האוניברסיטה הפתוחה

כ"א באדר ב' תשפ"ב

476 - מס' שאלון

במרץ 2022

24

מס' מועד 74

סמסטר 2022א

20454 / 4

שאלון בחינת גמר

ב Java מבוא למדעי המחשב ושפת - 20454

משך בחינה: 3 שעות

בשאלון זה 15 עמודים

מבנה הבחינה:

קראו בעיון את ההנחיות שלהלן:

- * בבחינה יש חמש שאלות.
- * כל התכניות צריכות להיות מתועדות היטב.

יש לכתוב תחילה בקצרה את האלגוריתם וכל הסבר נוסף הדרוש להבנת התכנית. יש לבחור בשמות משמעותיים למשתנים, לפונקציות ולקבועים שבתכנית.

תכנית שלא תתועד כנדרש לעיל תקבל לכל היותר % 85 מהניקוד.

* יש להקפיד לכתוב את התכניות בצורה מבנית ויעילה.

תכנית לא יעילה לא תקבל את מלוא הנקודות.

- * אם ברצונכם להשתמש בתשובתכם בשיטה או במחלקה הכתובה בחוברת השקפים, אין צורך שתעתיקו את השיטה או את המחלקה למחברת הבחינה. מספיק להפנות למקום הנכון, ובלבד שההפניה תהיה מדויקת (פרמטרים, מיקום וכו').
 - י אין להשתמש במחלקות קיימות ב- Java , חוץ מאלו המפורטות בשאלות הבחינה. *
 - * יש לשמור על סדר; תכנית הכתובה בצורה בלתי מסודרת עלולה לגרוע מהציון.
 - * בכתיבת התכניות יש להשתמש אך ורק במרכיבי השפה שנלמדו בקורס זה אין להשתמש במשתנים גלובליים!
 - * את התשובות לשאלות 3 5 יש לכתוב על גבי השאלון. לא נבדוק תשובות שייכתבו במקום אחר!
 - . API אפשר לתעד בעברית. אין צורך בתיעוד *

חומר עזר:

חוברות השקפים 7-12.

אין להכניס חומר מודפס נוסף או חומר אחר מכל סוג.

אין להכניס מחשב או מחשבון או מכשיר אלקטרוני מכל סוג שהוא.

בהצלחה !!!

חלק א – עליכם לענות על כל השאלות בחלק זה במחברת הבחינה

שאלה 1 (25 נקודות)

.(char) אערכיו הם תווים m שורות ו- n) n×m בגודל ,mat נתון מערך דו-ממדי ,mat נתון מערך אווים (

כמו כן נתונה מחרוזת תווים pattern.

: נגדיר מסלול-אותיות (letter-path) במערך אם הוא מקיים את התנאים

- 1. המסלול מתחיל בתא הראשון במערך שורה ראשונה ועמודה ראשונה.
- 2. אפשר לעבור מתא אחד לשני רק אם הוא שכן שלו מימין, משמאל, למעלה או למטה. לא באלכסון.
- .pattern אפשר ללכת מתא לתא רק אם גם התא הבא מכיל תו שהוא אחד מהתווים במחרוזת
 - 4. המסלול לא יכול לחזור לתא בו הוא היה כבר!

סעיף א: (15 נקודות)

כתבו שיטה סטטית רקורסיבית בשם lengthPath המקבלת מערך דו-ממדי mat מלא בתווים, ומחרוזת תווים pattern. השיטה צריכה להחזיר את אורכו של מסלול האותיות הארוך ביותר שיש במערך.

אם בתא הראשון במערך – שורה ראשונה ועמודה ראשונה - מופיע תו שלא נמצא ב-pattern, השיטה צריכה להחזיר 0.

