

מבוא למדעי המחשב מ' 234114

<u>מבחן מועד ב', סמסטר אביב תשס"ד 27.9.2004</u>

עח פרנוי

			 	•	_	0.5 = 0	

משך המבחן: 3 שעות.

ועם מועפחה

חומר עזר: אין להשתמש בכל חומר עזר.

הישג	ערך	שאלה
	12	1
	15	2
	20	3
	15	4
	18	5
	20	6
	100	סכום

מס' סנוודננו

הוראות לנבחנים ולנבחנות:

- 1 מלאו את הפרטים בראש דף זה (בעט).
- 2 בדקו שיש 13 עמודים (6 שאלות) כולל עמוד זה.
 - . 3 תשובותיכם ייכתבו על טופס המבחן בלבד.
- . (מומלץ להשתמש בעפרון ומחק). 4
- 5 אין להשתמש בפונקציות ספריה או בפונקציות שנלמדו בכיתה אלא אם צוין אחרת בשאלה.
 - 6 ניתן להוסיף פונקציות עזר (כולל מימוש) כרצונכם.
- 6 אין לכתוב הסברים מפורטים לתשובות (אם לא התבקשתם לכך).
 - 7 בכל השאלות ניתן להניח שהקלט תקין.
 - 8 ניתן לצבור עד 100 נקודות. נסו לצבור את מירב הנקודות.

אביב תשס"ד
מרצים : ד"ר רועי פרידמן, צחי קרני.
מתרגלים: אולג רוכלנקו, רון רובינשטיין, עזרא אוחיון, ניר זפקוביץ, ויסאם קאדרי.

<u>שאלה 1 (12 נקודות)</u>

1. נתונה פונקציה

```
int functionA(int *a, int n)
{
   int half;

   if (n <= 1) return 1;
   half = n/2;

   if (functionA(a, half) && (a[half-1] <= a[half]) &&
        functionA(a+half, n-half))
    return 1;
   else
    return 0;
}</pre>
```

מה מבצעת הפונקציה הנ"ל?
מהי סיבוכיות הזמן של הפונקציה?
 מהי סיבוכיות המקום <u>הנוסף</u> של הפונקציה?

2. נתונה פונקציה

```
void functionB(int *a, int n)
{
    int *temp;
    int half, i;

    if (n<=1) return;

    half = n/2;
    functionB(a, half);
    functionB(a+half, n-half);

    temp = (int *)malloc(n*sizeof(int));

    for(i=0; i<n-half; i++)
        temp[i] = a[half+i];
    for(i=0; i<half; i++)
        temp[i+n-half] = a[i];
    for(i=0; i<n; i++)
        a[i] = temp[i];

    free(temp);
}</pre>
```

 מה מבצעת הפונקציה הנ"ל?
מהי סיבוכיות הזמן של הפונקציה?
מהי סיבוכיות המקום הנוסף של הפונקציה?

שאלה 2 (15 נקודות)

}

וובאוו.	פונקןצינה	של ווי	אונ וינזנזוש	עיונ. ויש <i>ו</i> נזו	וי טב	עילוו בווזלן'	וועל אווי	ווי נדצע ו	ב. בטעיף	
		unsiç	gned long	natural_p	ower	(unsigne	d long	a, unsi ç	gned long	b)
			.6	שובה את ^d נ	ה כת	ו-b, ומחזיר	a בעיים	ספרים טו	זקבלת שני מ	הנ
		.na	itural_pow	er(3,4)=81	,nat	ural_powe	er(2,10))=1024	גמאות:	IT
או משתנים	לולאות	,עזר	בפונקציות	להשתמש	אין	רקורסיבי.	להיות		<u>ישות:</u> על וטיים/גלובליי	
			. <i>O</i> (log	ות מקום (<i>b</i>	יבוכי	, O(log b)	יות זמן:	<u>ות:</u> סיבוכ	<u>ישות סיבוכי</u>	<u>דר</u>
unsigned lo	ong nat	ural_p	oower(uns	igned lon	g a,	unsigned	long b	o)		
{										
if (b == 0)										
return										
if (b == 1)										
return										
if (b%2 ==	= 0)									
else										
-										
										}

שאלה 3 (20 נקודות)

אחת הפעולות הנפוצות במחרוזות הינה הזזה מחזורית של אברי המחרוזת. לדוגמה: עבור המחרוזת אחת הפעולות הנפוצות במחרוזות הינה הזזה מחזורית שמאלה של המחרוזת בשלושה איברים תניב את המחרוזת "abc123def456abc". בסעיפים הבאים הינכם נדרשים לממש פעולת הזזה מחזורית שמאלה ב-i איברים במחרוזת בעלת n איברים (ניתן להניח כי i), ללא שימוש בפונקציות עזר, תחת המגבלות הנתונות. בכל הסעיפים מותר להשתמש (אך לא חובה) בפונקציות smalloc ,strlen ,swap. הערה: שים לב כיi אינו קבוע לצורכי חישוב הסיבוכיות.

