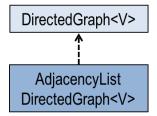
Prof. Dr. Oliver Bittel



Aufgabenblatt 2

Auf der Web-Seite finden Sie verschiedene Klassen und ein Interface, die für die Lösung folgender Teilaufgaben verwendet werden sollen. In den Klassen sind außerdem main-Funktionen zum Testen vorhanden.

1. Realisieren Sie eine Java-Klasse **AdjacencyListDirectedGraph** für gerichtete Graphen. Die Klasse benutzt für die Speicherung der Nachfolgerknoten und der Vorgängerknoten jeweils eine doppelte HashMap. Die doppelte HashMap ordnet jedem Paar von Knoten ein Double-Wert als Gewicht zu (siehe auch Skript Seite 3-32).



2. Schreiben Sie eine Java-Klasse DepthFirstOrder, mit der eine rekursive Tiefensuche in einem gerichteten Graphen g durchgeführt wird. Abb. 1 zeigt einen Graphen mit zugehörigem Tiefensuchwald. Bei der rekursiven Tiefensuche soll eine PreOrder- und eine PostOrder-Reihenfolge der Knoten erzeugt werden. Die PreOrder-Reihenfolge ergibt sich, indem jeder Knoten, sobald er besucht wird, in eine Liste angehängt wird. Bei der Post-Order-Reihenfolge wird der Knoten erst dann in eine Liste angehängt, sobald die rekursive Besuchsmethode für den Knoten verlassen wird.

Für den Graphen in Abb. 1 ergibt sich:

PreOrder: 1, 2, 5, 6, 3, 7, 4 PostOrder: 5, 6, 2, 1, 4, 7, 3

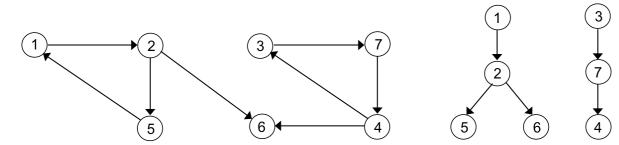


Abb. 1: Gerichteter Graph mit Tiefensuchwald



3. Schreiben Sie eine Java-Klasse **TopologicalSort** mit der ein gerichteter Graphen topologisch sortiert werden kann. Der Vorranggraph (gerichteter Graphen) in Abb. 2 beschreibt das morgendliche Anziehen im Winter. Generieren Sie eine korrekte Anziehreihenfolge durch topologische Sortierung. Was liefert Ihr Algorithmus, wenn noch die (etwas abwegige) Bedingung eingehalten werden muß, dass die Hose nur mit einem Schal angezogen werden darf?

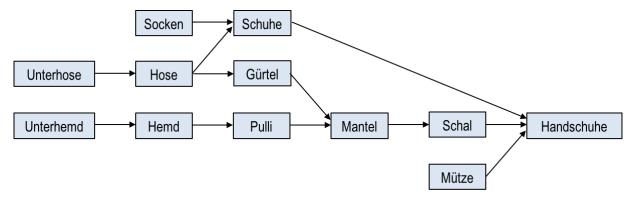


Abb. 2: Vorrangraph für morgendliches Anziehen im Winter

4. Eine **strenge Zusammenhangskomponente** ist ein maximaler Teilgraph, in dem es von jedem Knoten v zu jedem anderen Knoten w einen Weg gibt. Der in Abb. 3 gezeigte Graph hat genau 4 strenge Zusammenhangskomponenten. Werden die strengen Zusammenhangskomponenten zu einem Knoten zusammengefasst, erhält man den **reduzierten Graph** (Abb. 4). Der reduzierte Graph muss azyklisch sein (warum?). Reduzierte Graphen helfen, die Struktur eines gerichteten Graphen wesentlich zu vereinfachen.

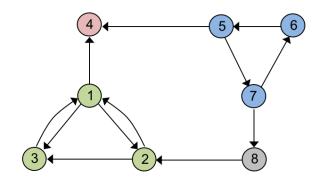


Abb. 3: Gerichteter Graph g mit farblich gekennzeichneten strengen Zusammenhangskomponenten.

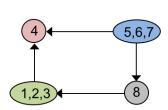


Abb. 4: Reduzierter Graph der azyklisch sein muss.

