

Universitatea "Ovidius" Constanța Facultatea de Matematică și Informatică Specializarea Informatică

RAPORT PRACTICĂ: 25.06-06.07.2018

Student: Alexandrean Corina

Constanța Iunie-Iulie 2018

Cuprins

1	Introducere	2
2	Activități planificate	3
3	25.06.2018	4
4	26.06.2018	5
5	27.06.2018	6
6	28.06.2018	7
7	29.06.2018	9
8	02.07.2018	10
9	03.07.2018	11
10	04.07.2018	14
11	05.07.2018	16
12	06.07.2018	17
13	Concluzii	18

Introducere

Acest raport cuprinde descrierea activității desfășurate la practică la calculator în perioada 25.06-06.07.2018 în cadrul Facultății de Matematică și Informatică.

Activități planificate

- Luni, 25.06.2018
 Aducerea la cunoștință a obiectivelor și cerințelor practicii la calculator.
- Marți, 26.06.2018 Am ales tema: "Algoritmul de căutare în adâncime într-un graf".
- Miercuri, 27.06.2018
 Am studiat și am practicat Latex: am realizat prima pagina a lucrarii și am stabilit activitățile pe care doresc să le parcurg.
- Joi, 28.06.2018
 Am căutat informații referitoare la grafuri și parcurgerea grafurilor.
- Vineri, 29.06.2018 Am rezolvat două exemple pentru căutarea în adâncime într-un graf.
- Luni, 02.07.2018 Am căutat pseudocodul pentru tema aleasa.
- Marţi, 03.07.2018
 Am scris codul în limbajul java.
- Miercuri, 04.07.2018 Am verificat functionalitatea codului.
- Joi, 05.07.2018
 Am completat raportul în latex cu etapele pe care le-am parcurs în zilele precedente.
- Vineri, 06.07.2018 Prezentarea lucrărilor. Notarea finală a activitătii.

25.06.2018

Am desfățurat următoarele activități:

- 1. Am studiat obiectivele și cerințele ale de practica la calculator. Am clarificat situațiile incerte.
- 2. Mi-am creat un cont pe www.github.com cu scopul de a colabora cu o colega pentru realizarea raportului și un cont pe www.overleaf.com pentru a scrie în mediu online în latex raportul de practică.

26.06.2018

Am ales tema: "Algoritmul de cautare în adancime într-un graf".

27.06.2018

Am studiat și am practicat Latex: am realizat prima pagina a lucrarii și am stabilit activitătile pe care doresc să le parcurg.

28.06.2018

Căutarea sau parcurgerea în adâncime este un algoritm pentru parcurgerea sau căutarea într-o structură de date de tip <u>arbore</u> sau <u>graf</u>. Se începe de la <u>rădăcină</u> și se explorează cât mai mult posibil de-a lungul fiecărei ramuri înainte de a face pasi înapoi.

Prin parcurgerea unui graf se întelege "vizitarea" vârfurilor sale într-o anumita ordine, data de un anumit criteriu.

Exista doi algoritmi de parcurgere a grafurilor:

- algoritmul de parcurgere în adâncime BF;
- algoritmul de parcurgere în lătime DF.

1. Algoritmul de parcurgere în adâncime BF

În toate cele trei tipuri de parcurgere în adâncime se vizitează mai întâi subarborele stâng, apoi subarborele drept. Diferența constă în poziția rădăcinii față de cei doi subarbori. Fie scrise recursiv, fie iterativ, procedurile de parcurgere în adâncime necesită o stivă. Clasificarea tipurilor de parcurgere în adâncime:

- Preordine (rsd): Pentru a parcurge un arbore binar în preordine, se vizitează mai întâi rădăcina, se parcurge în preordine subarborele stâng, apoi se parcurge în preordine subarborele drept.
- Inordine (srd): Pentru a parcurge în inordine un arbore binar, se parcurge în inordine subarborele stâng, se vizitează radăcina, apoi se parcurge în inordine subarborele drept.
- Postordine (sdr): Pentru a parcurge în postordine un arbore binar, se parcurge în postordine subarborele stâng, apoi cel drept, apoi se vizitează rădăcina.

2. Algoritmul de parcurgere în lățime DF

Parcurgerea în lățime începe cu vârful inițial, denumit și vârful de start. Se vizitează mai întâi vârful de start. Se vizitează în ordine toți vecinii nevizitați ai vârfului de start. Apoi se vizitează în ordine toți vecinii nevizitați ai vecinilor vârfului de start și așa mai departe, până la epuizarea tuturor vârfurilor accesibile din vârful de start.

29.06.2018

Am rezolvat două exemple pentru cautarea în adâncime într-un graf. Exemplu: Se da graful:

Care este parcurgerea in adancime a grafului?

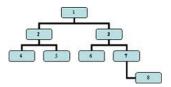


Figura 7.1: Graf neorinetat

Parcurgerea în preordine a arborelui din Figura 7.1 este: $1\ 2\ 4\ 5\ 3\ 6\ 7\ 8$. Parcurgerea în inordine a arborelui din Figura 7.1 este: $4\ 2\ 5\ 1\ 6\ 3\ 7\ 8$. Parcurgerea în postordine a arborelui din Figura 7.1 este: $4\ 2\ 5\ 1\ 6\ 3\ 7\ 3\ 1$.

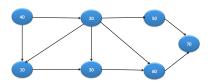


Figura 7.2: Graf orientat

Parcurgerea în adâncime a grafurlui din Figura 7.2 este: 40, 20, 50, 70, 60, 30, 10.

