הרחבה והעשרה

יעילות ורקורסיה:

- <u>לעבור על פתרונות לשאלות רקורסיה ויעילות שעשיתי</u> (בבלו ג'יי/ שמרדף/ פתרונות של אחרים) שאלות ברקורסיה:
 - שאלת רקורסיה של דוד מ-2012א (להסתכל על פתרון לא שלי)
 - (פתרון בבלו ג'יי) 2016 מועד א2 (פתרון בבלו ג'יי)
 - 6א מועד א 2016 -
 - 3ב מועד א 2017 -
 - 12 מועד ב -
 - 22018 2018
 - K המלכות
 - לפתור תרגילי מעקב שיבגני שלח אין צורך ·
 - רקורסיה ברשימות (מצגת רשימות מקושרות, שקופית 34)
 - לענות על השאלות מהמצגות מפגשים של יעילות, רקורסיה, ורשימות
 - לצפות בהקלטות מפגשים 10-11 על יעילות ורקורסיה של ג'ודי/ שי תבור
 - לעבור על מצגות ממפגשים 11 (דגשים חיפוש בינארי, מאזניים, מיון מהיר), 12 ו-13 🔹

:נושאים נוספים

- לעבור על ההודעות שמסומנות בכוכב בוואטסאפ (בשתי הקבוצות) ולראות אם יש טיפים
 חשובים/ שאלות קשות ששלחו ולא עשיתי (לפתור/ להסתכל על פתרון)
 - לעבור על חומרי עזר מודפסים ומצגות •
 - לפתור את השאלות במצגת מפגש 15 (שלא היה) של יבגני
 - רשימות לתרגל הפיכת רשימה (מצגת מפגש 14, שקופית 35)

טיפים ודגשים

1. כללי

- סתבצעת לפחות פעם אחת do...while •
- <u>מבני נתונים</u> לשים לב אם מוסיפים לסוף/להתחלה של המבנה!!! (רשימה/מחסנית/תור) מתבלבלת במיוחד בתור!!!

2. שאלות "מה הפעולה עושה?"

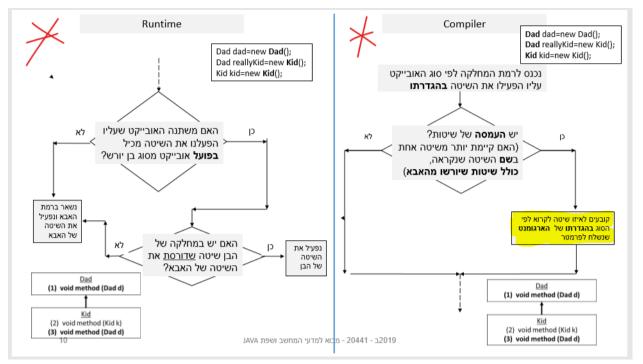
- טענת יציאה של שיטה = מה היא מבצעת בסופו של דבר.
 - בניסוח התשובה צריך להתייחס גם למקרי קצה!
 - תמר אוהבת שיטות שמחזירות את עומק העץ.
 - לזהות דפוסים של שיטות:
- return (קריאה לרקורסיה) + (קריאה לרקורסיה הבאה) = סכימה
 - אחד בסוף = בדיקה האם הכל? return הרבה תנאים
 - הרבה תנאים ו-returnים בפנים = בדיקות של מקרה פרטני

3. מעקב על שיטה רקורסיבית

- למספר את הפקודות של הקוד
- להקפיד על הזחה ומספור הפקודות במעקב
- לא לוותר או להניח <u>שום דבר</u> על חזרה של הרקורסיה הבאה, <u>תמיד להכנס ולעקוב אחריה -</u> עד הסוף!

4. שאלות מעקב על מחלקות בירושה

- ישר לעשות מעקב עם מספרים וטבלאות משתנים!
- לא לשכוח שלמחלקה יורשת יש גם את כל השיטות של האבא שלה!!!!
- לשים לב להרשאות גישה של השדות של האבא אם פרייבט, הבן יכול לגשת לאבא רק דרך שיטה שיש לאבא.
- אפשר לדרוס שיטה גם אם מחזירים ערך אחר שהוא תת טיפוס של הערך המקורי שאמור להיות מוחזר בשיטה של האב.
 - היא דיפולט Package private •
 - הקומפיילר תמיד יבחר את השיטה "הכי מתאימה" אם יש (equals(Object obj) ו-equals (Shape s) והאובייקט שמתקבל כפרמטר הוא Shape, השיטה שתבחר היא זו שמקבלת object ולא shape.