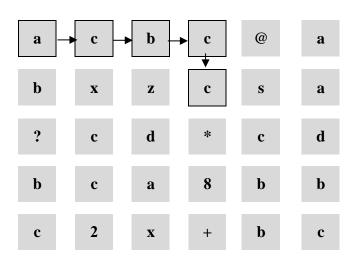
חתימת השיטה היא:

public static int lengthPath (char[][] mat, String pattern)

"abc" היא pattern לדוגמא, נניח שהמחרוזת

במערך mat להלן מסומן מסלול-אותיות באורך מקסימלי

. שימו לב שבמערך יש עוד מסלול-אותיות באורך a-b 2, אבל הוא קצר יותר מהמסלול המסומן.



```
return lengthPath(mat,pattern,0,0,0,0,1,0);
public static int lengthPath(char[][] mat, String pattern, int i, int j, int prevI, int privI, int pathLength, int charIndex) {
    int maxPath = pathLength;
    char currentChar = pattern.charAt(charIndex);
    if (j > 0 && (j-1 != privJ || i != prevI) && mat[j-1][i] == currentChar) {
        int path = lengthPath(mat, pattern, i, j-1, i, j, pathLength+1, 0);
        maxPath = Math.max(maxPath, path);
   if (i > 0 && (j != privJ && i-1 != prevI) && mat[j][i-1] == currentChar) {
        int path = lengthPath(mat, pattern, i-1, j, i, j, pathLength+1, 0);
        maxPath = Math.max(maxPath, path);
    if (i < mat.length && (j+1 != privJ || i != prevI) && mat[j+1][i] == currentChar) {</pre>
        int path = lengthPath(mat, pattern, i, j+1, i, j, pathLength+1, 0);
        maxPath = Math.max(maxPath, path);
    if (j < mat[j].length && (j != privJ || i+1 != prevI) && mat[j][i+1] == currentChar) {
        int path = lengthPath(mat, pattern, i+1, j, i, j, pathLength+1, 0);
        maxPath = Math.max(maxPath, path);
    if (charIndex < pattern.length()-1) {</pre>
        int path = lengthPath(mat, pattern, i, j, prevI, privJ, pathLength,charIndex+1);
        maxPath = Math.max(maxPath, path);
    return maxPath:
```

public static int lengthPath (char[][] mat, String pattern) {

סעיף ב: (10 נקודות)

נגדיר שמסלול האותיות יכול להתחיל בכל תא במערך, ולא דווקא בתא הראשון.

כתבו שיטה סטטית רקורסיבית בשם maxPath המקבלת מערך דו-ממדי mat מלא בתווים, ומחרוזת תווים pattern. השיטה צריכה להחזיר את אורכו של מסלול האותיות הארוך ביותר שיש במערך.

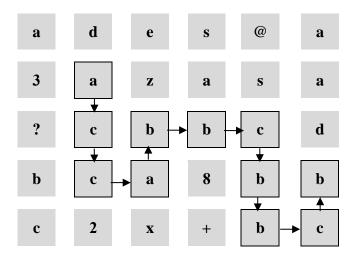
אם באף תא במערך לא מופיע תו שנמצא ב-pattern, השיטה צריכה להחזיר 0.

"abc" היא pattern לדוגמא, נניח שהמחרוזת

במערך mat להלן מסומן מסלול-אותיות באורך מקסימלי mat

שימו לב שבמערך יש עוד 2 מסלולי-אותיות באורך מקסימלי 1. (שניהם מתחילים בתא שבשורה האחרונה ובעמודה הראשונה).

- c-b-c-a-b-b-c-b-c-b .1
- c-b-c-b-b-c-b .2



חתימת השיטה היא:

public static int maxPath (char[][] mat, String pattern)

אתם יכולים להשתמש בשיטה lengthPath מסעיף א גם אם לא כתבתם אותה.

שימו לב שבמקרה כזה אפשר להניח שחתימת השיטה מסעיף א היא זו שכתובה למעלה בסעיף א, או:

public static int lengthPath (char[][] mat, String pattern, int row, int col) כאשר col - ו row הם האינדקסים של השורה והעמודה

הנחיות לשני הסעיפים:

