Aufgabenblatt 6

Aufgabe 25

Sei G ein Graph mit der Adjazenzliste

(das Array beginnt mit dem Index 0). Stellen Sie den Verlauf

- a) der Warteschlange dar, wenn in G eine Breitensuche
- b) des Stacks dar, wenn in *G* eine Tiefensuche

mit dem Startknoten 0 ausgeführt wird. Beim Bestimmen der Nachbarschaft eines Knotens werden dabei die Listen von links nach rechts durchsucht.

Aufgabe 26

Ändern Sie den Algorithmus Breitensuche wir folgt: Das Array discovered wird ersetzt durch ein Array d, das mit

$$d[v] = \begin{cases} \infty & \text{für } v \neq v_0 \\ 0 & \text{für } v = v_0 \end{cases}$$

initialisiert wird, wobei v₀ der Startknoten sei.

Nach dem Ende der Breitensuche soll das Array d für jeden Knoten v die Entfernung d[v] von v_0 zu v enthalten. Geben Sie an, welche weiteren Änderungen dazu nötig sind.

Führen Sie diesen Algorithmus für den Graphen in Aufgabe 22 und $v_0 = 0$ aus.

Aufgabe 27

Geben Sie die Laufzeit des folgenden einfachen Sortierverfahrens an (s.u.):

Hinweise: Die falsche Antwort ist O(n). Verwenden Sie eine Formel aus der Vorlesung Mathe 1.

Aufgabe 28

In einem binären Wurzelbaum B sei l die Länge eines kürzesten Pfades von der Wurzel zu einem Blatt. Zeigen Sie, dass B mindestens 2^{l+1} – 1 Knoten enthält.

Hinweis: Verwenden Sie die geometrische Summenformel und ein Ergebnis aus der Vorlesung.

for k := 1 to n-1 do

Bestimme das Minimum der Elemente $a[k], \ldots, a[n]$ Vertausche a[k] mit diesem minimalen Element end