



## מבוא למדעי המחשב מ"ח' (234114 \ 234117)

מועד ב' תשפ"ב

מבחן מסכם, 15.03.2022

2	3	4	1	1	
---	---	---	---	---	--

רשום/ה לקורס:

--	--	--	--	--	--	--	--	--	--

מספר סטודנט:

משך המבחן: 3 שעות.

חומר עזר: אין להשתמש בכל חומר עזר.

הנחיות כלליות לכולם:

- בדקו שיש 22 עמודים (4 שאלות) במבחן, כולל עמוד זה.
- בכל השאלות, הנכם רשאים להגדיר ולממש פונקציות עזר כרצונכם. לנוחיותכם, אין חשיבות לסדר מימוש הפונקציות בשאלה, ובפרט ניתן לממש פונקציה לאחר השימוש בה.
- אלא אם כן נאמר אחרת בשאלות, אין להשתמש בפונקציות ספריה או בפונקציות שמומשו בכיתה, למעט פונקציות קלט/פלט והקצאת זיכרון (`malloc`, `free`). ניתן להשתמש בטיפוס `bool` המוגדר ב-`stdbool.h`.
- אין להשתמש במשתנים סטטיים וגלובליים אלא אם נדרשתם לכך מפורשות.
- אפשר להניח שקורא התוכנית ידע לפענח את רעיונותיכם אך ורק מקריאת התוכנית אך בנוסף התוכנית יכולה להכיל תיעוד קל להבנה.
- כשאתם נדרשים לכתוב קוד באילוצי סיבוכיות זמן/מקום נתונים, אם לא תעמדו באילוצים אלה תוכלו לקבל בחזרה מקצת הנקודות אם תחשבו נכון ותציינו את הסיבוכיות שהצלחתם להשיג.
- נוהל "לא יודע": אם תכתבו בצורה ברורה "לא יודע/ת" על שאלה (או סעיף) שבה אתם נדרשים לקודד, תקבלו 20% מהניקוד. דבר זה מומלץ אם אתם יודעים שאתם לא יודעים את התשובה.
- נוסחאות שימושיות:

$$1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n} = \Theta(\log n) \quad \log 1 + \log 2 + \dots + \log n = \Theta(n \log n)$$

$$1^k + 2^k + 3^k + \dots + n^k = \Theta(n^{k+1}) \quad 1 + k + k^2 + k^3 + \dots + k^n = \Theta(k^n), k > 1$$

הנחיות כלליות לנבחנים במתכונת הרגילה:

- מלאו את הפרטים בראש דף זה ובדף השער המצורף, בעט בלבד.
- כתבו את התשובות על טופס המבחן בלבד, במקומות המיועדים לכך. שימו לב שהמקום המיועד לתשובה אינו מעיד בהכרח על אורך התשובה הנכונה.
- אנא סמנו טיטוטות באופן ברור על מנת שהן לא תיבדקנה.
- יש לכתוב באופן ברור, נקי ומסודר, ובעט בלבד.



צוות הקורס 234114/7

**מרצים:** פרופ' תומר שלומי (מרצה אחראי), גב' יעל ארז, ד"ר יוסי ויינשטיין, מר' איהאב ותד;  
**מתרגלים:** קטרין חדאד (מתרגלת אראית), מג'ד ח'ורי (מתרגל אחראי), רואי בנימין, מתן ממיסטבולוב,  
דמיטרי רבינוביץ', אור-אל אדיבי, מרוה מועלם, הראל וקנין, שקד ניסנוב, אדיר רחמים, יואב-מתן פרץ,  
דניאל ליברמו. צביקה לזר. סתיו רות.