Schreiben Sie eine Java-Klasse **StrongComponents**, mit der alle strenge Zusammenhangskomponenten ermittelt werden können.

Prof. Dr. Oliver Bittel



Setzen Sie dazu den Kosaraju-Sharir-Algorithmus um:

- a. Durchlaufen Sie den Graphen g in einer Tiefensuche und ermitteln Sie dabei die PostOrder-Reihenfolge p. Daraus wird die invertierte PostOrder-Reihenfolge p_i bestimmt, indem die Reihenfolge in p umgekehrt wird. (siehe Abb. 5).
- b. Erzeugen Sie aus dem Graphen g den invertierten Graph g_i, indem jede Kante in umgekehrter Richtung abgespeichert wird (siehe Abb. 6).
- c. Starten Sie nun eine Tiefensuche in g_i, wobei die Knoten in der invertierten Post-Order-Reihenfolge p_i besucht werden. Jeder Baum im Tiefensuchwald ergibt dann genau eine strenge Zusammenhangskomponenten (siehe Abb. 7).

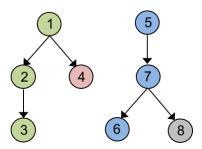


Abb. 5: Tiefensuchwald für den Graph g aus Abb. 3. Die Post-Order-Reihenfolge p ist: 3, 2, 4, 1, 6, 8, 7, 5. Die invertierte Post-Order-Reihenfolge p_i ist: 5, 7, 8, 6, 1, 4, 2, 3.

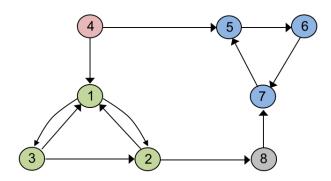


Abb. 6: Der invertierte Graph gi.

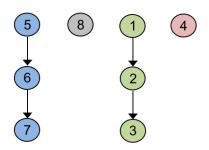


Abb. 7: Tiefensuchwald für g_i.

Die Knoten werden in der invertierten Post-Order-Reihenfolge 5, 7, 8, 6, 1, 4, 2, 3. besucht.

Die einzelnen Tiefensuchbäume ergeben die strengen Zusammenhangskomponenten.

5. Abb. 8 zeigt 50 Web-Seiten mit ihren Links (aus Sedgewick, Algorithms, 2011). Bestimmen Sie mit dem Kosaraju-Sharir-Algorithmus alle strengen Zusammenhangskomponenten. Sie finden in der Klasse StrongComponents eine Funktion, mit der die Daten des Graphs von einer Datei eingelesen werden können.

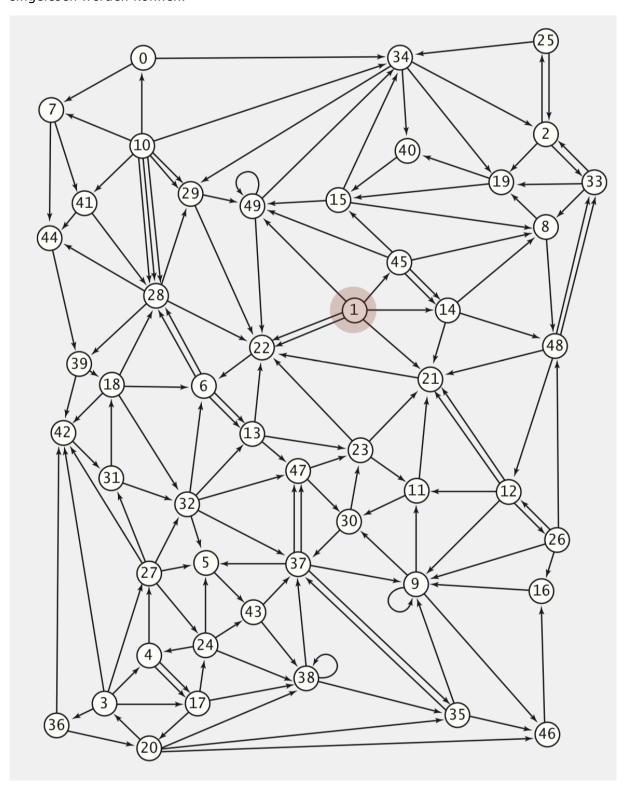


Abb. 8: 50 Web-Seiten mit ihren Links.