## 3 הסקה אוטומטית ושימושיה -- תרגיל בית

$\neg$	דר	77	171	$\neg$	77	תו	١,٦
ш			_		` _	17	

- 1. תאריך הגשת התרגיל: 7 ביוני 2022.
- 2. מותר להגיש בזוגות, אך אין חובה לעשות זאת.
- הדבר- את קובץ קובץ (https://u.cs.biu.ac.il/~zoharyo1/ שיכלול את הדבר נכתובתו אלי במייל (כתובתו רשומה כאן הדבר לישלוח אלי במייל (כתובתו רשומה כאן הדבר הבאים:
  - (א) כל הקוד שכתבתם בפייתון
  - (ב) שיכלול את שמות המגישים, תעודות הזהות שלהם, והתשובות לשאלות.
- 4. הרגישו חופשי לשאול שאלות בפורום הקורס במודל (וגם לענות, אך מבלי לגלות את התשובות לשאלות שבתרגיל).
  - 5. מוזמנים להשתמש בפורום גם למציאת בן/בת זוג להגשה.

## הכנה לתרגיל

- .z3 אבל עבור תרגיל זה, יש לחבר אותו עם .pysmt .1
  - בהינתן ש-pysmt מותקן, יש להריץ את הפקודה הבאה:

pysmt-install —z3

לאחר מכן יש להריץ

pysmt-install —env

PYTHONPATH תקבלו הדפסה של פקודה אותה יש להעתיק, להדביק ולהריץ. הפקודה משנה את משתנה המערכת בקבלו הדפסה של פדי של פדי של ישות זאת מחדש בכל פעם שפותחים חלון טרמינל. z3-יהיה זמין. יש לעשות זאת מחדש בכל פעם שפותחים חלון טרמינל.

ב. כדי לוודא שהספרייה מותקנת ועובדת יחד עם z3, יש לכתוב קובץ פייתון ולהריץ אותו, ולוודא שאין שגיאות. תוכן הקובץ הוא:

from pysmt import solver
a = Solver("z3")

4. לקריאה נוספת:

(א) להריץ

pysmt-install —help

(ב) מידע על התקנת ספריות פייתון:

https://packaging.python.org/en/latest/tutorials/installing-packages/

- https://github.com/pysmt/pysmt pysmt של https://github.com/pysmt/pysmt
- https://pysmt.readthedocs.io/en/latest/ :pysmt של (ד)

## תרגיל

- 1. כתבו תכנית פייתון שמקבלת כקלט בעיית התקנה (מהסוג שראינו בכיתה) וקובעת האם יש תכנית התקנה התקנה (מהסוג אות בייתון שמקבלת בעיית התכנית להציג אחת כזו. פרטים מלאים ודוגמאות זמינים כאן: .com/yoni206/ar-class-2022-h $^{3}$ 
  - באות: מהצורות אחת אח יש לו אם באוח בבאות:  $\Sigma$  ביטרל ב- $\Sigma$  סיגנטורה. ליטרל ב- $\Sigma$  סיגנטורה. ליטרל ב-2
    - x,y עבור משתנים x=y
    - x,y עבור משתנים  $x \neq y$
    - $a_{\Sigma}\left(f
      ight)=n$  עם  $f\in F_{\Sigma}$  עם פונקציה  $x,x_{1},\ldots,x_{n}$  שבור משתנים  $x=f\left(x_{1},\ldots,x_{n}
      ight)$ 
      - $a_{\Sigma}\left(P
        ight)=n$  עם  $P\in P_{\Sigma}$  עבור משתנים  $x_{1},\ldots,x_{n}$  וסימן פרדיקט עבור  $P\left(x_{1},\ldots,x_{n}
        ight)$
      - $a_\Sigma\left(P
        ight)=n$  עם  $P\in P_\Sigma$  עם פרדיקט  $x_1,\dots,x_n$  שבור משתנים  $\neg P\left(x_1,\dots,x_n
        ight)$  קובייה ב- $\Sigma$  נקראת שטוחה אם כל הליטרלים בה שטוחים.

להלן מערכת של כללי היסק שהופכת קוביה ב- $\Sigma$  לקוביה שטוחה ב- $\Sigma$  שספיקה איתה ביחד. בכללי ההיסק אנו מזהים קוביות עם קבוצות של ליטרלים.

- אם  $s=t\in X$  אם אינו משתנה  $\frac{s=t\in X}{X\setminus \{s=t\}\cup \{x_s=t,x_s=s\}}$
- אם s אינו משתנה  $s \neq t \in X$  ארנ  $X \setminus \{s \neq t\} \cup \{x_s \neq t, x_s = s\}$
- אם אינו משתנה  $x \neq t \in X$  אם  $X \setminus \{x \neq t\} \cup \{x \neq x_t, x_t = t\}$
- אם  $s_i$  אם אינו משתנה.  $\frac{x=f\left(s_1,\ldots,s_n\right)\in X}{X\setminus\left\{x=f\left(s_1,\ldots,s_n\right)\right\}\cup\left\{x=f\left(s_1,\ldots,s_{i-1},x_{s_i},s_{i+1},\ldots,s_n\right),x_{s_i}=s_i\right\}}$ 
  - אם  $s_i$  אם אינו משתנה.  $\frac{P\left(s_1,\ldots,s_n\right)\in X}{X\setminus \{P\left(s_1,\ldots,s_n\right)\}\cup \{P\left(s_1,\ldots,s_{i-1},x_{s_i},s_{i+1},\ldots,s_n\right),x_{s_i}=s_i\}}$ שאלות:
    - (א) מערכת כללי ההיסק לעיל אינה מספיקה -- חסר לה כלל אחד. מהו!
      - (ב) הוכיחו:  $P\left(x\right)\wedge x=s$  ספיקה אם ורק אם פיקה  $P\left(s\right)$
- $x \le y + (z + w) \land w \ne x + x \land \neg (x \le z)$  היפכו את באמצעות כללי הבאה לשטוחה באמצעות כללי ההיסק:
  - - LRA שספיקה על ידי מבנה  $\Sigma'_{LA}$  כלשהו, אבל לא על ידי מבנה  $\Sigma'_{LA}$  שספיקה על ידי מבנה
      - (ב) עבור הנוסחה שהצגתם, הציגו גזירה בתחשיב CC שהמוכיחה שהיא אכן ספיקה.
        - (ג) הציגו מודל כלשהו שמספק את הנוסחה שבחרתם.
- 4. עבור כל אחת מהנוסחאות הבאות, קיבעו אם היא ספיקה או לא. אם היא ספיקה, הציגו מבנה שמספק אותה. אם היא לא ספיקה, הוכיחו זאת.

רמז: לרוב, כדי להוכיח שנוסחה אינה ספיקה, מניחים בשלילה שיש מבנה שמספק אותה ומקבלים סתירה. מכיוון שלא למדנו אלגוריתם CC עם פרדיקטים, לא ניתן להשתמש באלגוריתם כזה כטיעון לאי ספיקות או לספיקות.

$$x \neq y \land P(x) \land P(y)$$
 (X)

$$x = y \wedge P(x) \wedge P(y)$$
 (ع)

$$x = y \wedge P(x) \wedge \neg P(y)$$
 (3)

$$P(x) \wedge Q(x,y) \wedge \neg Q(x,x) \wedge x \neq y$$
 (7)

$$x = y \land y \neq z \land (P(x) \leftrightarrow P(z))$$
 (ה)