# מבחן בחישוביות, סמסטר ב', מועד א', תשס"ד

תאריך הבחינה: 28.6.04

ז כלליות:	הנחיוו
-----------	--------

1. כיתבו כאן \_\_\_\_\_\_ את מספר תעודת הזהות שלכם.

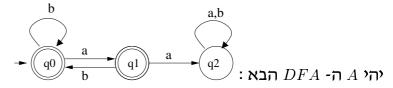
2. בבחינה 6 שאלות, ענו על 5 מתוכן. ערך כל שאלה 20 נקודות. הקיפו בעיגול את 5 השאלות שבחרתם:

סה"כ	6	5	4	3	2	1	שאלה
							ציון

- 3. ענו בגוף הבחינה, בשטח המוקצה לכל שאלה. מחברת הבחינה לא תילקח ולא תיבדק. במידה והשטח המוקצה אינו מספיק, ודאו שאינכם כותבים דברים מיותרים, ורק אז השתמשו בדפים הריקים בסוף.
- בשאלות בהן הנכם מתבקשים לנמק בקצרה, ניתן ורצוי להשתמש בעובדות שנלמדו בהרצאות, תרגולים, ותרגילי הבית. שימו לב שגם נימוק קצר צריך להתי-יחס לכל הכיוונים הדרושים.
  - 6. משך הבחינה שעתיים וחצי.

בהצלחהי

חלק א. (10 נקודות)



- $abab \in L(A)$  האם.1
- $abbaab \in L(A)$  ב. האם.2
- L(A) נמקו בקצרה.

## חלק ב. (10 נקודות)

 $L=\{w\in(a+b+c)^*:\#a(w)+\#b(w)=\#c(w)~\}$  נתבונן בשפה  $\sigma$  ואות  $\sigma\in\Sigma$  ואות  $\sigma\in\Sigma$  את מספר המופעים של האות במילה  $w\in\Sigma^*$  במילה  $w\in\Sigma^*$ 

- 1. כתבו דקדוק חסר הקשר עם משתנה יחיד עבור L. מלוא הנקודות ינתנו לדקדוק בעל מספר מינימלי של חוקי גזירה. אין צורך להוכיח את נכונות הדקדוק.
  - 2. האם הדקדוד שהצעתם רב-משמעי (ambiguous)! נמקו בקצרה.

עבור שפות  $L_2$  ו-  $L_1$  נגדיר את השפה  $glue(L_1,L_2)=\{y_1\cdot y_2\ :\ |y_1|=|y_2|,\ y_1\in L_1,\ y_2\in L_2\}$ 

. בקצרה (מקו בקצרה: בקצרה: בקצרה בקצרה: בקצרה: נמקו בקצרה: נמקו בקצרה: נמקו בקצרה: נמקו בקצרה.

ב, נמקו הקשר? ומקו חסרת קוור אם פוער. האם הקשר. האם  $L_2$  ו- ב- נמקו בקצרה. ב- כ, נקודות בתון ש-  $L_1$  ו- ב- נמקו בקצרה.

ג. core נמקו בקצרה. core נמקו בקצרה. core נמקו בקצרה. נתון ש-  $L_1$  יור בקצרה. ג. (7 נקודות)

### חלק א. (12 נקודות)

נגדיר מחלקת סיבוכיות חדשה EXAM: עבור  $\Sigma^*$  עבור אם קיימת מכונת טיורינג ונדיר מחלקת סיבוכיות חדשה יעבור יעבור יעבור יעבור  $w\in \Sigma^*$  אם קיימת מכונת דטרמיניסטית אור מכונת טיורינג

- עוצרת. אז אז M מגיעה למצב מקבל או אז  $w \in L$  -
  - אז M דוחה.  $w \notin L$  אם -

סמנו מי מהטענות הבאות נכונה. נמקו בקצרה. שימו לב, יש לנמק גם אי נכונות.