- השיטות שתכתבו צריכות להיות רקורסיביות ללא שימוש בלולאות כלל. כך גם כל שיטות העזר שתכתבו (אם תכתבו) לא יכולות להכיל לולאות.
 - אפשר להשתמש בהעמסת-יתר (overloading).
- אפשר להניח שהמטריצה אינה null ואינה ריקה. כמו כן אפשר להניח שמספר העמודות בכל השורות שווה (כלומר, המטריצה היא מלבנית). אין צורך לבדוק זאת!
 - אפשר להניח שהמחרוזת אינה null ואינה ריקה.
- מותר לשנות את המערך במהלך השיטה, אבל בסופה הוא צריך לחזור למצבו המקורי.
- אין צורך לדאוג ליעילות השיטה, אבל כמובן שצריך לשים לב לא לעשות קריאותרקורסיביות מיותרות!
- כדי לדעת אם תו נמצא במחרוזת, אפשר להשתמש בשיטה indexOf של המחלקה
 String, המחזירה את האינדקס של התו במחרוזת, ואם הוא לא נמצא, מחזירה
 בחרוזת, ואם הוא לא נמצא, מחזירה
 - אל תשכחו לתעד את מה שכתבתם.

```
public static int maxPath(char[][] mat, String pattern) {
    return maxPath(mat, pattern, 0, 0, 0, 0);
private static int maxPath(char[][] mat, String pattern, int xIndex, int yIndex, int charIndex, int sum) {
    int pathSum = sum;
    char currentChar = pattern.charAt(charIndex);
    char element = mat[yIndex][xIndex];
    if (currentChar == element) {
        int path = lengthPath(mat, pattern);
        pathSum = Math.max(pathSum, path);
    if (charIndex < pattern.length() - 1) {</pre>
        int path = maxPath(mat, pattern, xIndex, yIndex, charIndex + 1, sum);
        pathSum = Math.max(pathSum, path);
    } else {
        if (xIndex < mat.length) {</pre>
            int path = maxPath(mat, pattern, xIndex + 1, yIndex, 0, sum);
            pathSum = Math.max(pathSum, path);
        if (yIndex < mat[xIndex].length) {</pre>
            int path = maxPath(mat, pattern, 0, yIndex + 1, 0, sum);
            pathSum = Math.max(pathSum, path);
    return pathSum;
```

שאלה 2 (25 נקודות)

אין צורך \mathbf{n} באורך \mathbf{n} באורך חד-ממדי משהם בטווח המלא במספרים שלמים המלא מערך חד-ממדי ממוין! לבדוק זאת). המערך אינו ממוין!

כתבו שיטה סטטית findDuplicate המקבלת את המערך a כפרמטר ומחזירה מספר שמופיע במערך יותר מפעם אחת.

לדוגמא:

- .5 הערך את הערך $\{2,4,5,3,5,1\}$ השיטה בהינתן המערך
- $\{1, 1, 1, 2, 2, 2, 2\}$ בהינתן המערך $\{1, 1, 1, 2, 2, 2, 2, 2\}$ השיטה יכולה להחזיר את הערך •

חתימת השיטה היא:

public static int findDuplicate(int []a)

רמז – מותר לשנות את המערך. אין צורך להחזיר אותו למצבו המקורי.

מה סיבוכיות זמן הריצה והמקום של השיטה שכתבתם? הסבירו תשובתכם.

אין צורך n-1-1 אין ביווח בין null אפשר המספרים בו הם בטווח בין null אין צורך לבדוק זאת.

שימו לב:

השיטה שתכתבו צריכה להיות יעילה ככל הניתן, גם מבחינת סיבוכיות הזמן וגם מבחינת סיבוכיות המקום. תשובה שאינה יעילה מספיק כלומר, שתהיה בסיבוכיות גדולה יותר מזו הנדרשת לפתרון הבעיה תקבל מעט נקודות בלבד.

אל תשכחו לתעד את מה שכתבתם!

```
public static int findDuplicate(int[] a)
    for (int i = 0; i < a.length; i++){
        if (a[0] == a[a[0]]){
            return a[0];
        // swap(0, a[0]);
        int temp = a[0];
        a[0] = a[a[0]];
        a[temp] = temp;
    return 0;
```

חלק ב - את התשובות לשאלות 3- 5 יש לכתוב על גבי השאלון. לא נבדוק תשובות שייכתבו במקום אחר!