**בהצלחה**



## שאלה 1 (25 נקודות):

א. (8 נקודות) חשבו את סיבוכיות הזמן והמקום של הפונקציה  $f1$  המוגדרת בקטע הקוד הבא, כפונקציה של  $n$ . אין צורך לפרט את שיקוליכם. חובה לפשט את הביטוי ככל שניתן.

```
void f1(int n)
{
    int x = 0;
    for (int i = 1; i < n; i++)
        for (int j = 1; j < n; j *= 2)
            x++;
}
```

סיבוכיות מקום:  $\theta(1)$ סיבוכיות זמן:  $\theta(n \log n)$ 

ב. (9 נקודות) חשבו את סיבוכיות הזמן והמקום של הפונקציה  $f2$  המוגדרת בקטע הקוד הבא, כפונקציה של  $n$ . אין צורך לפרט את שיקוליכם. חובה לפשט את הביטוי ככל שניתן.

```
void f2(int n) {
    for(int i=1; aux2(2,i)<n; i++){
        for(int j=0; j<n*n; j+=i)
            printf("YOU GOT THIS!\n");
    }

    int aux2(int x, int n) {
        int res = 1;
        for (int i = 0; i < n; ++i)
            res = res * x;
        return res;
    }
}
```

סיבוכיות מקום:  $\theta(1)$ סיבוכיות זמן:  $\theta(n^2 \log \log n)$



ג. (8 נקודות) חשבו את סיבוכיות הזמן והמקום של הפונקציה  $f3$  המוגדרת בקטע הקוד הבא, כפונקציה של  $n$ . אין צורך לפרט שיקולים. חובה לפשט את הביטוי ככל שניתן. יש להניח כי הפונקציה  $\text{sqrt}(n)$  מחזירה את השורש הריבועי של הפרמטר שהיא מקבלת וכי סיבוכיות הזמן והמקום שלה היא:  $\theta(1)$ .

```
int f3(int n)
{
    if (n <= 2)
        return 1;
    f3(2*f3(sqrt(n)));
    return n/2;
}
```

סיבוכיות מקום:  $\theta(\log \log n)$

סיבוכיות זמן:  $\theta(\log n)$



## שאלה 2 (25 נק')

יהי  $arr$  מערך של מספרים שלמים אי שליליים. **מערך סכום מצטבר** של המערך  $arr$  הוא מערך שבו האיבר באינדקס  $i$  שווה לסכום כל האיברים במערך  $arr$  מאינדקס 0 עד האינדקס  $i$  (כולל).

**דוגמא:** עבור המערך הבא:

1	0	4	2	2	5
---	---	---	---	---	---

מערך הסכום המצטבר שלו:

1	1	5	7	9	14
---	---	---	---	---	----

עליכם לממש את הפונקציה הבאה:

```
void findSubArray(int* cumsum, int n, int sum, int indices[N]);
```

הפונקציה מקבלת מערך סכום מצטבר של  $arr$ , את גודלו  $n$ , סכום חיובי  $sum$  ומערך  $indices$  שבו 2 איברים. הפונקציה מחפשת רצף של איברים סמוכים במערך  $arr$  אשר סכומם הוא  $sum$ . אם קיים רצף כזה, הפונקציה תרשום באיבר הראשון ב  $indices$  את האינדקס השמאלי של הרצף ובאיבר השני את האינדקס הימני של הרצף. אם לא קיים רצף כזה, הפונקציה תרשום ב-1 וב-2 איברי המערך  $indices$ . אם קיים יותר מרצף אחד, ניתן להחזיר אחד מהם.

**דוגמא:** עבור מערך הסכום המצטבר לעיל וסכום רצוי 6, הפונקציה יכולה להחזיר האינדקסים 1 ו-3 שכן האיברים באינדקסים 1 עד 3 במערך  $arr$  סכומם שווה ל-6. הפונקציה גם יכולה להחזיר האינדקסים 2 ו-3.