- להזהר עם הבנאים, לשים לב אם הבנאי של האבא מדפיס משהו ולא להתעצל ללכת פיזית להסתכל! לא להסתמך על הזיכרון שלי.
- מחלקה שיש בה שיטה אחת אבסטרקטית חייבת להיות אבסטרקטית בעצמה (תופיעה המילה בחתימת המחלקה)
- לא לשכוח שמחלקה אבסטרקטית לא חייבת לממש את השיטות של האבא האבסטרקטי שלה!
 - מחלקה שיורשת חייבת לממש את הבנאי של האבא (גם אם מדובר במחלקה אבסטרקטית).

5. פולימורפיזם

- לא לשכוח שקאסטינג נקבע בזמן ריצה, הוא עובר קומ' אם מדובר באותו עץ (לא משנה לאיזה כיוון אם למעלה או למטה) אבל רק בזמן ריצה יתברר אם הקאסטינג עובר או לא (תלוי על מה המצביע מצביע באמת)
 - בחתימה של מחלקה אבס' חובה שתופיע המילה אבסטרקט.
 - למרקר את הרשאות הגישה של השדות במיוחד לשים לב אם הן פרייבט!!!
 - לא לשכוח לבדוק האם השיטה הולכת בזמן ריצה לשיטה של המחלקה של האובייקט עצמו
 ולא של המצביע.
- לא להתבלבל בין דריסה להעמסה!!!!!! לחשוב טוב טוב האם זו דריסה של השיטה שהקומפיילר בחר!!!!

6. שאלות כתיבת קוד – כללי

- !double לזכור שממוצע צריך להכנס ל-
- לשים לב אם תתכן אופציה לשגיאת חילוק ב-0!
 - להקפיד מאוד על המרות של ouble•
 - .length() אורך של מחרוזת זה עם סוגריים
- בשיטות בוליאניות אם נותנים תנאי להחזרת אמת צריך לכתוב שאחרת להחזיר שקר.
- לשים לב באיזה סדר אני כותבת את התנאים באופן כזה שלא יגרום לשגיאה לוגית או שגיאת זמן ריצה.
 - להריץ דוגמא על הקוד שלי אחרי שאני מסיימת לכתוב אותו.
 - לעשות בסוף בדיקה שסגרתי את כל הסוגריים המסולסלים ועשיתי להכל פסיק נקודה.
 - כל הזמן לחשוב על אופציות לחריגה באינדקסים!!!!!
 - כשאני כותבת קוד לא להתבלבל בין "גם" ל"או"!!! לחשוב טוב טוב מה זה צריך להיות

7. יעילות

- אם המערך ממוין להשתמש בזה.
- פתרון לוגריתמים: אפשר תמיד למיין ב-nlogn
- מעבר על מערך דו מימדי ביעילות ליניארית שיטת הנחש
 - מערך ממוין = חיפוש בינארי!!!!
- בלולאה של מאזניים התנאי עצירה הוא שהאינדקסים לא שווים, כי מקדמים אותם אחד אחד.
 בלולאה שמקדמים את האינדקסים במקביל התנאי עצירה הוא קטן שווה.
 - חיפוש בינארי לחשוב על כל מיני וריאציות, כמו חיפוש העב"מ שאפשר לפצל לרבעים.
 - מיון מערך עדיף תמיד להחליף בין שני תאים מאשר להזיז את כולם אחד קדימה!
- בחיפוש שלשות במערך חד מימדי אי אפשר פחות מסיבוכיות ריבועית (תלוי במה שמבקשים כמובן!!! לא להסיק את זה אוטומטית), ולהלן הדרך:
 - שעוברת תא תא במערך n שלולאה באורך -
 - בתוכה לולאה באורך n שבתוכה יש שני מצביעים, אחד הנמוך ביותר ואחד הגדול ביותר, שמתקדמים בהתאם למה שמחפשים (שהוא בהתאם לערך של הלולאה החיצונית).
 - . נקדם את הערך של הלולאה החיצונית.
 - $O(n^2)$ -דרכים להמנע מ
 - שיטת החציון (מיון בינארי), מסתמכת לרוב על מערכים ממוינים
 - שיטת האינדקס הכפול (מאזניים), בה עובדים עם אינדקס מההתחלה ואינדקס מהסוף

8. רקורסיה

```
/** Exam 2017a a5 86 question #1 **/
                                                                       public static int edit (String str1, String str2) {
                                                                             return edit(str1, str2, 0, 0);
                                                                       /** Exam 2017a a5 86 guestion #1 **/
                                                                       private static int edit (String str1, String str2, int ist1, int ist2) {
                                                                          if (ist1 == str1.length() && ist2 == str2.length())
                                                                             return 0:
                                                                          if ( ist1 == str1.length() || ist2 == str2.length())
                                                                              return (str1.length() -ist1) + (str2.length() - ist2) ;
                                                                          if ( str1.charAt(ist1) == str2.charAt(ist2))
                                                                             return edit (str1, str2, ist1+1, ist2+1);
                                                                          int st1 = 1 + edit(str1,str2, ist1+1, ist2);
                                                                          int st2 = 1 + edit(str1, str2, ist1, ist2+1);
                                                                          return Math.min(st1.st2):
public static int howManySorted(int n, int max){
    //if the recursive method finished placing values(no more cells) it should return a 1 success.
    if(n==0)
         return 1;
    //if the method ran out of values to place it should return a fail.
    if(max==0)
         return 0;
    //we are checking for each value(placed on the right) possible series until we ran out of values to place their,
     //and until we placed the minimum value for each cell in the series.
     return howManySorted(n-1, max) + howManySorted(n, max-1);
```

