כ"ג בשבט תשע"ח

8

מס' שאלון - 467 בפברואר 2018

סמסטר 2018א

20407 / 4

מס' מועד 33

שאלון בחינת גמר

20407 - מבני נתונים ומבוא לאלגוריתמים

3 משך בחינה: שעות

> בשאלון זה 4 עמודים

> > מבנה הבחינה:

בבחינה חמש שאלות.

עליכם לענות על ארבע מתוך חמש השאלות. בכל בחינה תבדקנה ארבע התשובות הראשונות בלבד. לכל השאלות משקל שווה.

הנחיות:

כל תשובה תתחיל בעמוד חדש. איו לכתוב בצבע אדום. אין לכתוב בעיפרון.

חומר עזר:

כל חומר עזר מותר לשימוש . אסור מחשבון אסור בשימוש כל מכשיר אלקטרוני שבאמצעותו ניתן לאצור מידע לרבות מכשיר טלפון נייד, מחשב נישא, שעון חכם וכד'.

בהצלחה !!!

אינכם חייבים

להחזיר את השאלון לאוניברסיטה הפתוחה

-1-

אפשר להשתמש בכל עובדה או תוצאה המופיעה בספר הלימוד או במדריך הלמידה, ללא הוכחה או הסבר. חובה להוכיח או להסביר כל טענה אחרת.

יש להתחיל כל תשובה בעמוד חדש (או לפחות להשאיר 5 שורות בין תשובות לשאלות שונות). אין צורך לכתוב פסידוקוד, אלא אם הדבר נדרש במפורש.

## שאלה 1

(21 נקי) א. פתרו את נוסחת הנסיגה הבאה ללא שימוש בשיטת האב (כולל הרחבותיה):

 $T(n) = 2T(n/2) + n\log n$ 

(הערה: פתרון בשיטת האב יקבל 6 נקי לכל היותר)

 $f(n) = \lfloor \log n \rfloor$ ,  $g(n) = \log(n!)$  ב. קבעו והוכיחו את היחס האסימפטוטי בין הפונקציות: (13)

## שאלה 2

A[1...n] שלהלן מקבלת מערך של TRUE\_SQUARES שלהלן השגרה

TRUE\_SQUARES (A[1...n])

2.

1. for  $i \leftarrow 1$  to n do

FIFIFIFI

- A[i] ← FALSE
- 3. for  $i \leftarrow 1$  to n do
- 4. k ← i
- 5. while  $(k \le n)$  do
- 6. FLIP (A(k))
- 7.  $k \leftarrow k + i$

והיא משתמשת בשגרת-העזר FLIP שלהלן, המקבלת משתנה בוליאני:

FLIP (x)

1. if x = TRUE then

- 2.  $x \leftarrow FALSE$
- 3. else
- 4.  $x \leftarrow TRUE$

A[i] מסתיימת, ערך-התא TRUE\_SQUARES נקי) א. הוכיחו כי לאחר שהרצת-השגרה זהוא ווכיחו כי לאחר ההרצת-השגרה i הוא TRUE הוא TRUE אם ורק אם i

- ריבוע שלם הוא מסי טבעי המהווה ריבוע של מסי טבעי כלשהו (למשל 25 הוא ריבוע שלם).
  - (10 נקי) ב. נתחו את סיבוכיות-השגרה.

Name

Grade

ID

- (10 נקי) א. בונים עץ חיפוש בינארי (עחייב) מארבעה ערכים שונים זה מזה, באמצעות הכנסתם בזה אחר זה, לפי סדר הגעתם, לעץ ריק. נניח שהערכים מגיעים בסדר אקראי.
- כמה עחייב שונים יכולים להתקבל! ציירו אותם (אם אין זמן ניתן להסתפק
  - ii. מהי תוחלת הגובה של העחייב הנבנה! פרטו את החישוב במדויק.
- ביחס לוגריתמי גובהו (כלומר גובהו לוגריתמי ביחס אוזן אסימפטוטית בעל דער T בינארי הוא עץ בינארי מאוזן אסימפטוטית בעל למסי צמתיו), שבצמתיו ערכים מספריים. בוחרים מסלול p ב-T משורש לעלה, וקבוע , השינוי, T אחר אלגי לתיקון C-0. תארו מפחיתים במסלול בצומת במסלול ( $^{\rm C}$ : כאשר T הוא
  - עחייב (אין צורך לדאוג לאיזון העץ) .i
    - ii. ערימת מקסימום
- iii. ערימת מינימום (בכדי למנוע אי-הבנות נדגיש שמדובר בערימות הממומשות באמצעות מערך המייצג עץ בינרי כמעט שלם)