**הערות ודגשים:**

- שימו לב שגודל מערך הסכום המצטבר שווה לגודל המערך המקורי.
- המערך  $arr$  **אינו** נתון לפונקציה.
- ניתן להניח כי הקבוע  $N=2$  מוגדר בעזרת `#define`.
- בפתרון שלכם, אסור לשנות את התוכן של המערך `cumsum` אפילו לא באופן רגעי.

**דרישות סיבוכיות:**

- סיבוכיות זמן:  $\Theta(n)$
- סיבוכיות מקום נוסף:  $\Theta(1)$

אם לדעתכם לא עמדתם בדרישות הסיבוכיות, אנא ציינו את הסיבוכיות שהגעתם אליה.

**המשך השאלה בעמוד הבא...**



```
#define N 2
void findSubArray(int cumsum[], int n, int sum, int indices[N]){
    int r = 0, l = 0, sum_from_left = 0;
    for(int i = 0; i < N; i++){
        indices[i] = -1;
    }
    while(r < n){
        if(cumsum[r] - sum_from_left > sum){
            sum_from_left = cumsum[l];
            l++;
        }
        else if(cumsum[r] - sum_from_left < sum) r++;
        else {
            indices[0] = l;
            indices[N-1] = r;
            return;
        }
    }
}
```



### שאלה 3 (25 נקודות) :

**הגדרה:** מחרוזת  $str$  נקראת  $k$  - בטוחה אם היא מחרוזת שבה כל 2 אותיות זהות שומרות על מרחק של לפחות  $k$  אותיות זו מזו (כלומר, מפרידות ביניהן לפחות  $k$  אותיות). מחרוזת באורך  $n$  המורכבת מאותיות שונות זו מזו הינה  $(n-1)$ -בטוחה.

**לדוגמא:**

- המחרוזת "abcabdca" היא 2-בטוחה.
- המחרוזת "abaebdca" היא 1-בטוחה (שני המופעים של האות  $a$  נמצאים במקומות 0 ו-2 ולכן הם מופרדים ע"י אות אחת בלבד).
- המחרוזת "aabcdfre" היא 0-בטוחה כיוון ששני המופעים של האות  $a$  אינם מופרדים ע"י אף אות אחרת.

ממשו את הפונקציה :

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

המקבלת מחרוזת  $str$  ומחזירה את  $k$  המקסימלי עבורו המחרוזת היא  $k$ -בטוחה. ניתן להניח כי המחרוזת המתקבלת מורכבת מאותיות אנגליות קטנות בלבד.

• **דרישות:**

- סיבוכיות זמן:  $\theta(n)$  כאשר  $n$  הוא אורך המחרוזת,
- סיבוכיות מקום נוסף:  $\theta(1)$
- אם לפי חישוביכם לא עמדתם בדרישות הסיבוכיות אנא ציינו כאן את הסיבוכיות שהגעתם אליה.

```
#define LETTERS 'z' - 'a' + 1

int get_safety(char* str) {
    int places[LETTERS];
    int len = strlen(str);
    // strlen is the function that we learned in
    // class and you are supposed to implement it in the exam if you used it!!

    int max_k = len - 1;
    for(int i = 0; i < LETTERS; i++)
        places[i] = -1;

    for(int i = 0; i < len; i++) {
        if(places[str[i] - 'a'] != -1 && i - places[str[i] - 'a'] <= max_k)
            max_k = i - places[str[i] - 'a'] - 1;
        places[str[i] - 'a'] = i; //update latest position
    }
    return max_k;
}
```

**שאלה 4 (25 נקודות) :**

נתונים  $N$  שחקנים שמספריהם  $0, \dots, N-1$ , וברצוננו לשבץ אותם לשתי קבוצות זרות של שחקנים  $P$  ו- $Q$ . נתונה לכם מטריצה בינרית  $A$  בגודל  $N \times N$  (מטריצה בינרית היא מטריצה שערך כל כניסה בה הוא 0 או 1). המטריצה  $A$  מייצגת אילוצים על השיבוצים החוקיים כך שאם  $A[i][j] = 1$  אז שני השחקנים  $i$  ו- $j$  יכולים לשחק באותה קבוצה, אחרת, כלומר אם  $A[i][j] = 0$  אזי השחקנים  $i$  ו- $j$  לא יכולים לשחק באותה קבוצה. שימו לב שמתקיים כי  $A[i][j] = A[j][i]$  לכל זוג שחקנים, וכי לכל  $i$  מתקיים  $A[i][i] = 1$  לכל  $i$ .