- $EXAM \subseteq RE$  .1
- $RE \subseteq EXAM$  .2
- $EXAM \subseteq coRE$  .3
- $coRE \subseteq EXAM$  .4
  - $EXAM \subseteq R$  .5

## חלק ב. (8 נקודות)

הוכיחו או תנו דוגמא נגדית:

. ההקשר ההפות חסרות הוא אוסף כל השפות הסרות ההקשר,  $NL \subseteq CFL$ 

## שאלה מס' 4

עבור כל אחת מהשפות הבאות ציינו באיזו מחלקה היא נמצאת מתוך: $coRE\setminus R$  ,  $RE\setminus R$  , ממקו באיזו מחלקה היא נמצאת ברכל או ברכל בקצרה.

 $L_{1}$ = $\{< M_{1}, M_{2}>: \;\;L\left(M_{1}
ight)\subseteq L\left(M_{2}
ight)$  א.  $M_{2}$  -ו  $M_{1}\}$  וי  $M_{2}$  וי  $M_{1}$ 

I ( /M>	באורך גדול מ-100:		·L.···	M] (	<b>-</b> 10) -
$L_2=\{ \langle M \rangle$	באורך גדוק מ-100:	ז מקבלת מיקים	טר מיניסטית שקא	ו הותו ל מים לי	ב,(10 נק

בתאור רדוקציות, נמקו את נכונותן בקצרה.

חלק א. (10 נקודות)

הוכיחו שהשפה הבאה היא ארוביהו הוכיחו

 $2PATH = \{ < G, s, t > : \ t$ ל מכוון, ויש בו לפחות שני מסלולים שונים מ-s ל-ל לפחות שני מסלולים שני מ

חלק ב. (10 נקודות)

הוכיחו שהשפה הבאה היא NP- שלמה:  $\frac{|V|}{2}$ -CLIQUE =  $\{< G>$ : לפחות לפחות בגודל קליקה בעל קליקה מכוון בעל הרף לא מכוון בעל הא

נתבונן בהשערות הבאות:

- .P = NP .1
- $.P \neq NP$  .2
- .NP = PSPACE .3
- $.NP \neq PSPACE$  .4
  - .NP = coNP .5
    - $.NL \neq P$  .6
- $.NP \neq EXPTIME$  .7

עבור כל אחת מהטענות הבאות ציינו את כל ההשערות לעיל שינבעו מהוספת הטענה לתמונת העולם המוכרת לנו היום. נמקו בקצרה את הגרירות. אין צורך לנמק אי גרירות.

אט,  $SAT \leq_p UNARY ext{-}SUBSETSUM$  (כאשר 5).

UNARY-SUBSETSUM= $\{a_1,...,a_k,1^t:\sum_{i\in S}a_i=t$  כך ש-  $S\subseteq\{1,..,k\}$  קיימת תת קבוצה  $S\subseteq\{1,...,k\}$  כל המספרים שלמים ואי-שליליים)

#### ב. כאשר: שלמה, באשר איא PSPACE היא בTQBF (5) ב.

הכמת  $\exists$  (כלומר, הכמת  $\exists QBF$  הוא אוסף נוסחאות ה-QBF שבהן כל המשתנים מכומתים על ידי הכמת שבהן כלומר, הכמת  $\exists TQBF=\{<\psi>\mid true$  אמת ערך אמת שבהן בעלת נוסחת  $\psi\}$  וי

ג. (5 נקודות)  $\overline{SAT} \leq_{np} SAT$  כאשר:

 $\overline{SAT} = \{<\psi>: אין ל- \psi$ השמה מספקת

:כך מוגדר כך מעל א"ב  $\Sigma$ , היחס היחס בהינתן שפות  $L_1$  ו-  $L_1$  מעל א"ב ב  $\Sigma$ , היחס היחס בהינתן שפות  $L_1$  ובהינתן שפות אי-דטרמיניסטי מ-  $L_1$  ל- $L_2$  היא  $L_2$  היא ל- $\Sigma^*$  כך שלכל  $E_1$  כן שלכל פונקציה ניתנת לחישוב אי-דטרמיניסטי מ-  $E_1$ מתקיים ש-  $w' \in L_2$  אמ"מ קיים  $w' \in f(w)$  כך אמ"מ  $w \in L_1$  במידה וקיימת פונקציה כאו  $L_1 \leq_{np} L_2$ 

 $PATH \leq_p TQBF$  (ד. 3) ד.