# Datenstrukturen und effiziente Algorithmen Blatt 12

Markus Vieth, David Klopp, Christian Stricker 26. Januar 2016

## Aufgabe 1

a)

```
Definiere zwei Farben (hier rot und blau)
Wähle einen beliebigen Knoten als "CurrentVertex" und setze ihn auf blau.
```

```
Wiederhole {
     Füge alle Nachbarknoten in eine Warteschlange.
     Falls CurrentVertex blau und mindestens einer der Nachbarknoten auch blau {
      Rückgabe: FALSE
     } ansonsten {
      setze alle Nachbarknoten auf rot
     }
    Falls CurrentVertex rot und mindestens einer der Nachbarknoten auch rot {
      Rückgabe: FALSE
     } ansonsten {
11
      setze alle Nachbarknoten auf blau
12
13
     Wähle den nächsten Knoten aus der Warteschlange als CurrentVertex
14
  }
15
  Falls die Liste leer ist {
    Rückgabe: TRUE
19 }
a)
public interface UndirectedGraph {
     public void insertVertex(int value);
    public void insertEdge(int value1, int value2);
    public boolean isBipartite();
7 }
import java.util.HashMap;
2 import java.util.LinkedList;
  import java.util.Vector;
  public class BipartiterGraph implements UndirectedGraph{
     HashMap<Integer, Vertex> map = new HashMap<Integer, Vertex>(); //Speichert alle
        Knoten
    LinkedList<Vertex> list = new LinkedList<Vertex>();
                                                            //Warteschlange für die
        noch zu untersuchenden Knoten
     Vertex beginVertex;
                                           //Ein Knoten, mit dem der Algo beginnt
     class Edge{
```

#### Markus Vieth, David Klopp, Christian Stricker

```
Vertex start; //Speichert seine beiden Knoten
11
       Vertex end;
12
      public Edge(Vertex start, Vertex end){
14
        this.start = start;
15
        this.end = end;
16
      }
     }
18
     //Klasse Vertex, Speichert all seine Kanten in edge, speichert seine Prüffarbe
20
        und ein value
     class Vertex{
21
       Vector<Edge> edge = new Vector<Edge>();
23
       String colour;
25
       int value;
26
       public Vertex(int value){ //Konstruktor mit eindeutigem Key/Value
        this.value = value;
29
      }
30
      public void addEdge(Edge edge){    //Fügt dem Knoten eine seiner Kanten hinzu
32
         this.edge.add(edge);
33
      }
34
     }
35
     public BipartiterGraph(){
37
      }
39
     @Override
41
     public void insertVertex(int value) {
42
      Vertex vertex = new Vertex(value); //Erzeugt einen Knoten
43
       this.map.put(value, vertex);
                                       //Fügt einen Knoten der Hashmap hinzu
44
       if(this.beginVertex == null){
                                        //Falls noch kein Knoten existiert, wird dieser
45
           als Startknoten definiert
        this.beginVertex = vertex;
46
       }
47
     }
48
     @Override
50
     public void insertEdge(int value1, int value2) {
       Vertex start = this.map.get(value1); //Sucht einen Endknoten der Kante
52
       Vertex end = this.map.get(value2); //Sucht den anderen Endknoten der Kante
53
       if(start != null && end != null){ //Wenn beide existieren, füge beiden Knoten
54
          die Kante hinzu
        Edge edge = new Edge(start, end);
        start.addEdge(edge);
56
```

```
end.addEdge(edge);
57
      }
      else
                          //Ansonsten gibt Hinweis aus, das die Kante nicht im Algo
59
          berücksichtigt wird
        System.out.println(" Mindestens einer der Knotenenden der Kante \" "+ value1
60
           +"---" + value2 + " \" existiert nicht! \n Diese Kante wird nicht dem
           Graphen hinzugefügt!");
    }
61
    @Override
63
    public boolean isBipartite() {
64
      this.beginVertex.colour = "blue"; //Setzt den Anfangsknoten auf eine bestimmte
65
          Farbe (blue)
      list.add(this.beginVertex);
                                    //Fügt den ersten Knoten der Warteschlange hinzu
66
      Vertex next;
                            //Hilfsvariablen
67
      Vertex currentVertex = beginVertex;
68
      if(!this.map.isEmpty()){
                                //Wenn ein Graph existiert, starte
69
        do{
70
          currentVertex = list.getFirst(); //Der erste Knoten wird aus der Liste
              genommen
          String colour = currentVertex.colour;
73
          for(Edge edge : currentVertex.edge){ //Iteriert über alle Kanten des
74
              derzeitigen Knotens
            if(!edge.start.equals(currentVertex) || !edge.end.equals(currentVertex)){
                //
              77
                 schließe den derzeitigenn Knoten als Nachbarknoten aus
               next = edge.end;
78
             }else
               next = edge.start;
80
              if(next.colour == null) //Wenn der Knoten bisher noch nciht in der
82
                 Warteschlange gewesen ist, d.h. die Farbe ist noch null, füge den
                 Knoten dort ein
               list.add(next);
              if(next.colour == colour) //Wenn die Farbe zu dem derzeitigen Knoten
85
                 qleich ist, haben zwei Nachbarknoten die gleihce Farbe => kien
                 Bipartiter Graph
               return false;
             else if(currentVertex.colour.equals("red")) //Ansonsten färbe den Knoten
                  in der zum currentVertex verschiedenen Farbe
               next.colour = "blue";
88
             else
89
               next.colour = "red";
90
           }
          }
92
```

Markus Vieth, David Klopp, Christian Stricker

```
list.remove(currentVertex); //Wenn alle Kanten abgehackt sind, lösche den
93
               derzeitigen Knoten aus der Liste(Listenanfang)
         }while(!list.isEmpty()); //Wenn die Warteschlange leer ist und bisher kein
94
             Konflikt enstanden ist, gebe true zurück.
       }
95
       return true;
96
     }
97
     public static void main(String[] args) {
99
       BipartiterGraph i = new BipartiterGraph(); //Der Konstruktor baut den Graphen
100
           auf und überprüft ihn. Funktionen müssen nicht static sein
     }
101
   }
103
```

### Aufgabe 2

## Aufgabe 3

a)

Knoten	Input	Output	Differenz
0	12	5 + 7	0
1	5	5	0
2	9	6 + 3	0
3	6 +7	13	0
4	0	0	0
5	0 + 3	3	0

Der Input ist niemals größer als die maximale Kapazität. Für alle Knoten bis auf s und t stimmt die Anzahl des Inputs mit der des Outputs überein. Es handelt sich daher um einen gültigen Fluss.