תורת החישוביות (236343) – בוחן אמצע חורף תשע"ח

מרצה: פרופ' אלי בן ששון (אחראי), פרופ' יובל ישי.

מתרגלים: אוהד טלמון (אחראי), סתיו פרלה, מיכל דורי, אבי קפלן.

הנחיות:

- הבחינה היא עם חומר סגור. חל איסור מפורש על החזקת אמצעי תקשורת נייד, דוגמת טלפון סלולרי, ברשות הנבחן בעת הבחינה.
- משך הבחינה שעתיים. השתדלו לא להתעכב יתר על המידה על סעיף מסוים, כדי לצבור את מרב הנקודות בזמן העומד לרשותכם.
 - לשימושכם מצורף למחברת זו דף עזר (בעמוד האחרון).
 - אפשר להשתמש בכל כלי כתיבה, אולם אם הוא יהיה חלש מכדי להיקלט בסורק לא תהיה אפשרות לערער על הבדיקה.
- בשאלות בהן יש לתאר מכונת טיורינג, ניתן להסתפק בתיאור מילולי משכנע של אופן פעולת המכונה, ואין צורך להגדיר את פונקציית מעברים.
- מותר להשתמש בכל טענה שהוכחה בהרצאה או בתרגול, בתנאי שמצטטים אותה באופן מדויק, אלא אם נדרשתם במפורש להוכיחה.
 - ."לא יודע". פיתן לקבל בכל שאלה 20% מהניקוד עבור כתיבת "לא יודע". •

בהצלחה!

1 משפט הרדוקציה, 25 נק' (הרצאה, תרגול)

(נקי) אז $L_1\in \mathrm{RE}$ אז $L_2\in \mathrm{RE}$ ו־ב $L_1\leq L_2$ ורכיחו את משפט הוכיחו את שפות. הוכיחו את משפט הרדוקציה: אם ור $L_1,L_2\subseteq \Sigma^*$

נסמן $L_{\infty}\notin \mathrm{RE}$ נסמן $L_{\infty}\in \mathrm{RE}$ אינסופית ווא הוכיחו וווא אינסופית וווא .2

(ש"ב) באמצעות מוודאים, 25 נק' (ש"ב) אפיון של RE

עבור שפה L הוא מכונת טיורינג בעלת שני מצבים סופיים, q_{acc},q_{rej} , המקבלת זוג קלטים, כאשר $w\in\Sigma^*$ כאשר $w\in\Sigma^*$ הוא שכונת שייכותה ל-u ובה v בודק את שייכותה ל-u ובv המילה ש־v בודק את שייכותה ל-v ובי הא "הוכחה" לשייכות של-v ובה v יכול להיעזר.

 $V\left(w,\pi
ight)=\mathrm{rej}$ ונסמן (w,π), ונסמן על הקלט q_{acc} אם המוודא עוצר במצב אם המוודא פוסף, נסמן אם לכל זוג (w,π) המוודא לעצור. נסמן אם התכונות הבאות: q_{rej} . בנוסף, על המוודא לקיים את התכונות הבאות:

- . (שבות המוודא יכול לאשר). עבור עבור אין איז $V\left(w,\pi\right)= \sec u$ איז קיימת π כך ש־ $u\in L$ איז עבור עבור (שבות לאשר).
- "הוכחה" על המוודא אם אז לכל $w \notin L$ אז אפשר "לעבוד" (עבור טענה שגויה, אי אפשר "לעבוד" אז לכל $w \notin L$ מתקיים פנויה).

L אם עבור מוודא V עבור אם ורק אם ורק אם ורק אם עבור השפה הראו כי עבור כל אם $L \in RE$

נק' 10 אור של RE מכונות סגור של

הוכיחו/הפריכו: RE סגורה לאיחוד בן מנייה. כלומר, בהינתן קבוצת שפות $\{L_n\}_{n\in\mathbb{N}}$ כך שלכל $n\in\mathbb{N}$ מתקיים . $\bigcup_{n\in\mathbb{N}}L_n\in RE$

4 חישוב פונקציות, 40 נק'

עבור פונקציה מלאה f(x)=1x0, נסמן ב f^i , את ההרכבה של f על עצמה i פעמים. לדוגמא אם f^i , נסמן ב f^i , נסמן ב f^i , עבור פונקציה מלאה f^i , עבור f^i , f^i , עסמן ב f^i , עבור f^i , אז f^i , עבור f^i , אז f^i , און f^i , און f

(נק') ניתנת לחישוב, אז f^2 ניתנת לחישוב. (10 נק') ניתנת לחישוב.

(נק') ניתנת לחישוב, אז fניתנת לחישוב. (10 נק') אם f^2

(נקי) נקי) .REהיא ב- $L_f = \left\{ x \mid \exists i, f^i\left(x\right) = 0
ight\}$ היא השפה לחישוב, אז השפה 3

(נק') נק') אם R ניתנת לחישוב, אז L_f אז לחישוב, 4