

מבוא למדעי מחשב מ' / ח' (234114 / 234117) סמסטר חורף תשע"ד

מבחן מסכם מועד ב', 27 מרץ 2014

עח פרנוי	ועח מועפחה				L	מודו	
1.1		1					

משך המבחן: 3 שעות.

חומר עזר: אין להשתמש בכל חומר עזר (מודפס או ממוחשב).

הנחיות כלליות:

- . מלאו את הפרטים בראש דף זה ובדף השער המצורף, בעט בלבד.
 - . בדקו שיש 18 עמודים (4 שאלות) 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 תיבדקנה.
- יש לכתוב באופן ברור, נקי ומסודר. <u>ניתן בהחלט להשתמש בעיפרון ומחק,</u> פרט לדף השער אותו יש למלא בעט.
- בכל השאלות, הנכם רשאים להגדיר ולממש פונקציות עזר כרצונכם. לנוחיותכם, אין חשיבות לסדר מימוש הפונקציות בשאלה, ובפרט ניתן לממש פונקציה לאחר השימוש בה.
 - בשאלה 4 בלבד, ניתן לשאיר פתרון ריק עבור 20% מהציון.

הנחיות תכנות כלליות, אלא אם מצוין אחרת בשאלה:

- אין להשתמש בפונקציות ספריה או בפונקציות שמומשו בכיתה, למעט פונקציות קלט/פלט והקצאת זיכרון (malloc)
 - אין להשתמש במשתנים סטטיים וגלובאליים אלא אם נדרשתם לכך מפורשות.
 - ניתן להשתמש בהקצאות זיכרון בסגנון C99 (מערכים בגודל משתנה), בכפוף לדרישות סיבוכיות זיכרון.
 - stdbool.h-ב ניתן להשתמש בטיפוס bool bool ניתן להשתמש בטיפוס

צוות הקורס 234114/7

מרצים: גב' אנסטסיה דוברובינה, ד"ר רן רובינשטיין, פרופ' רון קימל (מרצה אחראי).

מתרגלים: נמרוד סבן פרטוש, אריק יודין, נדיה לבאי, אביב סגל, בת-חן גולדן, רן ברנשטיין, דור הריס, ברק פת, נחשון כהן (מתרגל אחראי).





-	



<u>שאלה 1 (25 נקודות)</u>

<u>סעיף א</u>

נתונות הפונקציות func1(), func2(), func3() להלן. כתבו מתחת לכל פונקציה מה היא מדפיסה:

```
int f(int n)
{
    int x=0;
    while (x*x < n) {
        x++;
    }
    return x*x;
}

void funcl()
{
    printf("%d\n", f(8));
    printf("%d\n", f(f(f(8))));
    printf("%d\n", f(-8));
}</pre>
```

:func1() פלט של

9	
9	
0	





```
void g(int* p, int* q)
{
    *(p + *q) = 2*(*q);
    q++;
}

void func2()
{
    int a[6];
    for (int i=0; i<6; i++) {
        g(a,&i);
    }
    for (int i=0; i<6; i++) {
        printf("%d\n", a[i]);
    }
}</pre>
```

:func2() פלט של

	_
1	_
3	
.0	_





l	



```
void swap(char* p, char* q)
    char tmp = *p;
    *p = *q;
    *q = tmp;
int h(char* s, int n)
    if (s[n]==0) {
        return 0;
    if (s[n+1]==0) {
        return 1;
    int k = h(s+1,n+1);
    swap(s,s+k+1);
    return k+2;
void func3()
    char s[] = "intro to cs";
    int x = h(s,0);
    printf("x = %d\n", x);
    printf("s = %s\n", s);
```

:func3() פלט של

```
x = 11

s = sc ot ortni
```







<u>סעיף ב</u>

עבור כל אחת מהפונקציות הבאות (func4(), func5(), כתבו את סיבוכיות הזמן והמקום שלהן <u>כתלות ב-n ו-m</u> במקום המתאים. כמו כן, תארו בקצרה (משפט אחד) מה מחזירה הפונקציה (func4().