- לכתוב בלולאה ואז להחליף לרקורסיה
 - לבדוק שאין קריאות מיותרות!
- לולאה רקורסבית לקרוא להעמסה פלוס לרקורסיה ללולאה
 - לכתוב את סדר הפרמטרים ככה שיהיה לי נוח.
- אם יש X מקסימלי לפעמים יותר נוח להוריד ממנו כדי לבדוק הישארות בתחום מאשר להוסיף לו
 (אפשר לוותר כך על פרמטר, לא צריך "לזכור" מה X בתנאי עצירה במקום הגעה ל-X בודקים הגעה ל-0).
 - לא "לחשוב הלאה" בשביל הרקורסיה! להתעסק בבעיה הנוכחית או לקחת, או לא לקחת
 (בעיית המקל באורך k).
 - לנסות לחפש חוקיות לפתרון (כמו השאלה עם number המינימלי)
 - בשיטות רקורסביות עם String תמיד משווים את התו במקום הראשון (באמצעות (chatAt(0),
 - !substring-> אסור להשתמש ב
 - בהשוואה בין מחרוזות התו האחרון לא יוצא דופן, לעשות פשוט תנאי לכל סיטואציה בה בהשוואה בין מחרוזות המחרוזות והרקורסיה הזאת כבר תחזיר 0 או מה שצריך.

סכימה של סך הכל האפשרויות: //count the different options to add elements from weights starting at index i that sums to **sum**. public static int subsetSumCount(int[] weights, int sum, int i){ int ans = 0;if(sum == 0)עצירה ans = 1;else if (sum < 0 | i >= weights.length) ans = 0;ans = subsetSumCount(weights, sum - weights[i], i+1) + subsetSumCount(weights, sum, i+1); return ans: רקורסיביות } בסכימה האם אם קיים איתי או בלעדיי אפשר להחזיר את הרקורסיה הבאה איתי *או* בלעדיי: //check if the sum can be taken from weights, starting at index i. public static boolean subsetSum(int[] weights, int sum, int i){ boolean ans = false; if(sum == 0)תנאי ans = true; עצירה else if (sum < 0 | i >= weights.length) ans = false; else ans = subsetSum(weights, sum - weights[i], i+1) ||

. לשמור שהסדר של בדיקת המצאות בגבולות המערך היא ראשונה כדי למנוע שגיאת זמן ריצה

subsetSum(weights, sum, i+1);

- מינימלי צריך שמה שלא הגיוני יהיה ערך גדול שבלתי אפשרי לקבל,
 מקסימלי מה שלא הגיוני יהיה 0 (או מינוס אחד).
- בשאלות מערכים דו-מימדיים לחשוב טוב אם צריך להחזיר 0 או 1 כשמוצאים את מה שחיפשנו! (תלוי אם סופרים צעדים/ אורך מסלול)
 - שלושת הכללים לבניית שיטה רקורסיבית:

קריאות רקורסיביות

- 1. תנאי בסיס תנאי עצירה שניתן לענות עליו ללא קריאה רקורסיבית.
- 2. הקטנת הבעיה קריאה רקורסיבית עם קלט הקרוב יותר לתנאי העצירה.
- 3. השלמת הפתרון שימוש בתוצאת הקריאה הרקורסיבית לחישוב התוצאה המוחזרת.

return ans;

9. רשימות מקושרות

- לבדוק כל הזמן אם הרשימה ריקה. לתת טיפול מיוחד להכנס במקום הראשון
- לא להחריג באופן אוטומטי את ה-tail כשעושים את אותה פעולה על כל האיברים לבדוק עד ש- node!=null. אם מכניסים/מוציאים איבר אז צריך טיפול מיוחד לקצוות.
 - (node != tail) ולהשוות בין מצביעים!! aliasing •

10. עצים

- לשים לב האם מדובר בעץ חיפוש בינארי או לא!
 - !leftSon-ל rightSon ל-leftSon. •
- אם אין גישה לערך המספרי בצמתים, מדובר בשאלה שקשורה למבנה העץ בלבד.
 - בין קריאות רקורסיביות = האם קיים מצב מסוים בעץ •
 - אבין קריאות רקורסיביות = האם מצב מסוים קיים לכל אורך העץ && •
- צמוד לקריאות רקורסיביות = ספירה כמה פעמים קיים מצב מסוים/ סכימת איברים מסוימים
 בעץ