

## Tree building pseudo – code

**משפט.** סדרת מספרים  $d_1, d_2, \dots, d_{n-1}, d_n$  – מספר שלם חיובי ( $d_i \in \mathbb{N}$ ) מייצגת קדקודי העץ אם ורק אם מתקיים שוויון

$$\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1) \quad (*)$$

**הכרחיות.** אם  $T$  הוא עץ אז מספר קדקודיו גדול באחד ממספר צלעותיו וסכום דרגות הקדקודים שווה

$$\sum_{i=1}^n d_i = 2|E| = 2(n-1) \quad \text{לכן } |E| = n-1$$

**מסקיות.** נתונה סדרת מספרים  $d_1, d_2, \dots, d_{n-1}, d_n$  ( $d_i \in \mathbb{N}$ ) המקיימת את השוויון

$$\sum_{i=1}^n d_i = 2(n-1)$$

צריך להוכיח כי הסדרה מייצגת קדקודי העץ.

**הוכחה.** באינדוקציה לפי מספר הקדקודים.

**בסיס.**  $n=1$ , אז  $d_1=0$  - לעץ יש רק קדקוד אחד ודרגתו שווה 0 והתנאי מתקיים.

ניקח לדוגמה גם  $n=2$   $d_2=d_1=1$  התנאי מתקיים

הנחת אינדוקציה הטענה נכונה עבור  $n \geq 3$  כלשהו.

שלב האינדוקציה נוכיח את הטענה עבור  $n+1$  ( $\sum_{i=1}^{n+1} d_i = 2n$ ).

נמנין את מערך הדרגות בסדר יורד, מגדול לקטן:  $d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_{n-1} \geq d_n \geq d_{n+1}$

ידועה שלכל עץ יש לפחות שני עלים. אז בטוח:  $d_{n+1}=1$  ו-  $d_1 \geq 2$ . בונים סדרה חדשה בגודל  $n$ :

$d_1-1, d_2, \dots, d_{n-1}, d_n$  הסדרה החדשה מקיימת את התנאי:

$$d_1-1+d_2+\dots+d_{n-1}+d_n = d_1+d_2+\dots+d_{n-1}+d_{n+1}-2 = 2n-2 = 2(n-1)$$

ולפי הנחת האינדוקציה ניתן לבנות עץ שדרגתם הם  $d_1-1, d_2, \dots, d_{n-1}, d_n$ .

עכשיו נבנה עץ בעל  $n+1$  קדקודים: נוסיף לקדקוד 1 עלה (קדקוד מספר  $n+1$ ), דרגה שלו יגדל ב-1,

$$\sum_{i=1}^{n+1} d_i = 2n \quad \text{וסכום הדרגות יהי } 2n$$

**יצירת העץ לפי הדרגות הנתונות ומקיימות את התנאי (\*).**

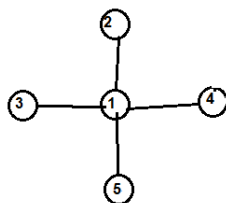
נמנין את מערך הדרגות בסדר יורד, מגדול לקטן:  $d_1 \geq d_2 \geq \dots \geq d_{n-1} \geq d_n$ .

בונים כוכב, שדרגת מרכז הכוכב הוא  $d_1$ , ניקח עלה אחד ונהפוך אותו למרכז הכוכב בדרגה  $d_2$ ,

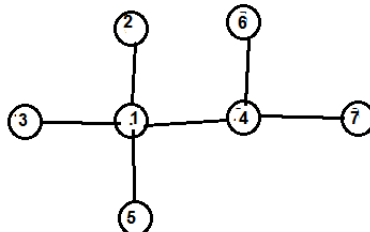
ניקח עלה אחד ונהפוך אותו למרכז הכוכב בדרגה  $d_3$ , ונחזור לפעולה זו עד של לא נבנה את כל

קדקודי החץ.

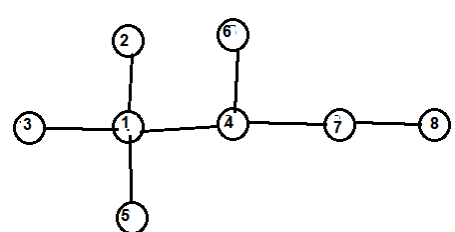
דוגמא: יהי  $n=8$ , סדרת הדרגות, המקיימת את תנאי (\*).



(a)



(b)



(c)

**Input:** Array of degrees:  $d[n]: \sum_1^n d_i = 2(n-1)$ ,  $n$  – number of vertices

**Output:** tree – graph as adjacency matrix

```
public static ArrayList<Integer>[] treeBuilding(int deg[]){
    int n = deg.length;
    ArrayList<Integer>[] tree = new ArrayList[n];
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        tree[i] = new ArrayList<Integer>();
    }
    int first_1 = 0;
    while(deg[first_1]>1) first_1++;
    int vertex = 0, numV = 1;
    if (n >= 3){
        while(vertex < first_1) {
            for (int j = 0; j < deg[vertex]; j++) {
                tree[vertex].add(numV);
                tree[numV].add(vertex);
                numV++;
            }
            vertex++;
            deg[vertex]--;
        }
    }
    else if (n==2){
        tree[0].add(1);
        tree[1].add(0);
    }
    return tree;
}
```