מטלה 2

כל הנחיות המטלה הקודמת תקפות גם כאן, פרט לתאריך ההגשה.

- 1. קבעו האם שני המודלים הבאים שקולים. הוכיחו את תשובתכם:
- a. מכונת טיורינג דטרמיניסטית לעומת מכונת טיורינג אי דטרמיניסטית בה מילה a מתקבלת אך ורק אם קיימים לפחות שני מסלולים מקבלים.
 - מכונת טיוריניג דטרמיניסטית לעומת מכונת טיורינג אי דטרמיניסטית בה b. מילה מתקבלת אך ורק אם בדיוק שני מסלולים מקבלים, וכל השאר דוחים/לא עוצרים
- $L=\{< M>|\exists w_1,w_2\in \Sigma^*\ such\ that\ M\ accepts\ w_1\ within\ |w_2|steps\ .$.2 $and\ M\ accepts\ w_2\ within\ |w_1|\ steps\}$ בנו לשפה L מכונה דטרמיניסטית ומכונה אי-דטרמיניסטית .L מכונה דטרמיניסטית ומכונה להראות אלגוריתם. בפרט, אין לציין את כמות המצבים למען הסר ספק: "בנו מכונה" הכוונה להראות אלגוריתם. בפרט, אין לציין את כמות המצבים או את פונקציית המעברים.
 - 3. להלן כמה שפות. לכל שפה קבעו האם היא כריעה (R), מזוהה טיורינג (RE), או שמשלימתה מזוהה טיוריניג (coRE).
 - $L = \{ < M > | L(M) = \phi \}$.
 - $L = \{ \langle M \rangle | L(M) \text{ is a CFL and not regular} \}$ ב.
 - $L = \{ \langle M_1 \rangle, \langle M_2 \rangle | M_1 \text{ and } M_2 \text{ are TM and } L(M_1) \cap L(M_2) \neq \phi \}$.
 - $L_n=\{< M_1,M_2,...M_n>|$ ד. יהי n>0 טבעי כלשהו. תהי $M_1,M_2,...,M_n$ are TM such that no word of length smaller than n is in $L(M_1)\cap L(M_2)...L(M_n)\}$

n מכונות שאין מילה בחיתוך שלהן שאורכה קטן מ-n מכונות שאין מילה בחיתוך מהינתן n

- 4. בנו מכונה דטרמיניסטית לשפה משאלה 3א, ומכונה אי דטרמיניסטית לאותה שפה. שימו לב שבשאלה זו יש לבנות מכונה לפי הסיווג שלכם בשאלה 3. כלומר, המכונה מכריעה/מזהה/דוחה בהתאם לתשובה שלכם בשאלה 3.
 - 5. סווגו כל אחת מהשפות הבאות למחלקות. אם ניתן, היעזרו במשפט רייס. אם לא ניתן, הסבירו מדוע לא ניתן, וגם הוכיחו בצורה אחרת.
 - $L_1 = \{ < M > | M \text{ stops to every input after more than } 42 \text{ steps} \}$ א.
 - $L_2 = \{ \langle M \rangle | 10 \leq |L(M)| \leq 1000 \}$.
 - $L_3 = \{ \langle M \rangle | \exists w \in L(M) \text{ such that } M \text{ accepts } w \text{ in less than } |w| \text{ steps} \}$.
 - $L_4 = \{ \langle M \rangle | M \text{ is a TM that halts on at most one input} \}$.
- לכל טענה $L_1 \leq L_1$ שפות המקיימות $L_1 \in RE, \ L_2 \in coRE$. בנוסף, נתון כי L_1, L_2 שפות המקיימות מעוד, או שיש שפות עבורן הטענה נכונה ויש שפות עבורן הטענה נכונה ויש שפות עבורן הטענה שגויה (במקרה זה, יש לציין דוגמה לכל צד).
 - .coRE-complete א. L_2
 - $L_1 \in R$.ם
 - $L_2 \notin R$.

- או לא ידוע. $P \neq NP$ נניח כי $P \neq NP$ ליד כל אחת מהשפות הבאות, קבעו האם השפה שייכת ל-P או לא ידוע. כל הגרפים) $L_1 = \{ \langle G \rangle | G \text{ is a graph that containes a } n-5 \text{ clique} \}$ שיש בהם קליקה בגודל n-5 קודקודים).
 - $L_2 = \{ \langle G \rangle | G \text{ is } 3 colorable graph, \}$

except for at most 2 vertices that requires a forth color}

- $L_3 = \{ \langle G \rangle | G \text{ is a graph that containes an Euler path} \}$ ٦.
- $L_4 = \{ \langle G \rangle | G \text{ is a graph that has three foreign domination sets} \}$ т. תיקרא "קבוצה שולטת" אם $S \subset V$ תיקרא "קבוצה שולטת")
- $(S_1\cap S_2=\phi$ ייקראו זרות אם S_1,S_2 קבוצות קודקודים . $\forall v\notin S$ ש $u\in S$: $uv\in E(G)$
- 8. הוכיחו כי השפות הבאות שייכות ל-*NP*. לשתי שפות הוכיחו בעזרת מכונה אי-דטרמניסטית, R_L ולשתי שפות הוכיחו בעזרת יחס

$$Subset - Sum = \{(S, k) | S \text{ is a set of numbers.}$$
 .א

Subset – Sum =
$$\{(S,k)|S \text{ is a set of numbers.}\}$$

 $\exists S' \subseteq S \text{ such that } \sum_{s \in S'} s = k\}$

ב.

Partition =
$$\{(S)|S \text{ is a set of numbers.}\}$$

 $\exists S' \subset S \text{ such that } \sum_{\{s \in S'\}} s = \sum_{\{s \in S \subseteq S'\}} s\}$

Clique& $IS = \{ \langle G, k_1, k_2 \rangle | G \text{ is a graph } \}$ ג.

with clique in size k_1 and IS in size k_2

Clique $K = \{ \langle G, k_1, k_2 \rangle | G \text{ is a graph that has a clique in size } k$, т. and $k_1 \le k \le k_2$

(יש עמוד נוסף. אל דאגה, שם נמצאת השאלה הכי קלה של המטלה הארוכה והמייגעת הזו)

בית כנסת היה עבורי גם מקום העבודה של אבא. אהבתי את ההתנהלות שלו. אבא עשה את הדברים בחן. באחד החגים התגלע ויכוח אם צריך להגיד קדיש או לא. דיון הלכתי. שליימה אמר שוודאי שצריך. כל שנה אומרים. נחמיה אמר מה פתאום, אני זוכר במאה אחוז שלא אומרים כאן קדיש. הם באו לאבא שלי ושאלו אותו: "יחזקאל, מה המנהג?"

"זה המנהג", הוא ענה להם.

"מה המנהג?" הם לא הבינו, "להגיר או לא להגיר קריש?" "להתווכח", הוא ענה. "המנהג הוא ככל שנה להתווכח על זה".

אציין רק שהעמדה של נחמיה בזמן אמת נראתה לי פחות אמינה, כי בעוד שליימה זכר שאומרים קדיש, נחמיה טען שהוא זוכר שלא אומרים, ותהיתי איך אפשר לזכור שלא אומרים משהו? זה קצת כמו

השאלה היא:

מה זה קשור לחומר?

בהצלחה!