שאלה 3 (20 נקודות)

נניח שהמחלקה Node שלהלן מממשת עץ בינרי.

```
public class Node {
    private int _number;
    private Node _leftSon, _rightSon;

public Node (int number) {
        _number = number;
        _leftSon = null;
        _rightSon = null;
}

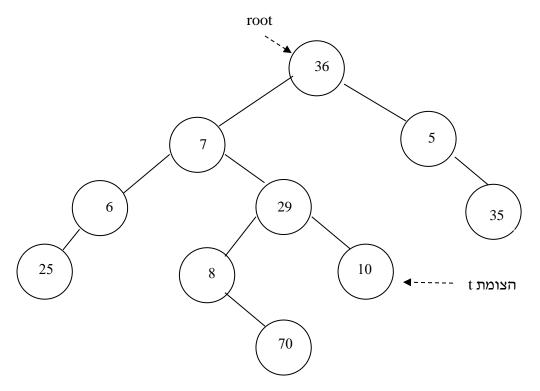
public int _getNumber() { return _number; }
    public Node _getLeftSon() { return _leftSon; }
    public Node _getRightSon() { return _rightSon; }
}
```

המחלקה BinaryTree מאגדת בתוכה שיטות סטטיות לטיפול בעץ בינרי.

בין השיטות נתונות השיטות why ו- what הבאות. שתיהן מקבלות את שורש העץ ועוד צומת אחד שקיים בעץ:

```
public static Node why(Node root, Node t)
{
    if (root==null || root.getLeftSon()==t ||
        root.getRightSon() == t)
           return root;
    Node temp = why(root.getLeftSon(),t);
    if (temp==null)
        return why(root.getRightSon(),t);
    return temp;
}
public static int what(Node root, Node t)
{
    if (root == null)
        return 0;
    if(root == why(root,t))
        return 1;
    return 1+ what(root, why(root,t));
}
```

נתון העץ הבינרי הבא, ששורשו הוא root



צנו על הסעיפים הבאים:

ידייקו (א) מה תחזיר השיטה אינה שיטה אינה בעקבות הקריאה (א) אינה (נ נקי) (אינה מאינה שיטה אינה אינה אינה מאינה (נ נקי) בתשובתכם.

התשובה היא:

29

ערך אותו ערך BinaryTree.why(root, t1) שהקריאה בסעיף איזיר אותו ערן (ב) נקי) (ב) אהם יש צומת אחר נולם, איזירה בסעיף איזירה בסעיף איזירה בסעיף איזירה בסעיף איזירו למה לא. דייקו בתשובתכם.

התשובה היא:

8

(ג) מה מבצעת השיטה why באופן כללי כשהיא מקבלת כפרמטר שורש של עץ בינרי why וצומת נוסף t וצומת נוסף t? שימו לב, עליכם לתת תיאור ממצה של מה עושה השיטה באופן כללי, ולא תיאור של מה עושה כל שורה בשיטה, או איך היא מבצעת זאת. כלומר, מה המשמעות של הערך שהשיטה מחזירה? התייחסו למקרי קצה!

התשובה היא:

<u>השיטה בודקת האם הבן הימני או השמאלי של צומת מסויימת</u> שווה לערך t שמתקבלת בשיטה. במידה וכן , מחזירה את האב. במידה ולא תחזיר NULL

שובה היא:	
3	
תחזיר אותו ערך BinaryTree.what(root, t1) אחר דו שהקריאה נו אחר וו אחר אותו ערך (ה) (ה) אחר אותו אחר אותו ערן	(4 נק
שהחזירה what בסעיף ד? אם כן, כתבו מיהו, אם יש יותר מצומת אחד כזה, כתבו את	
כולם, אם אין, הסבירו למה לא. דייקו בתשובתכם.	
ובה היא:	התש
8	
,root באופן כללי כשהיא מקבלת כפרמטר שורש של עץ בינרי what ו) (ו) מה מבצעת השיטה	-> 21
וצומת נוסף t؛ שימו לב, עליכם לתת תיאור ממצה של מה עושה השיטה באופן כללי ,	נב בנן
ולא תיאור של מה עושה כל שורה בשיטה, או איך היא מבצעת זאת. התייחסו למקרי	(3 בלן
קצה!	(2 (()
:112/	<i>(</i> 3 בלן
ין צוו:	<i>(</i> 3 בכן
ובה היא:	התש
ובה היא: טה סוכמת את עומק העץ כולל השורש עד למציאת בן שמאלי או ימ	התש <u>השי</u>
ובה היא:	התש <u>השי</u>
ובה היא: טה סוכמת את עומק העץ כולל השורש עד למציאת בן שמאלי או ימ	התש <u>השי</u>
ובה היא: טה סוכמת את עומק העץ כולל השורש עד למציאת בן שמאלי או ימ ווה לt .	התש <u>השי</u> ששו
ובה היא: טה סוכמת את עומק העץ כולל השורש עד למציאת בן שמאלי או ימ ווה לt . דה ואין כזה , השיטה תחזיר את עומק העץ המלא.	התש <u>השי</u> ששו ——
ובה היא: טה סוכמת את עומק העץ כולל השורש עד למציאת בן שמאלי או ימ ווה לt .	^{התש} השי ששו במיז

