

## לוגיקה למדעי המחשב - תרגיל חזרה (שאלות ממבחנים)

1. נגדיר מערכת הוכחה חדשה  $S$  עבור תחשיב הפסוקים בעל נוסחאות מעל הקשר-

ים

$\{\neg, \rightarrow\}$ .

האקסיומות:

•  $(\neg p)$  לכל משתנה  $p$ .

•  $(p \rightarrow q)$  לכל שני משתנים  $p, q$ .

•  $(A \rightarrow A)$  לכל נוסחה  $A$ .

כלל ההיסק:

$$\frac{A \quad B}{(\neg A \rightarrow B)}$$

הוכח או הפרך: אם  $A$  הוא משפט של  $S$  אז  $A$  אינו סתירה.

2. הוכח שלא קיים פסוק במילון  $\Sigma = \{E(,)\}$  (כאשר  $E$  - סימן יחס דו-מקומי) שספיק בגרף  $G$  אמ"ם אין ב- $G$  מעגל שאורכו מספר זוגי או מספר ראשוני.

3. בהינתן קבוצת פסוקים  $\Sigma$  בתחשיב הפסוקים,  $Sat(\Sigma)$  היא קבוצת כל הסביבות המספקות את  $\Sigma$ . נאמר ש- $\Sigma$  מגדירה קבוצת סביבות  $V$  אם  $V = Sat(\Sigma)$ . נאמר שקבוצת סביבות  $V$  היא גדירה אם קיימת קבוצת פסוקים  $\Sigma$  המגדירה אותה.

(א) הוכח או הפרך: קבוצת הסביבות הריקה היא גדירה.

(ב) הוכח או הפרך: קבוצת כל הסביבות היא גדירה.

(ג) הוכח או הפרך: אם  $\Sigma_1, \Sigma_2$  מגדירות קבוצת סביבות  $K_1, K_2$  בהתאמה, אז הקבוצה  $\{A \vee B \mid A \in \Sigma_1, B \in \Sigma_2\}$  מגדירה את  $K_1 \cup K_2$ .

(ד) הוכח או הפרך: אם  $\Sigma_1, \Sigma_2$  מגדירות קבוצת סביבות  $K_1, K_2$  בהתאמה, אז הקבוצה  $\Sigma_1 \cap \Sigma_2$  מגדירה את  $K_1 \cap K_2$ .

4. נוסף לשפת תחשיב הפסוקים קשר חדש חד-מקומי  $\Box$ . המערכת  $S4$  מתקבלת מ- $HPC$  על ידי הוספת הדברים הבאים (לאקסיומות וכללי היסק הקיימים ב- $HPC$ )

(א) אקסיומות נוספות:

$$(K) : \Box(A \rightarrow B) \rightarrow (\Box A \rightarrow \Box B) \bullet$$

$$(T) : \Box A \rightarrow A \bullet$$

$$(4) : \Box A \rightarrow \Box \Box A \bullet$$

(ב) כלל היסק נוסף:

$$\frac{A}{\Box A} \text{ NEC}$$

הוכח את משפט הדדוקציה המוחלש הבא עבור  $S4$ :

$$\Gamma \vdash_{S4} \Box A \rightarrow B \text{ אם } \Gamma, A \vdash_{S4} B$$

5. נתונים שני מילונים  $\Sigma_1 = \{P(), f()\}$  (כאשר  $P$  הוא סימן יחס חד-מקומי ו- $f$  סימן פונקציה חד-מקומי) ו- $\Sigma_2 = \{P_0(), P_1(), \dots\}$  (כלומר יש ב- $\Sigma_2$  סימן יחס חד-מקומי  $P_i$  לכל  $i$  טבעי).

נסמן ב- $f^n(x)$  את שם העצם  $f(f(\dots f(x)\dots))$  שבו  $f$  מופעל  $n$  פעמים על  $x$ . נגדיר תרגום  $Tr$  מנוסחאות ב- $\Sigma_1$  לנוסחאות ב- $\Sigma_2$  באופן הבא:

$$Tr(P(f^n(x))) = P_n(x) \bullet$$

$$Tr(\neg A) = \neg Tr(A) \bullet$$

$$\bullet \circ \in \{\wedge, \vee, \rightarrow\} \text{ עבור } Tr(A \circ B) = Tr(A) \circ Tr(B) \bullet$$

$$\bullet Q \in \{\forall, \exists\} \text{ עבור } Tr(QxA) = QxTr(A) \bullet$$

הוכח או הפרך את הטענות הבאות:

(א) אם  $A$  היא נוסחה ספיקה אז  $Tr(A)$  היא נוסחה ספיקה.

(ב) אם  $Tr(A)$  היא נוסחה ספיקה אז  $A$  היא נוסחה ספיקה.