O(n) וסיבוכיות המקום וסיבוכיות הזמן הינה א. כאשר סיבוכיות הזמן הינה void Cyclic_Shift_1 (char* str, unsigned int i) O(1) וסיבוכיות המקום $O(n^2)$ ב. כאשר סיבוכיות הזמן הינה void Cyclic Shift 2 (char* str, unsigned int i)

בסעיף זה נשתמש בפעולה $reverse$ אשר הופכת את סדר האיברים במחרוזת (לדוגמא עבור "abc123def456") על המחרוזת "abc123def456" תגרום הפעולה $reverse$ לקבלת מחרוזת "abc123def456") עם סיבוכיות מנת לבצע את פעולת ההזזה המחזורית שמאלה. ממשו את הפונקציה ($O(n)$ וסיבוכיות מקום נוסף $O(n)$. והשתמשו בה על-מנת לבצע את פעולת ההזזה, בסיבוכיות
. $O(1)$ וסיבוכיות מקום $O(n)$
void Reverse (char* str, const int n)
,

-
reverse(reverse(s) reverse(t)) = $t s$ שימו לב לזהות
יפיאור פינוי ב איווור פינוי אין איינוי פינוי איינוי פינוי איינוי פינוי פינוי פינוי איינוי פינוי פינוי פינוי פינוי פינוי פינויי פינוי פינויי פינויי פינויי פינוייי פינוייי פינויייי פינוייייייי פינויייייייייי
void Cyclic_Shift_3 (char* str, unsigned int i)
veia eyene_enme (ena. eneignea m.)

.λ

שאלה 4 (15 נקודות)

בשאלה הזאת נדון בניסיון לשפר אלגוריתם quick-sort. מוצע להשתמש <u>בשני</u> איברי ציר (pivots) וע"י כך לשפר את סיבוכיות האלגוריתם.

<u>פירוט השינוי:</u> בכל רמה של רקורסיה נבחר שני איברי הציר. תחילה נחלק את איברי המערך לשתי קבוצות -- אלה שקטנים ואלה שגדולים מה-pivot הקטן מבין שני ה-pivot-ים. את האיברים מהקבוצה השניה שוב נחלק לשתי הקבוצות, הפעם ביחס ל-pivot הגדול.

א. להלן חלקי התוכנית המבצעת את המיון המוצע לעיל. עליכם להשלים את המקומות החסרים (בכל שורה מופיעה פקודה אחת). אין להשתמש בפונקציות נוספות פרט לפונקצית swap אשר נלמדה בכיתה.

```
void Sort( int a[ ], int n)
 int n0 = RandomVal(n), n1 = OtherRandomVal(n);
 int b = 0, t1 = n - 1, t0 = t1 - 1;
          /* איברי הציר /
 int p0, p1;
 if (n < 2) return;</pre>
 swap(&a[n0], &a[0]);
 swap(&a[n1], &a[n-1]);
 if (a[n-1] < a[0]) swap(&a[0], &a[n-1]);
 p0 = a[0]; p1 = a[n-1];
 while (b <= t0) {
  while (_____)___
  while (_____)____
  if (b <= t0 ) swap(_______);</pre>
 }
 swap(______);
 while (b <= t1) {
  while (_____)___
  while (
  if (_____) swap(______);
 }
```

swap() ;	
Sort() ;	
return;				
}				
J				
ציר כך שסיבוכיות זמן	וריתם quick-sort אשר נ ך הקלט ולבחירת איברי ה ית בגודל המערך (בדוגמא וירת איברי הציר שלכם).	סבירו ותנו דוגמא למערן	הסבירו. אם לא – ה הריצה של האלגורית	ב.

<u>שאלה 5 (18 נקודות)</u>

הינו איבר a_k בקבוצה (כאשר n אי-זוגי) הינו איבר $a_1,a_2,...,a_n$ של סדרת המספרים (כאשר $a_1,a_2,...,a_n$) של סדרת המספרים או שווים ל- a_k שווה למספר האיברים בקבוצה שגדולים או שווים ל- a_k שווה למספר האיברים בקבוצה שני המספרים ל- a_k . עבור קבוצה עם מספר זוגי של איברים נגדיר את החציון בתור הקטן מבין שני המספרים האמצעיים.

