

16

16 ביולי 1998

כ"ב בתמוז תשנ"ח
16 ביולי 1998

93

העתק למחברת התשובות

מס' מועד

סמסטר ב 1998

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

20407/4

מספר התלמיד הנבחן
רשום את כל תשע הספרות

שאלון בחינת גמר

20407 - מבני-נתונים ומבוא לאלגוריתמים

משך הבחינה: 3 שעות

מבנה הבחינה:

בבחינה שש שאלות.

עליך לענות על חמש מתוך שש השאלות.

כל שאלה מזכה ב- 20 נקודות.

הנחיות:

כל תשובה תתחיל בעמוד חדש.

חומר עזר:

כל חומר עזר מותר לשימוש פרט למחשב כיס.

בהצלחה !!!

אינך חייב
להחזיר את השאלון לאוניברסיטה הפתוחה

שאלה 1

בהינתן קבוצה S של n מספרים ממשיים ומספר ממשי נוסף z :

- 10 נק' א. תארו אלגוריתם שזמן ריצתו $\Theta(n \cdot \lg n)$, הקובע האם קיימים ב- S שני איברים שהפרשם בדיוק z ;
10 נק' ב. תארו אלגוריתם שזמן ריצתו $\Theta(n^2)$, הקובע האם קיימים ב- S שלושה איברים שסכומם בדיוק z .

שאלה 2

בהינתן רשימה של n תת-קטעים של $[0,1]$:

$$[a_i, b_i], \quad 0 \leq a_i < b_i \leq 1,$$

$$i = 1, 2, \dots, n,$$

כתבו אלגוריתם יעיל הקובע האם קיימת נקודה ב- $[0,1]$ שאינה שייכת לאף אחד מ- n התת-קטעים. מהי סיבוכיות האלגוריתם?

שאלה 3

בהינתן שתי רשימות של מספרים, אחת בת m איברים והשניה בת n איברים (m ו- n משתנים בלתי-תלויים):

- 10 נק' א. תארו אלגוריתם הקובע האם קיים איבר משותף לשתי הרשימות;
10 נק' ב. תארו אלגוריתם משופר הפותר את אותה בעיה ושזמן ריצתו טוב יותר מאשר $\Theta(\max(m \cdot \lg m, n \cdot \lg n))$.

שאלה 4

נתונות שתי ערימות A_1 ו- A_2 בגודל $n_1 = \text{heap-size}[A_1]$, $n_2 = \text{heap-size}[A_2]$. נניח ש- $n_1 \geq n_2$ ושכל איבר של A_1 גדול מאשר כל איבר של A_2 .

- 6 נק' א. הסבירו איך למזג את שתי הערימות לתוך ערימה אחת בזמן ריצה $O(n_1)$;
6 נק' ב. הסבירו למה דרוש התנאי $n_1 \geq n_2$;
8 נק' ג. איך ובאיזה זמן ריצה אפשר למזג את שתי הערימות אם התנאי $n_1 \geq n_2$ מופר?

שאלה 5

א. (8 נק') הראו כיצד ניתן לממש תור באורך n באמצעות מערך $A[1..n]$; במקום מיקומם של הראש ושל הזנב, המימוש הזה יכלול את מיקומו של הראש ואת אורך התור; הפעולות $ENQUEUE$ ו- $DEQUEUE$ צריכות להתבצע בזמן $O(1)$.

ב. (12 נק') הראו כיצד ניתן לממש מחסנית באמצעות שני תורים; נתחו את זמן הריצה של הפעולות על המחסנית.

שאלה 6

נניח ש- S ו- T הינן קבוצות בעלות m ו- n איברים בהתאמה. בחרו במבנה נתונים המאפשר את יישום השגרה $Intersection(S, T)$ (המחזירה את $S \cap T$) בזמן ריצה $O((m+n) \cdot \lg m)$.