פתרון שאלות בממ"ן 12 סמסטר 2014א

שאלה 2

 $q_{
m reject}$ המכונה תגיע למצב

הסבר: הקלט למכונה U הוא תיאור של מכונת טיורינג וקלט למכונה הנתונה.

.U במקרה שלנו, התיאור הוא של המכונה U והקלט הוא התיאור של

. המכונה על הקלט היא קיבלה שהיא הרצת המכונה של הקלט הנתון מבצעת סימולציה של הרצת המכונה U

 $<\!\!U\!\!>$ על על שלנו היא תבצע סימולציה שלU

המכונה U של הסימולציה מצפה לקבל תיאור של מכונה וקלט למכונה. אך במקרה שלנו היא מקבלת כקלט רק תיאור של מכונה. לכן הקלט לא תקין, והיא תדחה.

לכן גם ההרצה ייהחיצוניתיי של U תסתיים בדחייה.

שאלה 3

 \cdot מזוהה-טיורינג, נתאר מכונת טיורינג שמזהה אותה כדי להוכיח שהשפה G

 \cdot יעל קלט $\sim M$ באשר $\sim M$ היא מכונת טיורינג ו- $\sim M$ היא כאשר ייעל קלט

- .1 הרץ את M על w. אם M דחתה, דחה.
- בדוק את אורך המילה שכתובה על הסרט של M. אם הוא גדול מ-|w|, קבל. אחרת, דחה.יי 2

:כדי להוכיח ש-G איננה כריעה, נשתמש בשיטת האלכסון

G-נניח בשלילה שG- כריעה. אז יש מכונה H שמכריעה שייכות ל-

: נבנה את המכונה D הבאה

: כאשר M היא מכונת טיורינג<

- <M, <M>> על H את המכונה H על הרץ את המכונה H
- . אם H הכריעה ש-<M, M>> שייכת ל-M, דחה.
- $<\!\!M\!\!>$ לא שייכת ל-G, כתוב על הסרט מילה ארוכה מ- $<\!\!M$, לא שייכת ל-M, לא שייכת ל-M, לא שרוכה מ-M

-<M> את דוחה את ל-D, שייכת ל-D, שייכת ל-D אווחה את את אם -

אם <M> על >M> על אויכת את >M>, ובסיום ריצתה של >M>, אם אם אייכת ל->M> אם אייכת ל->M> אם אויכת ל->M> אם אויכת מילה ארוכה מ->M>.

 $<\!\!D\!\!>$ מה יקרה כאשר נריץ את D על הקלט

אם אייכת ל-G, שייכת ל-G, כלומר, המכונה D מקבלת את ל-D, ובסיום ריצתה רשומה על הסרט אם ל-D, אז D תדחה את ל-D. כלומר, ל-D לא שייכת ל-D, אז D תדחה את ל-D

אם אייכת תהיה רשומה על הסרט, אז D, אז D, אז D, אז אם אם אם אייכת ל-D, אז אז אז אז אז אז אז אם אייכת ל-D, אז אז אז אז אייכת ל-D, כלומר ארוכה מ-D

בכל מקרה הגענו לסתירה.

שאלה 5

א. הרדוקצית מיפוי של המשלימה (עמוד 224 בספר) א. הרדוקציה של הוכחת משפט 5.10 (עמוד 244 בספר) א. $E_{\rm IBA}$ ל- $A_{\rm TM}$

. איננה מזוהה-טיורינג, לכן גם $E_{
m LBA}$ איננה מזוהה-טיורינג מזורה-טיורינג איננה של

- ב. המשלימה של מזוהה-טיורינג. להלן מכונה לא דטרמיניסטית שמזהה אותה ב. $E_{\rm LBA}$ מזוהה-טיורינג. להלן מכונה לא אוטומט חסום ליניארית פאטר A
 - A של האלפבית מילה w מעל מילה דטרמיניסטי של בחר באופן לא דטרמיניסטי מילה
 - על w. אם Aקיבל את w, קבל. אחרת, דחה." 2.

שאלה 6

 $EQ_{
m TM}$ למשלימה של $A_{
m TM}$ למשלימה

: מילה w מילה מכונת טיורינג ו-w מילה M מילה M מילה M

: בנה את המכונה M_2 הבאה .1

: מילה x מילה באטר x מילה ייעל קלט

- x = w אם .1
- x את את קיבלה אם M על x, וקבל אם M את $x \neq w$.2
 - $".<M, M_2>$ את -2.

. דוחה M_2 את M את M_2 דוחה מ- M_2 את שונה מ M_2

w אם מקבלת אם M אם ורק אם $L(M_2) \neq L(M)$

 $:EQ_{\mathsf{TM}}$ ל- A_{TM} של

: מילה w- מילה מכונת טיורינג ו-w מילה M באשר M מילה M

: בנה את המכונה M_2 הבאה .1

: מילה x באשר x מילה ייעל קלט

- x = w אם גו.
- xעל את קיבלה אם M קיבלה את Mעל את את $x \neq w$ אם .2
 - $".<M, M_2>$ החזר את .2

. מקבלת $M_2\,w$ את M מתנהגת על כל שונה מ-w שונה מ-w מקבלת מתנהגת על כל

M אם ורק אם $L(M_2)=L(M)$ לכן

שאלה 7

 $REGULAR_{\mathrm{TM}}$ ל- A_{TM} לישליית מיפוי של הוכחת משפט 5.3 (עמוד 219 בספר) היא רדוקציית מיפוי של המשלימה של A_{TM} למשלימה של המשלימה של המשלימה

זה מוכיח שהמשלימה של $REGULAR_{\mathrm{TM}}$ איננה איננה מזוהה-טיורינג (כי המשלימה של $REGULAR_{\mathrm{TM}}$).

 $REGULAR_{
m TM}$ למשלימה של $A_{
m TM}$ מיפוי של

 $REGULAR_{\mathrm{TM}}$ יזו גם רדוקציית מיפוי של המשלימה של מיפוי

איננה מזוהה-טיורינג. $REGULAR_{TM}$ איננה

: מחרוזת מחרוזת היא מרונת איורינג ו-w היא מרוזת היא מחרוזת <

: בנה את המכונה M_3 הבאה .1

:x ייעל קלט $=M_3$

- .1. אם x הוא מהצורה $0^{n}1^{n}$, דחה.
- m אם M אם M אם M אם אוקבלה את M אם M אם אויי. אר איננו מהצורה הזו, הרץ את
 - " .<*M*₃> מחזר את .2

אם M לא מקבלת את השפה הריקה אף מילה. כלומר, M_3 לא מקבלת את אז או M_3 לא מקבלת את שפה הריקה שהיא שפה רגולרית.

אם M מקבלת את w, אז M מקבלת כל מילה שאיננה מהצורה 0^n1^n . זוהי שפה לא רגולרית (כי המשלימה שלה לא רגולרית).