# אלגוריתמיקה (20290) סמסטר ב98 – מועד א5 – פתרון הבחינה

### שאלה 1

א. האלגוריתם הוא חמדני, מפני שהוא מנסה ״לדחוס״ מספר מקסימלי של קורסים לכל אולם מבלי להפעיל ראיה ארוכת טווח. בחירת הקורסים שישובצו לאולם מסוים נעשית באמצעות קריאה לשגרה בחר-אוסף, שהיא עצמה גם-כן חמדנית.

השגרה בחר-אוסף בוחרת בכל פעם את הקורס שזמן הסיום שלו הוא מינימלי ומוסיפה אותו ל-'S'. זו בחירה חמדנית במובן זה, שכאשר בוחרים את הקורס שזמן הסיום שלו הוא מינימלי, הזמן הנותר שבו ניתן לשבץ קורסים באותו אולם הוא מקסימלי.

ב. האלגוריתם אינו מוצא אץתהפתרון האופטימלי לבעיה.

דוגמה נגדית: נתבונן בארבעה קורסים שמתקיימים בשעות הבאות:

$$c_1: 8-10$$

$$c_2: 8-11$$

$$c_3: 11-12$$

$$c_4: 10-14$$

האלגוריתם ישבץ את הקורסים באופן הבא:

$$c_1, c_3$$
 ישובצו לאולם מסי  $c_1, c_3$ 

$$c_2$$
 ישובץ לאולם מסי  $c_2$ 

$$c_4$$
 ישובץ לאולם מסי  $c_4$ 

אבל ניתן לשבץ את הקורסים לשני אולמות בלבד באופן הבא:

 $c_1, c_4 : 1$  אולם מסי

 $c_2, c_3:$  אולם מסי

## שאלה 2

 $b_1$  -ביותר נמצא ב-ותר ביותו המספר הקטן ביותר נמצא ב- b. לו. למעשה מתבצע ברשת שלב אחד של מיון-בועות, ובסיומו

 $.\,b_5$  - ולא ל-  $.b_5$  ולא ל- המספר המקסימלי, אז הוא יגיע ל-  $.a_1$  ולא ל-

ג. לא. (אותה דוגמה כמו בסעיף בי)

. בן.  $b_1$  ו- $b_2$  הם הפלט של המשווה האחרון.

.  $b_4=3$  ו-  $b_5=2$  ו-  $a_3=3$  ,  $a_4=2$  ,  $a_5=1$  ו-  $b_5=2$  ה. לא. למשל, אם

 $a_{3}, a_{4}, a_{5}$  הוא המינימום (אז  $b_{3}$  הוא המינימום מבין  $a_{2}$  הוא המינימום, אז

#### שאלה 3

### א. הבעיה איננה כריעה.

נוכיח זאת באמצעות רדוקציה מבעיית העצירה וניח שקיים אורקל A הפותר את הבעיה נוכיח זאת באמצעות רדוקציה שיכריע את בעיית העצירה. A'

 $\cdot$  x אוצרת Q עוצרת על אם Q וקלט א, וצריך לקבוע על מקבל תכנית Q האלגוריתם 'A

- x -ו Q על A על את האורקל (1)
- .'לא' החזיר (x אינה עוצרת על Q (כלומר, Q החזיר (כלומר, A
  - (3) אחרת (כלומר, Q עוצרת על x) החזר 'כן'.

Q מכריע את בעיית העצירה, מכיוון שהוא מחזיר יכן׳ אם ורק אם Q מכריע את בעיית העצירה, מכיוון שהוא מחזיר יכן׳ אם A' עוצרת על x. הראינו שאם קיים אורקל הפותר את הבעיה המתוארת בשאלה, אז ניתן להכריע את בעיית העצירה. אבל בעיית העצירה איננה כריעה, ולכן אורקל כזה לא יכול להיות קיים והבעיה המתוארת בשאלה איננה כריעה.

#### ב. הבעיה כריעה.

כדי להכריע את הבעיה, נריץ את התוכנית Q על הקלט x פקודה אחר פקודה, ונספור את מספר הפקודות.

. עוצרת לאחר שבוצעו  $2^n$  פקודות או פחות – נחזיר Qיכןי.

. אם בוצעו  $\operatorname{Q}^n$  פקודות ו-Q לא עצרה – נעצור את ריצתה של

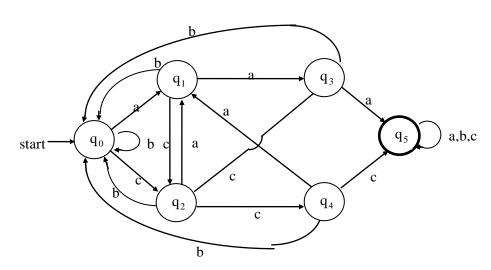
### שאלה 4

א. האוטומט מקבל את כל המילים שהספרה '1' מופיעה בהן בדיוק פעם אחת.

בייצוג בינרי אלו הם כל המספרים שהם חזקה של 2.

בייצוג דצימלי אלו הם כל המספרים שהם חזקה של 10.

ב.



# שאלה 5

- א. לא. קיים אלגוריתם פולינומיאלי הבודק אם יש או אין מעגל אוילר בגרף ללא קשר להנחה שבשאלה.
- ב. לא. ניתן אמנם להסיק שאפשר לפתור את בעיית שיבוץ הקופים בזמן פולינומיאלי (באמצעות רדוקציה לבעיית המעגל ההמילטוני ופתרון בעיית המעגל ההמילטוני), אך לא בטוח שהזמן יהיה  $O(\mathrm{n}^4)$  . ייתכן שהרדוקציה תדרוש זמן ארוך יותר מ- $O(\mathrm{n}^4)$  .
  - ג. כן. בעיית המעגל ההמילטוני היא בעיה NP שלמה, ולכן אם קיים אלגוריתם פולינומיאלי P = NP.
- ד. כן. אם ההנחה שבשאלה מתקיימת, אז נובע מכך (על-פי סעיף גי) ש- P=NP. מכיוון שבעיית הראשוניות שייכת ל-NP, אז אפשר במקרה זה לפתור אותה בזמן פולינומיאלי.
  - ה. לא. לבעיית מגדלי האנוי יש חסם תחתון אקספוננציאלי, ולכן אי אפשר לפתור אותה בזמן פולינומיאלי.