

מבוא למדעי מחשב מ' / ח' (234114 / 234117) סמסטר אביב תשס"ו

פתרון מבחן מסכם מועד א', 14 יולי 2006

שם פרטי	שם משפחה			נט	טודו	יר ס	מספ

משך המבחן: 3 שעות.

חומר עזר: אין להשתמש בכל חומר עזר בכתב, מודפס או אלקטרוני.

הנחיות והוראות:

- מלאו את הפרטים בראש דף זה. •
- . בדקו שיש 22 עמודים (5 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. ניתן בהחלט להשתמש בעיפרון ומחק.
 - אין לכתוב הערות והסברים לתשובות אם לא נתבקשתם מפורשות לכך.
 - בכל השאלות, הינכם רשאים להגדיר (ולממש) פונקציות עזר כרצונכם.
 - אין להשתמש בפונקציות ספריה או בפונקציות שמומשו בכיתה אלא אם צוין אחרת בשאלה.
 - ניתן להניח שכל משתנה מטיפוס מחרוזת (char*) מסתיימת ב-'0'.
 - פתרון שלא עומד בדרישות הסיבוכיות יקבל ניקוד חלקי בלבד.

	צוות הקורסים 234114/7
וטסמן (מרצה:	מרצים: סאהר אסמיר, פרופ' חיים ג אחראי).
מתרגל אחראי).	מתרגלים:, אייל רוזנברג, מירי בן ח רובינשטיין, שיאון שחורי, שי אוחיון בודקי תרגילים: מרק גינזבורג, מאי

בודק	הישג	ערך	שאלה
		20	1
		20	2
		20	3
		20	4
		20	5
		100	סה"כ



-	



<u>שאלה 1 (20 נקודות)</u>

בדומה לסדרת פיבונצ'י, סדרת אבו-נצ'י הינה סדרת מספרים בה כל איבר הינו סכום שני האיברים שלפניו. ההבדל הוא ששני האיברים הראשונים בסדרה אינם בהכרח 1 אולם הם בהכרח חד-ספרתיים. למשל, הסדרה הבאה היא סדרת אבו-נצ'י חוקית: ... ,1, 10, 19, 29, 48, ...

ניתן להפוך כל מספר למחרוזת ולשרשר את אוסף המחרוזות לקבלת מחרוזת אחת. לדוגמא, עבור הסדרה הנ"ל נקבל את המחרוזת "1910192948".

יש לכתוב פונקציה המקבלת מחרוזת המורכבת מספרות ובודקת האם היא מכילה מספרים המקיימים את תנאי סדרת אבו-נצ'י. למשל על הפונצקיה להשיב אמת בהינתן המחרוזת "1910192948" ושקר בהניתן המחרוזת "15712195069".

:הערות

- ניתן להניח כי המחרוזת מכילה ספרות בלבד.
- מחרוזת בת שתי ספרות בלבד מקיימת את התנאי (באופן ריק).
 - ניתן להניח כי במחרוזת יש לפחות שתי ספרות.
- שלבית בי אורך המחרוזת המקסימלית הוא N המוגדר ב define...
 - אין להשתמש בפונקציות ספריה.
- א. ממשו את הפונקציה num2str, אשר מקבלת מספר שלם אי-שלילי num ומחזירה מחרוזת str המייצגת את הפונקציה אשרוזת מספר בפורמט עשרוני (ניתן להניח כי הוקצה מספיק מקום עבור אותיות המחרוזת).

```
void num2str(unsigned int num, char *str) {
  int dignum = 1, i;
  unsigned int tempnum = num;

while (tempnum>9) {
   tempnum /= 10;
   dignum++;
  }

str[dignum] = 0;
  while (dignum>0) {
   dignum--;
   str[dignum] = num%10 + '0';
   num /= 10;
  }
}
```







l ————————————————————————————————————



ב. ממשו את הפונקציה ששנה ששר משווה בין מחרוזת A למחרוזת B הפונקציה תחזיר 1 אם שה משווה בין מחרוזת B מתחילה במחרוזת B מתחילה במחרוזת B מתחילה במחרוזת B הפונקציה שוויר 1. אם A ריקה, הפונקציה תחזיר 1. ועבור "B="acbdef הפונקציה תחזיר 1.

```
unsigned int beginswith (char *A, char *B) {
    while (*A && *B) {
        if (*A != *B)
            break;
        A++; B++;
    }
    if (*A == 0)
        return 1;
    return 0;
}
```