נתונות המחלקות הבאות:

```
public class AAA
{
    private int _val;
    public AAA() {
       _val = 1;
    public AAA(int val) {
       _val = val;
    }
    public int getVal() {
        return _val;
    public void setVal (int val) {
       _val = val;
    public String toString() {
        return "_val=" + _val;
    }
} //end of class AAA
public class BBB extends AAA
   private String _st;
    public BBB() {
       _st = "bbb";
    public BBB(String st, int val) {
       super(val);
       _st = st;
    }
    public String getSt() {
        return _st;
    }
    // המשך המחלקה בעמוד הבא
```

כמו כן, נתונה באותו פרויקט המחלקה Driver ובתוכה השיטה main הבאה:

```
public static void main (String[] args)
{
    AAA a = new AAA(5);
    BBB b = new BBB();
    System.out.println(a);
    System.out.println(b);
}
```

סעיף א: (2 נקודות)

מה הפלט שיודפס לאחר ביצוע קטע הקוד שבשיטה main!

:התשובה היא

```
_____val = 5
_val = 1 _st = bbb
```

סעיף ב: (3 נקודות)

ות הבאות: main אם נוסיף בסוף השיטה 1.

```
a = b;
System.out.println (a.equals(b)); a AAA = new BBB()
```

מה יודפס כתוצאה מביצוע הפקודה ואיזו גרסה של השיטה equals מה יודפס

התשובה היא (הקיפו בעיגול את התשובה הנכונה):

```
true / false :מדפס
```

השיטה שתופעל היא: זו שבמחלקה BBB / זו שבמחלקה

2. אם נוסיף ל-main לאחר הפקודות שבסעיף ב.1 את הפקודה:

System.out.println (b.equals(a));

מה יודפס כתוצאה מביצוע הפקודה ואיזו גרסה של השיטה equals מה יודפס

התשובה היא (הקיפו בעיגול את התשובה הנכונה):

```
true / false : יודפס
```

השיטה שתופעל היא: זו שבמחלקה BBB / זו שבמחלקה

סעיף ג: (4 נקודות)

: שבמחלקה main את הפקודות הבאות הוספנו לשיטה

```
AAA a2 = new BBB();
BBB b2 = new BBB("bbb", 2);
BBB b3 = new BBB();
```

מה יודפס בעקבות כל אחת מהפקודות הבאות:

1. System.out.println (a2.equals(b3));

:התשובה היא

False

2. System.out.println (b3.equals(a2));

התשובה היא:

False

3. System.out.println (b2.equals(b3));

התשובה היא:

BBB equals false

4. System.out.println (b3.equals(b));

:התשובה היא

BBB equals true

סעיף ד: (5 נקודות)

הוספנו למחלקה AAA שתי שיטות חדשות (ללא קשר לסעיפים הקודמים):

```
public boolean equals (Object obj) {
    _val++;
    AAA a = (AAA) obj;
    return a._val == (_val - 1);
}

public boolean eq(AAA a) {
    return super.equals(a);
}
```

כמו כן, הוספנו לשיטה main של המחלקה Driver את הפקודות הבאות:

```
AAA a11 = new AAA(2);

AAA a22 = new AAA(2);

Object a33 = a11;
```

מה יקרה/יודפס בעקבות כל אחת מהפקודות הבאות? הקיפו בעיגול את התשובה הנכונה.

