

62%%183\*

שם הסטודנט/ית:

מספר תעודת זהות:

**8.5.2006**

**בוחרן אמצע בחישוביות**

- ענו על 10 מתוך 11 השאלות (10 נק' על כל שאלה) או על כל 11 השאלות (9 נק' על כל שאלה + 1 נקודה בונוס).
- סמנו את תשובותיכם בטבלה שבעמוד זה. (רק הטבלה תילקח לבדיקה).
- הקיפו בעיגול את מספר השאלה שבחרתם לא לענות עליה (אם יש כזו).

| iv | iii | ii | i |    |
|----|-----|----|---|----|
|    |     |    |   | 1  |
|    |     |    |   | 2  |
|    |     |    |   | 3  |
|    |     |    |   | 4  |
|    |     |    |   | 5  |
|    |     |    |   | 6  |
|    |     |    |   | 7  |
|    |     |    |   | 8  |
|    |     |    |   | 9  |
|    |     |    |   | 10 |
|    |     |    |   | 11 |

(1) שפה רגולרית  $L$  נקראת יחידת-מצב אם קיים אוטומט סופי דטרמיניסטי  $A$  בעל מצב מקבל יחיד, כך ש-  $L(A) = L$ .

- (i) כל שפה רגולרית היא יחידת-מצב.
- (ii) כל שפה רגולרית היא איחוד סופי של שפות יחידות-מצב.
- (iii) יש שפות רגולריות שאינן איחוד סופי של שפות יחידות-מצב, אך כל שפה רגולרית היא איחוד אינסופי של שפות יחידות-מצב.
- (iv) אף אחת מהתשובות לעיל אינה נכונה.

(2) איזו מהטענות הבאות מהווה הוכחה לכך ששפה  $L$  היא חסרת הקשר?

- (i)  $L$  היא המשלים של איחוד של שתי שפות חסרות הקשר.
- (ii)  $L$  חלקית לשפה חסרת הקשר.
- (iii)  $L$  היא חיתוך של שפה חסרת הקשר ושפה סופית.
- (iv)  $L$  לא מקיימת את למת הניפוח לשפות רגולריות.

(3) נתון א"ב  $\Sigma$  ופונקציה  $f: \Sigma \rightarrow \Sigma$ .

עבור מילה  $w$ , נגדיר את המילה  $f(w)$  כמילה המתקבלת מהפעלת  $f$  על אותיות  $w$ .  
עבור שפה  $L$ , נגדיר את  $f(L)$  כשפה המתקבלת מהפעלת  $f$  על המלים ב- $L$ .  
לפניכם שתי טענות:

- (a) לכל א"ב  $\Sigma$ , פונקציה  $f: \Sigma \rightarrow \Sigma$  ושפה  $L$ , אם  $L$  רגולרית אז  $f(L)$  רגולרית.
- (b) לכל א"ב  $\Sigma$ , פונקציה  $f: \Sigma \rightarrow \Sigma$  ושפה  $L$ , אם  $f(L)$  רגולרית אז  $L$  רגולרית.

- (i) שתי הטענות נכונות.
- (ii) טענה a נכונה, וטענה b אינה נכונה.
- (iii) טענה a אינה נכונה, וטענה b נכונה.
- (iv) שתי הטענות אינן נכונות.

(4) תהי  $L$  שפה אינסופית, ויהי DFA  $A$  בעל  $n$  מצבים עבור  $L$ .  
נתונה מילה  $w \in L$  כך ש-  $|w| > n$ .

- (i) יש ל- $w$  רישא (שונה מ- $w$ ) ב- $L$ .
- (ii) יש ל- $w$  סיפא (שונה מ- $w$ ) ב- $L$ .
- (iii) קיים  $y \neq \varepsilon$  כך ש-  $w \cdot y \in L$ .
- (iv) אף אחת מהתשובות לעיל אינה נכונה.

(5) נתון NFA  $A$  מעל  $\Sigma = \{a, b\}$ . נגדיר PDA  $A'$  הפועל כמו  $A$  ובנוסף משתמש במחסנית כך:  
 בכל מעבר שבו נקראת האות  $a$ ,  $A'$  דוחף  $a$  למחסנית.  
 בכל מעבר שבו נקראת האות  $b$ , אם המחסנית ריקה,  $A'$  דוחה. אחרת,  $A'$  מוציא  $a$  מהמחסנית.  
 בסוף קריאת המילה,  $A'$  מקבל אמ"מ הוא במצב מקבל.

- (i)  $L(A') = L(A) \cap \{w : \#a < \#b, w\}$  {בכל רישא של  $w$ ,  $\#a < \#b$ }
- (ii)  $L(A') = L(A) \cap \{w : \#a \geq \#b, w\}$  {בכל רישא של  $w$ ,  $\#a \geq \#b$ }
- (iii)  $L(A') = L(A) \cap \{w : \#a < \#b, w\}$  {בכל סיפא של  $w$ ,  $\#a < \#b$ }
- (iv)  $L(A') = L(A) \cap \{w : \#a \geq \#b, w\}$  {בכל סיפא של  $w$ ,  $\#a \geq \#b$ }

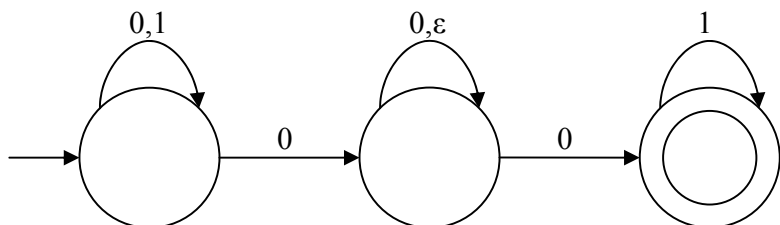
(6) תהי  $L$  שפת כל המילים מעל  $\Sigma = \{a, b\}$  שבהן  $\#a = 2\#b$ .

