שאלה 1

 $q_{
m reject}$ או למצב הדוחה או לפי ההגדרה של מכונת טיורינג שלמדנו, כאשר מגיעים למצב המקבל או למצב הדוחה לפי המכונה עוצרת. כלומר, פונקצית המעברים איננה מוגדרת על מצבים אלה.

נניח שנשנה את ההגדרה של פונקצית המעברים כך שכאשר מגיעים למצב המקבל או למצב הדוחה, לא בהכרח עוצרים. ייתכן שעל חלק מן הסמלים של אלפבית הסרט Γ יש המשך.

המכונה מקבלת מילה w רק אם במהלך החישוב של המכונה על w מגיעים למצב המקבל, ועל הסמל שנקרא כעת בסרט אין המשך מן המצב המקבל.

המכונה לא מקבלת מילה w, אם במהלך החישוב של המכונה על w מגיעים למצב הדוחה, ועל הסמל שנקרא כעת בסרט אין המשך מן המצב הדוחה, או אם המכונה אף פעם לא עוצרת.

האם למכונה שפועלת לפי ההגדרה החדשה יש אותו הכוח כמו למכונה רגילה?

אם עניתם שכן, הראו כיצד כל אחת מן המכונות יכולה לחקות את פעולתה של המכונה האחרת. אם עניתם שלא, תנו דוגמה לשפה שאחת המכונות יכולה לזהות, והשנייה איננה יכולה לזהות.

שאלה 2

ביחס לכל שפה שלהלן, קבעו האם אפשר להוכיח שהיא לא כריעה בעזרת משפט Rice. אם ביחס לכל שפה שלהלן, קבעו האם קבעתם שלא, הסבירו היטב למה לא.

- $B = \{ <\!\!M\!\!> \mid M \text{ is a TM and } M \text{ accepts every word } w \text{ within 1,000 steps} \}$ א. $B = \{ <\!\!M\!\!> \mid M \text{ is a TM and } M \text{ accepts every word } w \text{ within 1,000 steps} \}$ א. $B = \{ <\!\!M\!\!> \mid M \text{ is a TM and } M \text{ accepts every word } w \text{ within 1,000 steps} \}$ א.
 - $DECIDABLE_{TM} = \{ <\!\!M\!\!> \mid M \text{ is a TM and } L(M) \text{ is a decidable language} \}$ ב. (זוהי שפת התיאורים של מכונות טיורינג שהשפה שהן מזהות היא שפה כריעה).

שאלה 3

מספר טבעי n נקרא משוכלל (perfect number), אם הוא שווה לסכום מחלקיו הקטנים ממנו. n למשל, 6 הוא משוכלל, כי 3=1+2+3. גם 28 הוא מספר משוכלל.

 $\{<\!\!n>\mid n \text{ is a perfect natural number}\}$: NP הוכיחו שהשפה הבאה שייכת ל-

 $p_1^{m_1}, p_2^{m_2}\cdots p_k^{m_k}$ הדרכה היעזרו אם הפירוק של הפירוק אם הפירוק אם הבאה בידיעה בידיעה הבאה היעזרו אז סכום המחלקים של p_1 כולל p_2 עצמו, הוא p_2

$$(1+p_1+p_1^2+\cdots+p_1^{m_1})(1+p_2+p_2^2+\cdots+p_2^{m_2})\cdots(1+p_k+p_k^2+\cdots+p_k^{m_k})$$

שאלה 4

 \pm הבעיה הבעיה (EHAMPATH) היא הבעיה בעיית קיומו של מסלול המילטון בגרף מכוון

G = (V, E) הקלט: גרף מכוון

השאלה : האם יש ב-G מסלול המילטון (מסלול שמכיל כל צומת בגרף פעם אחת ויחידה)! EHAMPATH ל-EHAMPATH

 $HAMPATH = \{ \langle G, s, t \rangle \mid G \text{ is a directed graph with a Hamiltonian path from } s \text{ to } t \} \}$ $EHAMPATH = \{ \langle G \rangle \mid G \text{ is a directed graph that contains a Hamiltonian path } \}$

שאלה 5

האם המחלקה L סגורה לפעולת השרשור (concatenation)! הוכיחו את תשובתכם.

שאלה 6

.MIN-VERTEX-COVER בספר הלימוד (בעמוד 394) מוצע אלגוריתם בספר הלימוד בספר הלימוד בעמוד אלגוריתם ב

 $.2 \ge$ כזכור, הוּכח שאלגוריתם זה הוא בעל יחס קירוב

A ביחס הקירוב ב הוא הדוק ביחס לאלגוריתם (כלומר, יחס הקירוב ב : $2 \leq$ הוכיחו שיחס הקירוב

: כך שמתקיים G=(V,E) ברף לא מכוון מ-0, יש גדול מ-0, יש גדול מ-10

- ; (בגרף 2n יש G קדקודים) |V|=2n
- יש תת-קבוצה U של U(=n) המהווה כיסוי קדקודים מינימלי ו- U(=N) (יש בגרף כיסוי קדקודים מינימלי שגודלו U(=n);
 - 2n ימצא כיסוי שגודלו A