1. System.out.println (a11.equals(null));

יודפס true יודפס / false שגיאת קומפילציה / שגיאת ומן ריצה

2. System.out.println (a11.equals(a22));

יודפס false יודפס / true שגיאת קומפילציה / שגיאת זמן ריצה

3. System.out.println (a33.equals(a33));

יודפס true שגיאת אודפס / שניאת זמן ריצה / שניאת זמן ריצה

- 4. System.out.println (a22.eq(a22)); // eq שימו לב, כאן נקראה השיטה
 - יודפס false יודפס / true שגיאת קומפילציה / שגיאת זמן ריצה
- 5. System.out.println (a11.eq(a33)); // eq שימו לב, כאן נקראה השיטה

יודפס true יודפס / false יודפס / true יודפס

שאלה 5 (16 נקודות)

נתונה המחלקה IntNode הבאה, המייצגת איבר ברשימה מקושרת חד-סטרית המכילה מספרים שלמים:

```
public class IntNode
{
    private int _value;
    private IntNode _next;

    public IntNode(int val, IntNode n) {
        _value = val;
        _next = n;
    }

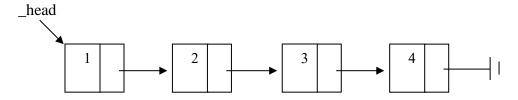
    public IntNode getNext() {
        return _next;
    }
    public int getValue() {
        return _value;
    }
}
```

נתונה רשימה מקושרת חד-סטרית, הממומשת בעזרת המחלקה IntList שלהלן:

```
public class IntList
   private IntNode head;
    public IntList()
        head = null;
    public int secret (int x)
        int count=0;
        IntNode p = head, q = head.getNext();
        while (p!=null && q!=null)
            if (p!=q && q.getValue() - p.getValue() == x)
                System.out.println ("("+p.getValue()+
                                     ","+q.getValue()+")");
                p = p.getNext();
                q = q.getNext();
                count++;
            else if(q.getValue() - p.getValue() < x)</pre>
                q = q.getNext();
            else
                p = p.getNext();
        return count;
    }
     // end of class IntList
```

הניחו שיש במחלקה גם שיטה שמכניסה ערכים לרשימה. אינכם צריכים לדאוג לכך.

בשאלות להלן, נסמן את איברי הרשימה כמספרים מופרדים בפסיקים, בתוך סוגריים מסולסלים. כך לדוגמא, נסמן $\{\ 1\ ,\ 2\ ,\ 3\ ,\ 4\ \}$ את הרשימה שלהלן (המספר הראשון משמאל הוא המספר שבראש הרשימה):



בהנחה שהרשימה list עליה נפעיל את השיטה בהנחה

list =
$$\{-6, -3, -2, 0, 1, 3, 7, 8, 10\}$$

צנו על הסעיפים הבאים:

סעיף א (4 נקודות)

איזה ערך תחזיר הקריאה לשיטה (list.secret(4) יומה תדפיס השיטה!

	:התשובה היא
 3	יוחזר:
: כל השורות יתמלאו) -6 , -2	יודפס (לא בהכרו
 -3 , 1	
 3,7	

סעיף ב (4 נקודות)

יהיה 2י שלעיל הערך שיוחזר מהשיטה ווst.secret(x) אם יש x כך שבקריאה אם יש א כן, מה ערכו של איז אם לא, נמקו מדוע.

:התשובה היא
 5

סעיף ג (3 נקודות)

מה מבצעת השיטה secret באופן כללי כשהיא מופעלת על רשימה חד-סטרית ממוינת בסדר עולה ממש (אין מספרים זהים), ומקבלת כפרמטר מספר שלם חיובי x: שימו לב, עליכם לתת תיאור ממצה של מה עושה השיטה באופן כללי, ולא תיאור של מה עושה כל שורה בשיטה, או איך היא מבצעת זאת. כלומר, מה המשמעות של הערך שהשיטה מחזירה, ומה היא מדפיסה? התייחסו למקרי קצה.

:התשובה היא

טנה מאיקס אז רק הקיו יתקדם. במידה וגדול מאיקס הצומת תתקדם	·
()	סעיף ד (5 נקודוו
ת הזמן של השיטה secret י.	1. מהי סיבוכיו
אח שהרשימה ממוינת בסדר עולה ממש, מהי סיבוכיות הזמן הנדרשת לביצוע מה	אם לא מובי .2
טה secret! נמקו והסבירו את תשובתכם. אין צורך לכתוב את השיטה שתעשה	שעושה השי
	זאת.
	:התשובה היא
	O(n(2 .
	((O(N Log(n .
Quick sortביימוש ב	ניתן לעשות ש

בהצלחה!