ניתן להניח שהמסלול p והקבוע C ניתן להניח

חשבו את סיבוכיות אלגי התיקון בכל אחד מהמקרים.

## שאלה 4

עש מא אי גי גי גיונים בקורסים ניתנים בצורה הבאה: A+, A, A-, B+, B, B-, C+, C, C- באוני קרלטון בקנדה ציונים בקורסים ניתנים בצורה באה: (נכשל). F, הוא הציון הגבוה ביותר, A מתחתיו, וכן הלאה עד לנמוך ביותר, A הוא הציון הגבוה ביותר,  $\hat{D}+\hat{D}$ . בכל קורס יש, עבור כל סטודנט, רשומת-סטודנט הכוללת את שמו, מספרו (הייחודי) וציונו בקורס. תכננו מבנה נתונים לעזרה בניהול קורס יחיד התומך בפעולות הבאות:

- $\Theta(1)$  אתחול מבנה ריק, בזמן .
- רשומת הסטודנט כבר כוללת את כל הערכים; המפתח להכנסה פטודנט, בזמן (logn) הכנסת המטודנט, הזמן המפתח להכנסה  $\mathcal{I}_{\mathfrak{n}}$ הוא מסי הסטודנט)
  - מחיקת סטודנט (לפי מסי סטודנט), בזמן (Glogn) מחיקת סטודנט (לפי מסי סטודנט),

 $\Theta(1)$  החזרת חציון הציונים, בזמן

 $\Theta$ (1) מחיקת כל התלמידים שנכשלו (קיבלו ציון F), בזמן

הוא כמות המצטיינים (A+ קיבלו (קיבלו הסטודנטים הסטודנטים המצטיינים (A+ הדפסת כל שמות הסטודנטים המצטיינים

3

 $\Theta(\mathbf{n})$  חדפסת כל ציוני הסטודנטים לפי סדר יורד של מספרי סטודנט, בזמן

הערה: במחיקת S איברים ממבנה כלשהו הכוונה היא לניתוקם הלוגי מן המבנה

20407 /83- 2018N

בכל אחד מהסעיפים הבאים כתבו נכון/לא נכון והסבירו <u>בקצרה</u> (עד 2 שורות):

- $(\mathcal{O},\omega,\sigma,\Omega,O: \mathcal{O},\omega,\sigma,\Omega,\sigma)$  א. לכל 2 פונקי f,g מתקיים אחד מהיחסים אול לכל 2 פונקי
  - מיון מהיר הוא מיון אופטימלי.
- ג. אם נתון מערך של מספרים שלמים אז ניתן למיין אותו בזמן לינארי בגודל הקלט.
- . מאחר שזמן בניית ערימה הוא  $\Theta(\mathbf{n})$  אז הכנסת איבר יחיד לערימה לוקחת זמן קבוע
  - ה. גיבוב בשיטת הכפל הוא קירוב לגיבוב אחיד ופשוט.
  - . והוא גובה h בעץ חיפוש בינארי (עחייב) הוא פרעץ חיפוש בעץ חיפוש בעץ חיפוש בינארי און ריצת preorder ו. זמן ריצת
- .ז. ניתן לתחזק חציון בעחייב ללא תוספת אסימפטוטית לזמן הריצה של פעולות המילון.
  - אלו. ניתן לשחזר עחייב מתוך סריקת inorder שלו.
- ט. אם מגבילים את מבנה הנתונים לפעולות מילון בלבד, אז ניתן לממשם בזמן קבוע במקרה הגרוע.
  - עץ אייש. ביצוע רוטציה ימנית בעץ אדום שחור יכול לגרום להפרת אחד מתנאי עץ אייש.

## בהצלחה!