**שיבוץ חוקי של שחקנים למשחק** הינו חלוקה של קבוצת השחקנים לשתי קבוצות זרות  $P$  ו- $Q$  כך שכל אחת מהקבוצות עונה על האילוצים של המטריצה  $A$ . כל השחקנים חייבים להיות משובצים, וכל שחקן משובץ לקבוצה אחת בלבד. **שימו לב:** בניגוד למשחקים במציאות, בשאלה זו יתכנו שתי קבוצות עם גדלים שונים.

עליכם לכתוב את הפונקציה הבאה:

```
int find_num_partitions(int A[N][N]);
```

המקבלת מערך דו ממדי  $A$  המיצג את מטריצת האילוצים, ומחזירה את מספר השיבוצים החוקיים.

**לדוגמה,** עבור המטריצה  $A$  הבאה:

	0	1	2	3	4
0	1	1	0	0	1
1	1	1	1	1	1
2	0	1	1	1	0
3	0	1	1	1	0
4	1	1	0	0	1

הפונקציה תחזיר 2 עבור שני השיבוצים האפשריים הבאים:

- $P=\{0,1,4\}$ ,  $Q=\{2,3\}$
- $P=\{0,4\}$ ,  $Q=\{1,2,3\}$

**שימו לב:** השיבוץ  $P=\{1,2,3\}$ ,  $Q=\{0,4\}$  זהה לשיבוץ ההפוך  $P=\{0,4\}$ ,  $Q=\{1,2,3\}$  ולכן אינו נספר שוב כשיבוץ חוקי.

**המשך השאלה בעמוד הבא...**





## הערות:

- יש להשתמש בשיטת backtracking כפי שנלמדה בכיתה.
- בשאלה זו אין דרישת סיבוכיות, אולם כמקובל ב-backtracking, יש לוודא שלא מתבצעות קריאות רקורסיביות מיותרות עם פתרונות שאינם חוקיים.
- ניתן ומומלץ להשתמש בפונקציות עזר (ויש לממש את כולן).
- הקבוע N מוגדר ב-#define.

```
#define N 5
#define TEAMS 2
#define CLEAN -1

int find_num_partition(int A[N][N])
{
    if (N==0) return 0;
    int teams[TEAMS][N], sizes[TEAMS]={0};
    for (int i =0; i < TEAMS; i++)
    {
        for (int j=0; j<N; j++)
            teams[i][j] = CLEAN;
    }
    teams[0][0] = 0;
    sizes[0] = 1;
    return find_num_partition_aux(A, teams, sizes, 1);
}

int find_num_partition_aux(int A[N][N], int teams[TEAMS][N], int
sizes[TEAMS],int p){
    if (p == N)
        return 1;
    int part_count = 0;
    for (int i = 0; i < TEAMS; i++)
    {
        if (check_assignment(A, teams[i], sizes[i], p))
        {
            teams[i][sizes[i]]=p;
            sizes[i]++;
            part_count+= find_num_partition_aux(A, teams,sizes, p+1);
            teams[i][sizes[i]] = CLEAN;
            sizes[i]--;
        }
    }
    return part_count;
}

bool check_assignment( int A[N][N],int team[N], int size, int p)
{
    if (size == 0)
        return true;
    if (p < team[size-1]) return false;
    for (int i =0; i < size; i++)
    {
```



---

```
        if(A[team[i]][p] == 0)
            return false;
    }
    return true;
}
```