

מבוא למדעי המחשב מ' / ח' (234114 / 234117) סמסטר קיץ תשע"ג

מבחן סופי מועד ב', 29 באוקטובר 2013 (*)

"ג. ממסטר אביב תשע"ג. עבור מועד ג' סמסטר אביב תשע"ג. (*)

	2	3	4	1	1	7	רשום/ה לקורס:	3	0	3	0	1	6	9	5	0	ספר סטודנט:
ı					lancaria.			/							56		34

משך המבחן: 3 שעות.

חומר עזר: אין להשתמש בכל חומר עזר.

הנחיות כלליות:

- מלאו את הפרטים בראש דף זה ובדף השער המצורף, בעט בלבד.
 - . בדקו שיש 22 עמודים במבחן, כולל עמוד זה. ●
- כתבו את התשובות על טופס המבחן בלבד, במקומות המיועדים לכך. שימו לב שהמקום המיועד לתשובה אינו מעיד בהכרח על אורך התשובה הנכונה.
- העמודים הזוגיים בבחינה ריקים. ניתן להשתמש בהם כדפי טיוטה וכן לכתיבת תשובותיכם. סמנו טיוטות באופן ברור על מנת שהן לא תבדקנה.
- יש לכתוב באופן ברור, נקי ומסודר. <u>ניתן בהחלט להשתמש בעיפרון ומחק,</u> פרט לדף השער אותו יש למלא בעט.
- בכל השאלות, הינכם רשאים להגדיר ולממש פונקציות עזר כרצונכם. לנוחיותכם, אין חשיבות לסדר מימוש הפונקציות בשאלה, ובפרט ניתן לממש פונקציה לאחר השימוש בה.
- אין להשתמש בפונקציות ספריה או בפונקציות שמומשו בכיתה, למעט פונקציות קלט/פלט
 stdbool.h-ביתון (malloc). ניתן להשתמש בטיפוס
 - אין להשתמש במשתנים סטטיים וגלובאליים אלא אם נדרשתם לכך מפורשות.
- ניתן להשתמש בהקצאות זכרון בסגנון C99 (מערכים בגודל משתנה), בכפוף לדרישות סיבוכיות זכרון.
 - נוסחאות שימושיות:

$$1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} = \Theta(\log n) \qquad 1 + \frac{1}{4} + \frac{1}{9} + \frac{1}{16} + \frac{1}{25} + \dots = \Theta(1)$$

$$1 + 2 + \dots + n = \Theta(n^2) \qquad 1 + 4 + 9 + \dots + n^2 = \Theta(n^3) \qquad 1 + 8 + 27 + \dots + n^3 = \Theta(n^4)$$

234114/7	הקורס	צוות

מרצה: ד"ר יחיאל קמחי.

מתרגל: ישראל גוטר.

בהצלחה!



שאלה 1 (25 נקודות):

במקרים המפורטים

א. (10) נקודות המוגדרת בקטע הזמן והמקום של הפונקציה f המוגדרת בקטע הקוד הבא, כפונקציה של f אין צורך לפרט שיקוליכם.

```
int f(int n)
   int i, k, s;
   int sum=0;
   for (i=1; i<=n; i+=i)
      for (k=1; k<=i; k+=2)
        s=i;
        while (s>=1)
          s/=4;
        sum+=s;
      }
    return sum;
}
                                              אמור להיות:
      ⊕ (
                      סיבוכיות מקום:
                                         Θ (
                                                          - סיבוכיות זמן:
```

סיבוכיוונ נמןום. n*log(n) מיבוכיוונ נמןום. n*log(n) מאו המוגדרת בקטע הקוד ב. (15) נקודות) חשבו את סיבוכיות הזמן והמקום של הפונקציה (15) הבא, כפונקציה של (15) מיבוכיות הזמן והמקום של מיבוכיות הזמן והמקום של מיבוכיות הזמן והמקום של מיבוכיות הזמן והמקום של מיבוכיות הזמן

```
int f(int a[], int n)
{
   int *p;
   if (n==0) return 0;
   if (n==1) return *a;
   p=a+n/2;
   return *p+f(a,p-a)+f(p+1,a+n-p-1);
}

a=\frac{1}{2}
   \frac{1}{2}
   \frac{1}{2}
```

 $\Theta(N)$ ב.1 סיבוכיות זמן: (N $\Theta(N)$ סיבוכיות מקום: N

ב.2 מה תהיה תוצאת הפונקציה על המערכים הבאים:

-2 2 .a 1 2 3 4 5 6
2 1



שאלה 2 (30 נקודות):

int find (int a[], int n1, int b[], int n2) כתבו פונקציה

.b -ו a מקבלת כפרמטרים 2 מערכים לא ריקים של מספרים שלמים, a ו-

.b הוא אורכו של המערך n2 .a הוא אורכו של המערך n1

המערכים ממוינים מהקטן לגדול, משמאל לימין.

הפונקציה מחזירה כתוצאה את ההפרש המינימלי בין 2 מספרים כלשהם מבין כלל המספרים שמופיעים בשני המערכים.

: דוגמה

בהינתן המערכים

-15 -7 31 67 79

-10 24 27 70 95 150

: ההפרש המינימלי הוא 3, ובדוגמא זו הוא קיים בין 2 זוגות של מספרים

-10 -7

24 27

שימו לב ש-2 המספרים בזוג אחד יכולים להימצא שניהם באותו המערך, וגם יכולים להימצא, כל אחד, במערך אחר.