<u>דוגמאות:</u>

- .3 עבור הסדרה (-10,3,3,7,-2) החציון הוא
 - .5 עבור הסדרה (1,7,6,2,5,9) החציון הוא

נדרש: פתור את הסעיפים הבאים ללא שימוש בפונקציות ספריה או בפונקציות שנלמדו בכיתה.

א. נתון מערך מספרים שלמים [n]A הממויין בסדר עולה. כתוב פונקציה שתחזיר את החציון של קבוצת איברי המערך.

int Median (int A[], unsigned int n)
}
ב. נתונים שני מערכים שלמים [n]A ו-B[n], כל אחד מהם ממויין בסדר עולה (אך אין קשר בין איברים בשני המערכים).
<u>מטרת הסעיף:</u> לכתוב פונקציה שתחזיר את החציון של קבוצת האיברים של שני המערכים. הפונקציה תעבוד בזמן (O(log <i>n</i>). בסעיף זה מותר (אך לא חובה) להשתמש ברקורסיה.
$B=\{1,2,3,4,6\}$ ו- $A=\{3,5,6,7,8\}$ הפונקציה תחזיר 4 כי זהו האיבר הקטן מבין שני האיברים האמצעיים בקבוצה בת 10 מספרים $\{1,2,3,3,4,5,6,6,7,8\}$.
<u>תארו בקצרה את האלגוריתם</u> (שימו לב שאם האלגוריתם המתואר אינו נכון, הקוד לא ייבדק):

edian2 (int A[],int B[], unsigned int n)	

שאלה 6 (20 נקודות)

בחנות ישנם N גלילים של חבלים באורכים שונים (כל החבלים הם מאותו סוג וטיב). לכל גליל אורך משלו. אורכי הגלילים נתונים ע"י המערך [Ropes[N]. לחנות הגלילים יש M הזמנות לאורכים שונים של חבלים. ההזמנות נתונות ע"י המערך [Orders[M]. עבור כל אחת מ-M ההזמנות צריך להחליט מאיזה גליל היא תסופק.

.Orders=(50,65,17,16), Ropes=(80,65,20) לדוגמה:

את ההזמנה הראשונה (50) ניתן לספק מהגליל הראשון, את ההזמנה השנייה (65) ניתן לספק מהגליל השני, את ההזמנה הרביעית (16) ניתן לספק מהגליל הראשון ואת ההזמנה הרביעית (16) ניתן לספק מהגליל הראשון ואת ההזמנה הרביעית (16) ניתן לספק מהגליל השלישי.

אשר כל כניסה i בו מתאימה להזמנה i במערך Cut[M] אשר כל כניסה i בו מתאימה להזמנה i במערך Orders[M] והיא מציינת את מספר הגליל שממנה תסופק אותה הזמנה ..

- בדוגמה שלנו : Cut[M]={0,1,0,2}

לא תמיד ניתן לספק את כל ההזמנות (למשל אם הייתה הזמנה לחבל באורך 90 לא ניתן היה לספק אותה כי אין לחנות גליל חבל באורך של 90 לפחות).

נדרש:

ממשו את הפונקציה (אשר פותרת את הבעיה שתוארה לעיל):

int CutRopes(const int Ropes[N], const int Orders[M], int Cut[M], int M)

במידה וניתן לספק את כל ההזמנות - הפונקציה תכניס ערכים המתאימים להקצאה אפשרית של גלילי החבלים ל- [Cut[M] (כך שכל צבר ההזמנות [M Orders

במידה ולא ניתן לספק את כל צבר ההזמנות - הפונקציה תחזיר אפס (ולא תהיה משמעות לערכים שב-cut[M] .

על הפתרון להיות רקורסיבי, יש להשתמש ב-backtracking אם ניתן. מותר להגדיר פונקציות עזר חדשות, אך אין להשתמש בפונקציות ספריה או בפונקציות שנלמדו בכיתה ללא הגדרה מפורשת שלהן. כמוכן מותר להגדיר משתנים פנימיים לוקליים חדשים לפי הצורך (אך לא גלובליים). יש להניח כי קבוע N מוגדר באמצעות ה-define.

nt CutRopes(const int Ropes[N], const int Orders[M], int Cut[M], int M)						

-	