

## פתרון תרגיל מספר 8 - חישוביות וסיבוכיות

שם: מיכאל גרינבאום, ת.ז: 211747639

3 ביוני 2020

### שאלה 2

סעיף 1

צ"ל:  $ET_{TM} \leq_m FINITE_{TM}$

הוכחה:

ראינו בתרגיל קודם ש-  $ET_{TM} \in coRE$  ונסמן מכונה שמזהה את  $\overline{ET_{TM}}$  ב-  $\mathcal{M}_{helper}$ .  
נבנה מכונת עזר  $\mathcal{M}_M$  באופן הבא:

1. נקבל קלט  $x$

2. נריץ את  $\mathcal{M}_{helper}$  על  $M$  ונענה כמזה

נסתכל על  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  הבאה:  $f(\langle M \rangle) = \langle \mathcal{M}_M \rangle$

נשים לב ש-  $f$  חשיבה כי היא רק כותבת את הקידוד של  $\mathcal{M}_M$  ומקבלת (ניתן לעשות על ידי תיאור של מכונה אוניברסלית) וגם נשים לב כי:

$$\begin{aligned} x \in L(\mathcal{M}_M) &\iff \langle M \rangle \in \mathcal{M}_{helper} \iff \langle M \rangle \notin ET_{TM} \\ \Rightarrow L(\mathcal{M}_M) &= \begin{cases} \Sigma^* & \langle M \rangle \notin ET_{TM} \\ \emptyset & \langle M \rangle \in ET_{TM} \end{cases} \end{aligned}$$

כלומר  $L(\mathcal{M}_M)$  היא סופית אם-ס  $M \in ET_{TM}$  (ממעבר על 2 האפשרויות של  $M \in ET_{TM}, M \notin ET_{TM}$ ) ולכן

$$\langle M \rangle \in ET_{TM} \iff L(\mathcal{M}_M) \text{ is finite} \iff L(\mathcal{M}_M) \in FINITE_{TM} \iff f(\langle M \rangle) \in FINITE_{TM}$$

כלומר קיבלנו שקיימת  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  חשיבה כך ש-  $\langle M \rangle \in ET_{TM} \iff f(\langle M \rangle) \in FINITE_{TM}$ ,  
כלומר  $\boxed{ET_{TM} \leq_m FINITE_{TM}}$ , כנדרש.

מ.ש.ל.א. ☺

סעיף 2

צ"ל:  $FINITE_{TM} \leq_m REG_{TM}$

הוכחה:

נבנה  $\mathcal{M}_M$  באופן הבא:

1. נקבל קלט  $x$

2. אם  $x \neq 0^n 1^n$  נדחה

3. נריץ את  $M$  במקביל על כל המילים המקיימות שאורכן לפחות  $|x|$ , ואם  $M$  קיבלה אחת מהן, נקבל

נסתכל על  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  הבאה:  $f(\langle M \rangle) = \langle \mathcal{M}_M \rangle$ , נשים לב ש- $f$  חשיבה כי היא רק כותבת את הקידוד של  $\mathcal{M}_M$  ומקבלת (ניתן לעשות על ידי תיאור של מכונה אוניברסלית) וגם נשים לב כי:

1. אם  $\langle M \rangle \in FINITE_{TM}$ , כלומר  $L(M)$  סופית, אז נסמן את אורך המילה הכי ארוכה ב- $N$ . יהי  $x \in L(\mathcal{M}_M)$ , נשים לב שנקבל את  $x$  רק אם קיים  $w \in \Sigma^*$  כך ש- $|x| \leq |w|$  וגם  $M$  מקבלת את  $w$ , ולכן  $|x| \leq |w| \leq N$ . כלומר נקבל כי  $|\{x \in \Sigma^* \mid |x| \leq N\}| = |\Sigma|^N$ .  $|L(\mathcal{M}_M)| \leq |\{x \in \Sigma^* \mid |x| \leq N\}| = |\Sigma|^N$ . כלומר  $L(\mathcal{M}_M) \in REG_{TM}$  כלומר  $L(M) \in REG_{TM}$  כלומר סופית ולכן רגולרית, כלומר  $L(\mathcal{M}_M) \in REG_{TM}$ .

2. אם  $\langle M \rangle \notin FINITE_{TM}$ , כלומר  $L(M)$  אינסופית, יהי  $x \in L(\mathcal{M}_M)$ , נשים לב שנקבל את  $x$  רק אם קיים  $n \in \mathbb{N}$  כך ש- $x = 0^n 1^n$  ולכן  $x \in \{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$ . כלומר נקבל כי  $L(\mathcal{M}_M) \subseteq \{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$ . יהי  $x \in \{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$ , נשים לב שקיימת מילה  $w \in L(M)$  כך ש- $|x| \leq |w|$  כי  $L(M)$  אינסופית. ולכן לפי אופן פעולת  $\mathcal{M}_M$  מתקיים כי  $x = 0^n 1^n$  וגם קיימת מילה  $w \in \Sigma^*$  כך ש- $|x| \leq |w|$  וגם  $M$  מקבלת את  $w$ , ולכן  $\mathcal{M}_M$  תקבל את  $x$ . כלומר  $x \in L(\mathcal{M}_M)$ . כלומר  $\{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\} \subseteq L(\mathcal{M}_M)$  כי  $L(\mathcal{M}_M) \notin REG_{TM}$  כלומר  $L(\mathcal{M}_M) = \{0^n 1^n \mid n \in \mathbb{N}\}$  כלומר  $L(\mathcal{M}_M) \notin REG_{TM}$ .

כלומר הראנו כי  $\langle M \rangle \in FINITE_{TM} \iff L(\mathcal{M}_M) \in REG_{TM}$  ולכן

$$\langle M \rangle \in FINITE_{TM} \iff L(\mathcal{M}_M) \in REG_{TM} \iff f(\langle M \rangle) \in REG_{TM}$$

כלומר קיבלנו שקיימת  $f : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  חשיבה כך ש- $\langle M \rangle \in FINITE_{TM} \iff f(\langle M \rangle) \in REG_{TM}$  כנדרש. כלומר  $\boxed{FINITE_{TM} \leq_m REG_{TM}}$ .

מ.ש.ל.ב. ☺

**סעיף 3**

**צ"ל:**  $ALL_{TM} \leq_m INFINITE_{TM}$

**הוכחה:**

נבנה מכונה שמקבלת  $x$  ומריצה את כל המילים באורך עד  $|x|$  ל- $|x|$  צעדים ומקבלת אם כולם קיבלו

מ.ש.ל.ג. ☺