ג. ממשו את הפונקציה את מחזירה 1 אם מחזירה 1 אשר מחזירה 1 אשר מחזירה את תנאי מקטימת את ממשו את ממשו את וואף מחזירה (ואף מומלץ) להשתמש בפונקציות שהוגדרו בסעיפים א' ו-ב', גם אם לא פתרתם אותם.

```
unsigned int IsAbuNacci(char *str) {
  int num1, num2, pos=0;
  char nextnum[N];

  num1 = str[pos++] - '0';
  num2 = str[pos++] - '0';

  while(str[pos]) {
    num2str(num1+num2, nextnum);
    if (!beginswith(nextnum, str+pos))
        return 0;
    pos += strlen(nextnum);
    num2 = num1+num2;
    num1 = num2-num1;
  }
  return 1;
}
```



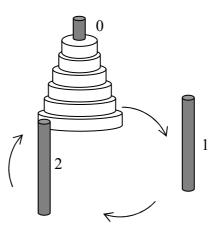
```
int strlen(char *str)
  int len = 0;
 while (str[len])
    len++;
 return len;
}
```



שאלה 2 (20 נקודות)

שאלה זו היא וריאציה על בעיית מגדלי הנוי.

נתונים שלושה מוטות מסודרים על מעגל. על אחד מהם מושחלות hn טבעות בגדלים שונים בערמה, כך שמעל כל טבעת (מלבד העליונה ביותר) שוכבת טבעת קטנה ממנה. כמו בבעיית מגדלי הנוי המקורית, בכל שלב לא תונח טבעת על טבעת קטנה ממנה. בנוסף לכך, העברת הטבעות נעשית רק בין מוטות סמוכים עם כיוון השעון בלבד. כלומר, מותר להעביר טבעת רק ממגדל 0 למגדל 1, ממגדל 1 למגדל 2, וממגדל 2 למגדל 0. אין להעביר טבעת ישירות ממגדל 0 למגדל 2.



כתבו פונקציה <u>רקורסיבית</u> בשם CyclicHanoi שמקבלת כפרמטר את מספר הטבעות n, את מגדל המקור source, ומגדל היעד target כמספרים שלמים (0, 1, או 2), ומדפיסה את הפתרון לבעיה. ניתן להניח כי source ≠ target ניתן להשתמש בפונקציה שove אשר מדפיסה את ההודעה המתאימה להעברת טבעת ממגדל source למגדל target אך ורק אם ההעברה היא בכיוון השעון. חתימת הפונקציה move מוגדרת כ:

void move(unsigned int source, unsigned int target);

אנא ממשו את הפונקציה CyclicHanoi בדף הבא.





```
void CyclicHanoi(unsigned int n, unsigned int source, unsigned int target) {
  unsigned int aux = 3-source-target;
  if (n == 0)
    return;
  if (next(source) == target)
    CyclicHanoi(n-1, source, aux);
    move(source, target);
    CyclicHanoi(n-1, aux, target);
  else {
    CyclicHanoi(n-1, source, target);
    move(source, aux);
    CyclicHanoi(n-1, target, source);
    move(aux, target);
    CyclicHanoi(n-1, source, target);
}
int next(int polenum) {
  return (polenum+1)%3;
}
```



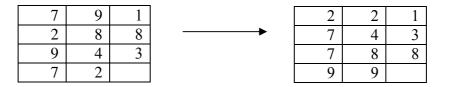


שאלה 3 (20 נקודות)

סטודנט בקורס למדעי המחשב החליט לפתח אלגוריתם מיון חדש. שיטת המיון שלו עובדת בצורה הבאה: בהנתן מערך של מספרים A, נייצג אותו בצורה של מטריצה עם m עמודות, כאשר ממלאים את השורות משמאל לימין עם איברי A לפי הסדר. נמיין כל עמודה במטריצה בנפרד ונחזיר לייצוג של מערך. נחזור על התהליך עם ערכי m הולכים וקטנים, עד אשר המערך יהיה ממויין.