- (i)  $L$  אינה חסרת הקשר, כי בהינתן קבוע ניפוח  $p$ , המילה  $a^p b^p a^p$  שייכת ל- $L$ , ומהווה דוגמה נגדית לקיום למת הניפוח.
- (ii)  $L$  חסרת הקשר, והדקדוק שיוצר אותה הוא  $S \rightarrow SaSaSbS \mid SaSbSaS \mid SbSaSaS \mid \varepsilon$ .
- (iii)  $L$  אינה חסרת הקשר כי  $L \cap a^* b^* a^* = \{a^n b^n a^n : n \geq 0\}$ .
- (iv) אף אחת מהתשובות לעיל אינה נכונה.

(7) תהי  $L$  שפה רגולרית ותהי  $L'$  שפת כל המילים  $w \in L$  שעבורן לא קיים פירוק מהצורה  $w = xyz$  כך ש- $|y| > 0$  ומתקיים  $xy^i z \in L$  לכל  $i \geq 0$ .

- (i)  $L'$  בהכרח ריקה.
- (ii)  $L'$  בהכרח רגולרית, אך לא בהכרח ריקה.
- (iii)  $L'$  לא בהכרח רגולרית.
- (iv)  $L'$  בהכרח לא רגולרית.

(8) איזה ביטוי רגולרי מתאר את השפה של האוטומט הבא:



- (i)  $(0+1)^* 00^* 0(0+1)^*$
- (ii)  $(0^*+1^*)^* 00(0^*+1^*)1^*$
- (iii)  $(0+1)^* 00(0^*+1^*)$
- (iv)  $(0^*+1^*)^* 000^* 1^*$

(9) עבור שפות  $\Sigma^*$   $L_1, L_2$  נגדיר את השפה  $\{xyz \mid xz \in L_1, y \in L_2\}$   $\text{wrap}(L_1, L_2)$ .  
עבור מחלקת שפות  $C$  נאמר כי  $C$  **שומרת עיטוף** אם עבור כל  $L_1, L_2 \in C$  גם  $\text{wrap}(L_1, L_2) \in C$ .

לפניכם שתי טענות:

- (a) מחלקת השפות הרגולריות שומרת עיטוף.  
(b) מחלקת השפות חסרות ההקשר שומרת עיטוף.

(i) **שתי הטענות נכונות.**

(ii) טענה  $a$  נכונה, וטענה  $b$  אינה נכונה.

(iii) טענה  $a$  אינה נכונה, וטענה  $b$  נכונה.

(iv) שתי הטענות אינן נכונות.

(10) יהי  $C = \{L_1, \dots, L_n\}$  אוסף סופי של שפות רגולריות מעל  $\Sigma$ . נניח כי מספר מחלקות השקילות על פי מייהל-נרוד (Myhill-Nerode) של כל אחת מהשפות באוסף הוא  $k$ .  
עבור  $m \geq 1$  נסמן ב- $L^m$  את השפה  $\{w \mid \text{שייכת לבדיוק } m \text{ שפות מתוך } C \mid w \in \Sigma^*\}$ .  $L^m = \{w \mid \dots\}$

מהו החסם המינימלי שניתן לתת על מספר מחלקות השקילות על פי מייהל-נרוד (Myhill-Nerode) של השפה  $L_m$ ?

(i)  $km + 2^n$

(ii)  $k2^m$

(iii)  $k^n$

(iv)  $\infty$

(11) דקדוק חסר הקשר הוא **בצורה נורמלית של חד משתנה מזדנב** אם בכל כלל גזירה בצד ימין (כלומר בצד הנגזר) יש לכלל ביותר משתנה אחד, ואם יש משתנה הוא מופיע אחרון.

לדוגמא, הכלל  $S \rightarrow abcX$  עשוי להופיע בדקדוק הנמצא בצורה נורמלית של חד משתנה מזדנב אך לא כך לגבי הכללים  $S \rightarrow abXc$  או  $S \rightarrow XY$ .

בהנתן דקדוק חסר הקשר ובו  $n$  כללי גזירה נרצה למצוא דקדוק שקול בצורה נורמלית של חד משתנה מזדנב ובו מספר כללי גזירה מינימלי. מהו סדר הגודל של המספר המינימלי של כללי גזירה הדרושים?

(i)  $O(n)$

(ii)  $\text{Poly}(n)$  כלומר קיים  $k \geq 1$  עבורו יספיקו  $O(n^k)$  כללי גזירה.

(iii)  $2^{O(n)}$

(iv) **כלל לא ניתן למצוא לכל דקדוק חסר הקשר דקדוק שקול בצורה נורמלית של חד משתנה מזדנב.**