש באופרטור "או" אינסופי.
- . וכו'.. "יש איבר 1 שמקיים" או "יש שני איברים שמקיימים" או איבר 1 שמקיים שמקיימים או איבר 1 שמקיים \star
 - $K_{3}=M\left(X
 ight)$ נניח בשלילה שקיימת קבוצה X כך ש
 - .2 כלומר: $M\left(Y\right)\cap M\left(X\right)$ נבחר את הקבוצה Y מתרגיל 2 כדי שהחיתוך (2

$$\Sigma_2 = \{ \varphi_n \mid n \ge 2 \}$$

arphiונגדיר את $arphi_n$ להיות:

$$\varphi_{n} = \exists v_{1}, v_{2}, \dots, v_{n} \left(\bigwedge_{1 \leq i \neq j \leq n}^{same} \neg (v_{i} \approx v_{j}) \right) \land \left(\bigwedge_{i=1}^{n} F(v_{i}) = c \right) \right)$$

- : נראה כי $X \cup Y$ לא ספיקה.
- $M\left(X\cup Y
 ight) =\ldots =K_{3}\cap M\left(Y
 ight) =\emptyset$ פתקיים $M\left(X\cup Y
 ight) =\ldots =K_{3}\cap M\left(Y
 ight) =\emptyset$ פתקיים
 - .4 נראה $X \cup Y$ ספיקה
 - . תת קבוצה סופית. $D\subseteq X\cup Y$ תת קבוצה סופית.
 - $.D_Y=Y\cap D$ -ו $D_X=X\cap D$ נסמן •
 - $D_Y = \{arphi_{i_1}, arphi_{i_2}, \dots, arphi_{i_k}\}$ מתקיים
 - . קבוצה סופית ולכן קיים אינקס גדול ביותר בקבוצה D_{Y} –
- ד. ($D_Y=\emptyset$ אם m=1 אם $arphi_m\in D_Y$ אם ביותר כך ש הגדול האינדקס הגדול -
- : au מתקיים התנאי של Y נתבונן במבנה הבא מעל עד מר הטבעיים מ1 עד מתקיים התנאי של פלכל המספרים שלכל המספרים הטבעיים מM

$$M = \left\langle \overbrace{\{1, \dots, M\}}^{D^{M}}, F^{M}\left(\cdot\right), 1 \right\rangle$$

- $.d\in D^{M}$ לכל $F^{M}\left(d
 ight) =1$ כאשר
 - $:\!D_Y$ מספק את M- נראה ש
- $.F^{M}\left(d
 ight) =c^{M}$ מתקיים $d\in D^{M}$ לכל –
- . מזה זה שונים שונים m כמות של D^M כמור כן, יש ב- D^M
- $F^{M}\left(d
 ight)=c^{M}$ עבורם d עבורם איברים איברים m לכן קיימים *
 - $2 \leq i \leq m$ לכל $M \models \varphi_i$ לכן *
 - $M \models D_Y$ ולכן *
 - $:\!D_X$ מספק את מספק M- נראה ש
 - . סופי. מהגדרת M מתקיים כי D^M סופי.
- $.F^{M}\left(d
 ight) =c^{M}$ כך ש- כך לכן יש רק מספר סופי של איברים -
 - $M\in K=M\left(X
 ight)$ מתקיים K_{3} מתקיים
 - $M \models X$ ולכן –
 - $M \models D_X$ מתקיים $D_X \subseteq X$ ומכיוון ש
 - $M \models D_X \cup D_Y = D$ מסקנה: $M \models D_Y$ וגם $M \models D_X : M \models D_X$ מסקנה •
- . ספיקה אין ספיקה אין ספיקה חלכן ספיקה חסופית חסופית ספיקה ספיקה חסופית ספיקה חסופית ספיקה חסופית ספיקה חסופית ספיקה חסופית משפט חסופית חסופ