A={ 7, 9, 1, 2, 8, 8, 9, 4, 3, 7, 2} : לדוגמא, עבור המערך

ולאחר מיון עמודות (צד ימין), ולאחר הבאה (צד שמאל), וקבל את המטריצה הבאה (צד ימין), ו3=m



(2, 2, 1, 7, 4, 3, 7, 8, 8, 9, 9) או, אם נחזיר לייצוג של מערך:

: כעת, נייצג את המערך שהתקבל כמטריצה עם 2 עמודות, ונמיין כל עמודה

2	2		1	2
1	7		2	3
4	3		4	7
7	8		7	8
8	9		8	9
9			9	

(ממוין) {1, 2, 2, 3, 4, 7, 7, 8, 8, 9} או, אם נחזיר לייצוג של מערך:

המוטיבציה לאלגוריתם זה היא התקווה כי בכל שלב של מיון עמודות, מספר האיברים שנמצאים במקומם הנכון הולך וגדל (במילים אחרות, אי-הסדר קטן).

א. ממשו את הפונקציה SortByMatrixColumn אשר מקבלת מערך מספרים A בגודל n ומספר טבעי m המציין את מספר העמודות (ביצוג המטריצה), וממבצעת שלב אחד של אלגוריתם המיון (עבור ערך m בסיבוכיות זמן (O(n²/m)). על הפונקציה לרוץ בסיבוכיות זמן (O(n²/m)). על הפונקציה לרוץ בסיבוכיות זמן ומאורדינטות במטריצה עם m עמודות ומחזירה את האינדקס המתאים במערך.



```
void SortByMatrixColumn (int *A, unsigned int n, unsigned int m) {
  int i, j, col, minid;
  for (col=0; col<m; col++)</pre>
    for (i=col; i<n; i+=m)</pre>
       minid = i;
       for (j=i+m; j< n; j+=m)
         if (A[j] < A[minid])
           minid = j;
       swap(A+i, A+minid);
    }
  }
}
void swap(int *x, int *y)
  int tmp = *x;
  *x = *y;
  *y = tmp;
}
```



m כתבו פונקציה הממיינת מערך ע"י שימוש בSortByMatrixColum כאשר נתון **מערך** של ערכי יורדים בגודל s. על האלגוריתם לבצע את התהליך המתואר לעיל עבור כל הערכים ב-m לפי הסדר רמירד

for (int i=0; i <s; i++)<="" th=""><th></th></s;>	
SortByMatrixColumn(A, n, m[i]);	
00102/110011111111111111111111111111111	
	_
	—
	_
	-
	-
	-
	-
אכן ימיין כל מערך קלט A אפשר ארפור און און ארן אפשר ארק המערך אדער המערך אפשר ארפור מספיק) איים אל מנת ש	ړ.
(באורך כלשהוא). נסחו את התנאי בשורה אחת בלבד.	



_



שאלה 4 (20 נקודות)

כתבו פונקציה translate המקבלת מחרוזת str, ושתי מחרוזות נוספות orig ו- new. כל המחרוזות מכילות אותיות בתחום 'a'-'z' בלבד. הפונקציה משנה את המחרוזת המקורית str, כך שבכל מקום בו הופיע תו מ- orig, אותיות בתחום 'a'-'z' מהפיע ב- orig שלא מופיעים ב- orig לא יושפעו. אם תו מופיע ב- orig יותר הוא יוחלף בתו המקביל מ- new. תווים ב- str שלא מופיעים ב- orig לא יושפעו. אם תו מופיע ב- orig יותר מפעם אחת, המופע האחרון קובע את כלל ההחלפה.

דוגמאות

orig	new	המרות	str	מחרוזת חדשה
abc	xyz	$ \begin{array}{c} 'a' \rightarrow 'x' \\ 'b' \rightarrow 'y' \\ 'c' \rightarrow 'z' \end{array} $	abookonc	xyookonz
abca	xyzd	$'a' \rightarrow 'd'$ $'b' \rightarrow 'y'$ $'c' \rightarrow 'z'$	abookonc	dyookonz

ים orig ו- המחרוזות הפונקציה לרוץ בסיבוכיות אורך המחרוזת אורך המחרוזת אורך המחרוזות אורך המחרוזות אורך המחרוזות אורך המחרוזות O(n+m), כאשר חבטיבוכיות מקום (נוסף) וו- O(1).