 $\Theta(m)$ סיבוכיות זמן: $(n+m)\Theta$ סיבוכיות מקום:

? func4() מהו ערך ההחזרה של הפונקציה

```
סכום איברי המערך______
```

```
void func5(int a[], int n, int m, int b[])
{
   if (n==0) {
     return;
   }
   *b = func4(a,n,m);
   func5(a+1,n-1,m,b+1);
}
```

 $\Theta(n+m)$ סיבוכיות מקום: $\Theta(n+m+n+m)$, סיבוכיות מקום:





<u></u>



<u>שאלה 2 (25 נקודות)</u>

<u>סעיף א</u>

נתון מערך מטיפוס double, ממוין בסדר עולה. עליכם לממש פונקציה המקבלת את המערך [at, את גודלו n, at double , ac, ומחזירה את אינדקס האיבר מ-a שקרוב ביותר בערכו ל-x. לדוגמה, עבור המערך הבא:

1.3 5.2 6.0	7.1	9.8	12.3	14.5
-------------	-----	-----	------	------

. במערך x=4.5 הפונקציה תחזיר 1 כיוון ש-a[1] הינו הערך הקרוב ביותר ל-x

<u>הערות:</u>

- .a ניתן להניח שאין איברים החוזרים על עצמם במערך
- במידה ויש שני מספרים במרחק זהה ל-x, יש להחזיר אחד מהם לבחירתכם.
- מומלץ לממש פונקציית עזר המחשבת את המרחק (בערך מוחלט) בין שני מספרים.
 - .0(1) על הפונקציה לעמוד בסיבוכיות זמן O(log(n)) וסיבוכיות מקום נוסף \bullet

```
int closest(double a[], int n, double x) {
     int high=n-1, low=0;
     //corner cases. Not needed here, but safer.
     if(x<a[low]) return low;</pre>
     if(x>a[high]) return high;
     //binary search for x.
     while(low<high-1) {</pre>
          mid=(high+low)/2;
           if(a[mid] == x)
                return mid;
           if(a[mid] < x)
                low=mid;
           else
                High=mid;
     //now x is between a[low] and a[high]
     If (distance(a[low], x) < distance(a[high], x]))</pre>
          Return low;
     Return high;
```



Double distance(double a, double b) { int abs=a-b; if(abs<0) return (-1)*abs; return abs; }
<pre>int abs=a-b; if(abs<0) return (-1)*abs;</pre>
<pre>if(abs<0) return (-1) *abs;</pre>
return (-1) *abs;
}



<u>סעיף ב</u>

ממשו פונקציה המקבלת מערך [a], את גודלו n, ושני מספרים min ו-max (כאשר max), ומחזירה (משו פונקציה המקבלת מערך (max > min < a[i] במערך המקיימים min < a[i] במערך המקיימים a[i] במערך המקיימים max-10, למשל, עבור המערך מהסעיף הקודם ועבור (max-) min ל-max (max-).

<u>הערות:</u>

- .a ניתן להניח שאין איברים החוזרים על עצמם במערך
- .max או min-ניתן להניח שאין במערך a איברים השווים ל
- בסעיף זה ניתן להשתמש בפונקציה מהסעיף הקודם, גם אם לא מימשתם אותה.
- .0(1) על הפונקציה לעמוד בסיבוכיות זמן Oig(log(n)ig) וסיבוכיות מקום נוסף •

<pre>int range(double a[], int n, double min, double max) {</pre>
<pre>int closest_to_min=closest(a, n, min); closest_to_min+=(a[closest_to_min]<min); closest_to_max="closest(a," closest_to_max-="(a[closest_to_max]" closest_to_min="" first="" greater="" int="" max);="" min="" n,="" now="" points="" than="" the="" to="" value="">max); return closest_to_max-closest_to_min+1; }</min);></pre>



<u>שאלה 3 (25 נקודות)</u>

<u>סעיף א</u>

בסעיף זה נתון מערך []s של מחרוזות, כאשר ידוע שהמחרוזות בעלות אורך שונה זה מזה. עליכם לממש פונקציה (בעמוד הבא) המקבלת את המערך s ואת אורכו n, ומחזירה את האינדקס של המחרוזת <u>השנייה הקצרה ביותר במערך,</u> כלומר, המחרוזת שהייתה מופיעה בתא השני במערך לו היינו ממיינים אותו בסדר עולה של אורך המחרוזת. למשל, עבור המערך הבא:

```
char* s[] = { "abcde", "a", "bc", "234114" };
```

הפונקציה תחזיר 2, כיוון ש-[2]s (המחרוזת "bc") הינה המחרוזת השנייה הקצרה ביותר במערך (אחרי המחרוזת "a" שהיא הקצרה ביותר).