: דרישות

<u>27</u> 30

- 1. אסור לשנות את איברי 2 המערכים.
 - $\underline{\Theta}$. $\underline{\Theta}$ סיבוכיות מקום קבועה 2
 - 3. סיבוכיות זמן <u>מיטבית</u>.

: ציינו מהי סיבוכיות הזמן (במקרה הגרוע) של הקוד שכתבתם

2 NG (60'5/201/ 2) Θ()

int f	find(int a[], int n1	, int b[],	int n2)	
{				
	• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •			
	int min = fi	ndmindiff	(a, n1);	
	if(mix==0) retarn	0;	
	if(n2>1)		/	
	int min2=	inaminalis	FF(b, N2)	CANS 12
	if(min2==0) neturn (Di	



int find (int QI3, int h1, int bI3, int n2)
\
int min = (alo] > blo] ? alo] - blo] : blo] - alo])
if (min == 0) return 0; if (n1 > 1)
\{\begin{align*} \begin{align*} \beg
int mind = findmindiff (a. n1);
if (min1 == 0) return o;
if (min 1 < min) min = min 1;
if(n2>1)
f int min2 = f indmindiff(h , h 2)
if (min2==0) return oi
; f(min2 Lmin) min=min2;
5 20.0
(6) KIN SINKS (1)



הטכניון, מכון טכנולוגי לישראל מבוא למדעי המחשב מי/חי

for (int ?=0, int j=0; ?+) < n1-1/2; !תנאי עצירה לא נכון diff 2 min) min = di return 0; int findmin diff (int arrs, int n int min = arr[1] - arr[0]; min==0) return oi return mini



שאלה 3 (20 נקודות):

נתון מערך דו-ממדי בגודל N*M (הנתונים ע"י define) וערכיו מספרים שלמים int min_cost(int m[N][M]) כתבו פונקציה (int min_cost(int m[N][M]) המוצאת מסלול שמחירו מזערי בתנאים:

- . m[N-1][M-1] ומסתיים באיבר m[0][0] . המסלול מתחיל באיבר
- 2. בכל צעד המסלול מתקדם רק לכיוונים ימינה או למטה (הוא מכיל בדיוק N+M-1 איברים).
 - 3. מחיר המסלול הוא סכום הערכים בתאים (משבצות) בהם הוא עובר.
 - 4. הפונקציה מחזירה את מחיר המסלול ה"זול" ביותר שמצאה.

במערך שבדוגמה משמאל יש שלשה מסלולים שונים שמחירם מזערי (16) – אחד מהם מודגש – וכולם מכילים 1-ים בלבד (בחירת הערכים "כולם 1" נעשתה רק כדי לאפשר זיהוי קל של המסלול.

1	9	9	9	9	9	9	9	9
1	9	9	9	9-	-9-	- 9	9	9
1	9	9	1	9	9	9	8	9
1	1	1	1	1	9	1	0	9
1	9	1	9	9	9	2	8 -	-9
8	8	1	1	1	1	1	1	1
2	1	1	9	1	1	8	8	8
0	0	9	1	1	1	1	1	1

ממשו את הפונקציה (min_cost(int m[N][M] לפי התנאים שלעיל בסיבוכיות זמן (O(N*M) ובסיבוכיות מקום (O(Min(N,M)) (למעשה (O(min(N,M))). בונוס 3 נקודות למי שמוכיח מדוע סיבוכיות הזמן היא (N*M) (כלומר, לא פחות מ-N*M).

("ניסוי ותעייה") backtracking -שימו לב: הפתרון אינו דורש שימוש ב

Θ (

סיבוכיות זמן: (

הערה : אם אינכם מצליחים לפתור בדרישות הסיבוכיות האמורות, תוכלו לפתור בסיבוכיות שאינה מקיימת את הדרישות. במקרה זה חובה לציין מהי סיבוכיות הזמן של הפתרון שנתתם, ומהי סיבוכיות המקום. פתרון כזה יוכל לקבל ניקוד חלקי בהתאם למאפייניו.

<pre>int min_cost(int m[N][M])</pre>			
	/_		
	/	,	

סיבוכיות מקום: () ⊙



: (שאלה 4 (25 נקודות)

בשאלה זו עליכם לרצף רצפה בגודל NxM באמצעות אוסף שמכיל בדיוק L אריחים מלבניים. גדלי האריחים מוגדרים במערך הדו-מימדי [2][tiles[i][0] x tiles[i][1] הם i - הם tiles[i][0] x tiles[i][0] . #define מניחים שהפרמטרים N, M, L, מוגדרים ע"י

- 1. מובטח שהשטח הכולל של כל L האריחים ביחד הוא NxM (כל אריח מופיע פעם יחידה).
 - 2. לכן: כדי לרצף את הרצפה האמורה חובה להשתמש בכל האריחים, כל אריח פעם יחידה, ואסור לשני אריחים שמונחים על הרצפה לחפוף ביניהם.
- 3. כל אריח ניתן לסובב ב- 90 מעלות. למשל, אריח בגודל 3 x 4 ניתן לפרש כ "גובה 3 ואורך 3. 4 או כ "גובה 4 ואורך 3".

עליכם לממש פונקציה (int tile_floor(int tiles[L][2]) אשר מחזירה 1 אם ניתן לרצף את הרצפה באופן מושלם (כל נקודה ברצפה מכוסה) ו- 0 אחרת. יש להשתמש ב- backtracking כפי שנלמד בכיתה.

int tile floor(int tiles[L][2])