הנחיות נוספות:

- א. ניתן להניח שהמחרוזות orig בעלות אותו אורך.
 - ב. המחרוזות אינן ממויינות בשום צורה שהיא.
 - ג. אין להשתמש בפונקציות ספריה.

```
void translate(char *str, char *orig, char *new) {
  int convert_table['z'-'a'+1] = {0};

while (*orig) {
  convert_table[*orig-'a'] = *new;
  orig++;
  new++;
}

while (*str) {
  if (convert_table[*str-'a']) {
    *str = convert_table[*str-'a'];
  }
  str++;
}
```





<u>שאלה 5 (20 נקודות)</u>

הסיעות השונות במועצה מנסות להרכיב קואליציה חדשה. קואליציה תקפה הינה קבוצה של סיעות, אשר כל אחת מהן מוכנה לשתף פעולה עם כל יתר הסיעות בקבוצה, וכן, סך חברי כל הסיעות בקבוצה עולה על מחצית סך חברי המועצה

במועצת הארגון יש N סיעות, ו-M חברים סך-הכל (N ו-M הם קבועים המוגדרים באמצעות M-ו חברים סך-הכל (M ו-M המיעה הארכון יש parties המכיל את מספר חברי המועצה מכל סיעה – מספר חברי הסיעה ה-i במועצה מאוכסן בתא parties[i] .

מכיל 1 relation[i][j] התארת היחסים בין הקבוצות השונות: התא relation, הפומנות: התא מטריצה בשם relation[i][j] אינה בהכרח אם ורק אם הסיעה ה-i מוכנה לשתף פעולה עם הסיעה ה-j, ו-O אחרת. שימו לב כי המטריצה r אינה בהכרח סימטרית (ייתכן שסיעה i מוכנה לשתף-פעולה עם סיעה j, אך j אינה מוכנה לשתף פעולה עם i). ניתן להתעלם מן התאים באלכסון של המערך (כי כל סיעה מוכנה להשתתף בקואליציה עם עצמה).

עליכם לכתוב פונקציה בשם findc, אשר מחזירה <u>את מספר החברים</u> בקואליציה התקפה הגדולה ביותר האפשרית במועצה. אם לא קיימת אף קואליציה תקפה, על הפונקציה להחזיר 1-.

יש לפתור את הבעיה בשיטת BackTracking. פתרון רקורסיבי ללא BackTracking יקבל ניקוד חלקי בלבד.

:דוגמא: עבור הקבועים הבאים

#define N 4
#define M 120

ומטריצה relation הבאה:

1	1	1	0
1	1	1	0
1	1	1	0
1	0	0	1

ומערך parties הבא:

50
20
20
30

על הפונקציה להחזיר 90 (כי מפלגות 0,1,2 מוכנות להקים קואליציה, וסה"כ המנדטים שלהם הוא 90).



-	
[- 	
[- 	



```
int findc (unsigned int parties[N], unsigned int relation [N][N]) {
  int chosen[N] = \{0\}, size;
  size = findc_aux(parties, relation, chosen, 0);
  return (size > M/2) ? size : -1;
}
int findc_aux(int parties[N], int relation[N][N],
               int chosen[N], int id)
{
  int i, sum, size1=0, size2=0;
  if (id==N) {
    sum = 0;
    for (i=0; i< N; ++i)
      sum += parties[i]*chosen[i];
    return sum;
  }
  if (islegal(chosen, relation, id)) {
    chosen[id] = 1;
    size1 = findc_aux(parties, relation, chosen, id+1);
    chosen[id] = 0;
  size2 = findc_aux(parties, relation, chosen, id+1);
  return (size1 > size2) ? size1 : size2;
}
int islegal(int chosen[N], int relation[N][N], int id)
  int i;
  for (i=0; i< id; ++i) {
    if (chosen[i] && (relation[i][id]==0 ||
        relation[id][i]==0))
      return 0;
  return 1;
}
```



הפקולטה למדעי המחשב סמסטר אביב תשס"ו (2006)











הפקולטה למדעי המחשב סמסטר אביב תשס"ו (2006)

