

גדירות בתחשיב הפסוקים – תיאוריה והדגמה

מסמך זה הורד מהאתר <http://underwar.livedns.co.il>.
אין להפיץ מסמך זה במדיה כלשהי, ללא אישור מפורש מאת המחבר.
מחבר המסמך איננו אחראי לכל נזק, ישיר או עקיף, שיגרם עקב השימוש במידע המופיע במסמך, וכן
לנכונות התוכן של הנושאים המופיעים במסמך. עם זאת, המחבר עשה את מירב המאמצים כדי לספק את
המידע המדויק והמלא ביותר.

כל הזכויות שמורות לניר אדר

Nir Adar

Email: underwar@hotmail.com

Home Page: <http://underwar.livedns.co.il>

אנא שלחו תיקונים והערות אל המחבר.

גדירות

בהינתן קבוצת פסוקים Σ , Σ מגדירה את קבוצת ההשמות המספקות אותה. עבור קבוצת פסוקים Σ , קבוצת המודלים של Σ מסומנת ב- $Ass(\Sigma)$ ומוגדרת $Ass(\Sigma) = \{z \mid z \models \Sigma\}$. בהינתן קבוצת השמות K , האם קיימת קבוצת פסוקים Σ שמגדירה את K , כלומר $Ass(\Sigma) = K$? אם קיימת קבוצת פסוקים כזו נאמר כי K גדירה. אם קיימת קבוצת פסוקים סופית שמגדירה את K נאמר ש- K גדירה באופן סופי.

הוכחת אי גדירות

סכימת הוכחת אי גדירות של קבוצת השמות K :

1. נניח בשלילה כי קבוצת ההשמות K גדירה על ידי קבוצת הפסוקים Σ .
2. נבחר קבוצת פסוקים מפורשת Σ_A שעבורה ידוע מהי קבוצת ההשמות המספקת אותה. נחפש $M(\Sigma_A)$ כזה שהשמה הנמצאת בה בהכרח לא נמצאת בקבוצה K . (אם כל ההשמות ב- K מקיימות כלל מסויים, נבחר קבוצת ההשמות שלא תקיים אותן).
3. נראה כי $\Sigma \cup \Sigma_A$ לא ספיקה, על ידי $M(\Sigma_A) \cap M(\Sigma) \equiv M(\Sigma_A) \cap K = \emptyset$. מניחים שיש השמה כלשהי המספקת את $\Sigma \cup \Sigma_A$: $z \models \Sigma \cup \Sigma_A$. מכאן ההשמה z מספקת את Σ וגם את Σ_A . אם היא מספקת את Σ , הרי שהיא שייכת ל- K . אם היא מספקת את Σ_A , הרי שהיא שייכת ל- $M(\Sigma_A)$, אולם החיתוך של שתי קבוצות אלו הוא קבוצה ריקה, ולכן לא קיימת השמה המספקת את שתיהן.
4. נראה כי $\Sigma \cup \Sigma_A$ ספיקה באמצעות משפט הקומפקטיות. נראה שכל תת קבוצה סופית $D \subseteq \Sigma \cup \Sigma_A$ היא ספיקה. נמצא השמה z_D השייכת ל- K כך ש: $z_D \models D$. (מסתמכים בבניית z_D על האינדקס המקסימלי המופיע גם ב- D וגם ב- Σ_A).
- נגדיר לרוב $D_\Sigma = D \cap \Sigma$ וגם $D_A = D \cap \Sigma_A$. מתקיים $D = D_A \cup D_\Sigma$. נבנה את z_D כך שתספק בדיוק את D_A . נשים לב ש- D_A, D_Σ שתיהן קבוצות סופיות.
5. מ-3 ומ-4 אנו מקבלים סתירה: Σ לא קיימת, ולכן K לא גדירה.

דוגמא להוכחת אי גדירות

תהי K קבוצת כל ההשמות הנותנות 1 למספר אינסופי של אטומים.

נניח שקבוצת הפסוקים Σ מגדירה קבוצה זו.

נביט בקבוצה $\Sigma_A = \{\neg p_i \mid i \in \mathbb{N}\}$. קבוצה זו גדירה. $M(\Sigma_A) = \{z_F\}$.

נראה כי $\Sigma \cup \Sigma_A$ לא ספיקה. נניח שיש השמה כלשהי המספקת את $\Sigma \cup \Sigma_A$: $z \models \Sigma \cup \Sigma_A$. מכאן

ההשמה z מספקת את Σ וגם את Σ_A . אם היא מספקת את Σ , הרי שהיא שייכת ל- K , ונותנת 1

למספר אינסופי של אטומים. אם היא מספקת את Σ_A , הרי שהיא שייכת ל- $M(\Sigma_A)$, ומכאן נותנת 1

ל-0 אטומים. קיבלנו סתירה, ולכן לא קיימת השמה המספקת את שתי הקבוצות.

נראה כי $\Sigma \cup \Sigma_A$ ספיקה באמצעות משפט הקומפקטיות. נראה שכל תת קבוצה סופית $D \subseteq \Sigma \cup \Sigma_A$ היא

ספיקה.

נגדיר $D_\Sigma = D \cap \Sigma$ וגם $D_A = D \cap \Sigma_A$. מתקיים $D = D_A \cup D_\Sigma$. נשים לב ש- D_A, D_Σ שתיהן

קבוצות סופיות.

תהי השמה z_D השייכת ל- K שתוגדר בצורה הבאה:

$$z_D = \begin{cases} 0 & p_i \in D_A \\ 1 & \text{else} \end{cases}$$

z_D מספקת את D_A , מכיוון שכך היא הוגדרה. כל איבר ב- D_A הוא מהצורה $\neg p_i$, וההשמה נותנת לו

0, ולכן ההשמה מספקת את D_A .

כמו כן, מכיוון ש- D_A היא קבוצה סופית, והשמה מוגדרת על אינסוף אטומים, הרי ש- z_D מספקת אינסוף

אטומים, ולכן $z_D \in K$.

מסקנה: $\Sigma \cup \Sigma_A$ ספיקה.

קיבלנו סתירה: $\Sigma \cup \Sigma_A$ ספיקה וגם $\Sigma \cup \Sigma_A$ לא ספיקה, ולכן Σ לא קיימת.