<u>הערות:</u>

1. לצורך השאלה נתונה לכם פונקציית העזר:

```
int strlen(char* str);
```

המחזירה את אורכה של המחרוזת str.

2. ניתן להניח שיש לפחות שתי מחרוזות במערך.

דרישות סיבוכיות:

- מקום: על הפתרון לעמוד בסיבוכיות מקום (O(1)
- זמן: הניחו שפעולת חישוב של אורך מחרוזת הינה פעולה "כבדה" שיש לצמצם בביצועה. לפיכך, בפתרון השאלה מותר להפעיל את הפונקציה () strlen לכל היותר פעם אחת עבור כל מחרוזת במערך (וסה"כ n strlen- פעמים לכל היותר). למען הסר ספק, כל פעולת חישוב של אורך מחרוזת, גם ללא קריאה ל-strlen. תחשב כקריאה ל-strlen.



<pre>int second shortest(char *s[], int n) {</pre>
<pre>int index shortest=0;</pre>
<pre>int len shortest=strlen(s[0]);</pre>
int index second=1;
<pre>int len second=strlen(s[1]), mid len;</pre>
if(len shortest>len second){
<pre>swap(&len shortest, &len second);</pre>
<pre>swap(&index shortest, &index second);</pre>
}
for(int i=2; i <n; i++){<="" td=""></n;>
<pre>mid len=strlen(s[i]);</pre>
if(mid len <len shortest){<="" td=""></len>
swap(&len shortest, &len second);
<pre>swap(&index shortest, &index second);</pre>
index shortest=i;
len shortest=mid len;
<u> </u>
else if(mid len <len second){<="" td=""></len>
index second=i;
len second=mid len;
}
}
return index second;
<u>}</u>



<u>סעיף ב</u>

בסעיף זה נתון מערך []s של מחרוזות, כאשר ידוע שכל המחרוזות בו בעלות אורך של לכל היותר m. שימו לב שבסעיף זה ייתכנו כמה מחרוזות בעלות אותו האורך במערך s. עליכם לממש פונקציה המקבלת את המערך s, את אורכו ח, וכן את אורך המחרוזת המקסימאלית m, וממיינת את s בסדר עולה לפי אורך המחרוזת. למשל, עבור המערך הבא:

<u>דרישות סיבוכיות</u>: על הפונקציה לעמוד בסיבוכיות זמן (O(n*m וסיבוכיות מקום (n+m).

הערה: בסעיף זה ניתן להשתמש בפונקציה (strlen מהסעיף הקודם.

שימו לב שאין חשיבות לסדר בין מחרוזות שאורכן זהה.





l -
-
[
-
[



<u>שאלה 4 (25 נקודות)</u>

ממשו פונקציה המקבלת מערך של שלמים [a], את גודלו n, וערך שלם diff, ובודקת אם ניתן לחלק את איברי ממשו פונקציה המקבלת מערך שההפרש בין סכומיהן הינו diff. הפונקציה מחזירה true אם קיימת חלוקה כזו, או false אחרת. לדוגמה, עבור המערך:

6 1 2	4	8 5	3
-------	---	-----	---

ועבור ההפרש ftrue, הפונקציה תחזיר true כיוון שניתן לחלק את המערך לשתי קבוצות באופן הבא:

$$6+1+8=15$$
 $2+4+5+3=14$

<u>הערות:</u>

- שימו לב שכל איבר ב-a חייב להיות שייך לאחת משתי הקבוצות.
 - יש לפתור את השאלה ברקורסיה.

```
/*explanation:
At each step we pick a[0] to be either in group A or group B.
Diff is the difference between the groups + the user sent diff.
After finishing all entries, diff should be zero if the
difference between the groups is diff
Result is true if either placing a[0] at group A or placing it at
group B return true;
Note: if the first return true we do not compute the second
because of lazy evaluation.
*/
bool split(int a[], int n, int diff) {
    if(n==0)
        return diff==0;
    return split(a+1, n-1, diff-a[0])||
           split(a+1, n-1, diff+a[0]);
```