02.07.2018

Am căutat pseudocodul pentru tema aleasa.

Intrare: Un graf G și un nod v din G

Ieșire: Toate nodurile accesibile din v
 etichetate pe măsură ce sunt descoperite $\,$

O implementare recursivă a lui DFS:

- 1. procedure DFS(G,v):
- 2. etichetează v ca descoperit
- 3. for all muchie de la v la w in G.adjacentEdges(v) do
- 4. nodul w nu este etichetat ca descoperit then
- 5. apelează recursiv DFS(G,w)

Ordinea în care nodurile sunt descoperite prin acest algoritm se numește ordine lexigrafică.

03.07.2018

```
Am scris codul în limbajul java în NetBeans:
package org.arpit.java2blog;
import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.Stack;
public\ class\ DepthFirstSearchExampleNeighbourList
   static class Node
       int data;
      boolean visited;
      List<Node >neighbours;
      Node(int data)
         this.data=data;
         this.neighbours=new ArrayList<>();
      public void addneighbours(Node neighbourNode){
         this.neighbours.add(neighbourNode);
      public List <Node >getNeighbours() {
         return neighbours;
      public void setNeighbours(List<Node>neighbours) {
         this.neighbours = neighbours;
   // Recursive DFS
```

```
public void dfs(Node node)
     System.out.print(node.data + " ");
     List <Node >neighbours=node.getNeighbours();
     node.visited=true;
     for (int i = 0; i < neighbours.size(); i++) {
      Node n=neighbours.get(i);
      if(n!=null && !n.visited)
         dfs(n);
}
// Iterative DFS using stack
public void dfsUsingStack(Node node)
{
     Stack <Node >stack=new Stack<Node >();
     stack.add(node);
     node.visited=true;
     while (!stack.isEmpty())
      Node element=stack.pop();
      System.out.print(element.data + " ");
      List <Node >neighbours=element.getNeighbours();
      for (int i = 0; i < \text{neighbours.size}(); i++) {
         Node n=\text{neighbours.get}(i);
         if(n!=null && !n.visited)
             stack.add(n);
             n.visited=true;
      }
}
     public static void main(String arg[])
      Node node40 = \text{new Node}(40);
      Node node10 = new Node(10);
      Node node20 = \text{new Node}(20);
      Node node30 = \text{new Node}(30);
      Node node60 = \text{new Node}(60);
hspace*1cmNode node50 = new Node(50);
      Node node 70 = \text{new Node}(70);
      node40.addneighbours(node10);
```

```
node40.addneighbours(node20);
      node10.addneighbours(node30);
      node20.addneighbours(node10);
      node20.addneighbours(node30);
      node20.addneighbours(node60);
      node20.addneighbours(node50);
      node30.addneighbours(node60);
      node60.addneighbours(node70);
      node50.addneighbours(node70);
      \label{eq:continuous} DepthFirstSearchExampleNeighbourList~dfsExample = new~DepthFirst-
SearchExampleNeighbourList();
      System.out.println("The DFS traversal of the graph using stack");
      dfsExample.dfsUsingStack(node40);
      System.out.println();
      // Resetting the visited flag for nodes
      node40.visited=false;
      node10.visited=false;
      node20.visited=false;
      node30.visited=false;
      node60.visited=false;
      node50.visited=false;
      node70.visited=false;
      System.out.println("The DFS traversal of the graph using recursion");
      dfsExample.dfs(node40);
}
```

04.07.2018

Am verificat functionalitatea codului. Codul implementat in NetBeans:

Rezultatul exemplului din Figura 7.2.:

ı.lı Result EE $\verb| \$javac org/arpit/java2blog/DepthFirstSearchExampleNeighbourList.java| \\$ \$java -Xmx128M -Xms16M org/arpit/java2blog/DepthFirstSearchExampleNeighbourList
The DFS traversal of the graph using stack
40 20 50 70 60 30 10
The DFS traversal of the graph using recursion
40 10 30 60 70 20 50

Figura 10.1: Exemplul din Figura 7.2.

05.07.2018

Am completat raportul în latex cu etapele pe care le-am parcurs în zilele precedente.

06.07.2018

Prezentarea proiectului. Notarea finală a activității.

Concluzii

Am invățat să lucrez cu Latex și Git. În latex am învățat să scriu cu diacritice cu ajutorul pachetele "\usepackage{ucs}" si "\usepackage[english, romanian]{babel}", să realizez un cuprins "\tableof contents", să folosesc diferite liste "\begin{itemize}" ... "\end{itemize}" sau "\begin{enumerate}" ... "\end{enumerate}", să inserez poze cu pachetul "\usepackage{graphicx}" și instructiunea "\includegraphicx[]{}" și să realizez o bibliografie cu BibTex.

Mi-am creat un cont pe Github si am realizat un depozit numit "practica2018", unde am introdus fisierele care conțin raportul de practica cu extensia "tex" și "pdf".

Raportul de practică poate fi găsit și pe https://github.com/korinaa/practica2018. Pentru crearea raportului am utilizat cărțile: [4] și [3] și surse online: [2] si [1].

Bibliografie

- [1] Bibliography management with bibtex.
- [2] Parcurgerea în adâncime în java, 2017.
- [3] Ludmila Malahova Alexandru Colesnicov. Latex prin exemple. 2001.
- [4] Andrei Corlat Sergiu Corlat. Grafuri.Noțiuni.Algoritmi.Implementări. 2012.