

Einführung in die Programmierung mit C++

Übungsblatt 9

Klassen und Rekursion

Sebastian Christodoulou, Alexander Fleming und Uwe Naumann

Informatik 12:
Software and Tools for Computational Engineering (STCE)
RWTH Aachen

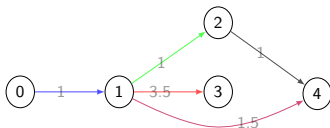
Gegeben ist ein Graph. Anders als in vorherigen Übungen haben dessen Kanten nun **Kantengewichte**. Diese repräsentieren die *Kosten*, sich entlang der Kante zu bewegen. Nicht-existente Kanten (0 in der Adjazenzmatrix) haben Kosten ∞

my_graph_1.txt

repräsentierter
Graph

Adjazenzmatrix

```
5
5
0 1 1
1 2 1
1 3 3.5
2 4 1
1 4 1.5
```



	0	1	2	3	4
0	0	1	0	0	0
1	0	0	1	3.5	1.5
2	0	0	0	0	1
3	0	0	0	0	0
4	0	0	0	0	0

Der erste Wert in my_graph_1.txt gibt die Anzahl der Knoten an, der zweite Wert Anzahl der Kanten. Die folgenden Zeilen beschreiben eine Kante durch <Anfangsknoten> <Endknoten> <Kantengewicht>

Uns interessiert die Sequenz an Kanten mit denen man von einem zum anderen Knoten gelangt, sodass die summierten Kantengewichte minimal sind. Wir nennen dies den **kürzesten Pfad**. Der kürzeste Pfad von Knoten 0 bis 4 kostet $1 + 1.5 = 2.5$

Zunächst wollen wir aber den Graphen zu einer Klasse machen. Diese hat

- ▶ die Adjazenzmatrix `std::vector<std::vector<double>> adjacency_matrix`, die wie auf Folie 2 die Kanten durch deren Gewichte repräsentiert. Der Wert 0 bedeutet darin, dass die Kante nicht vorhanden ist
- ▶ einen Konstruktor `Graph(int n)`, der eine mit 0 gefüllte Adjazenzmatrix für n Knoten initialisiert

Und folgende zu implementierende Funktionen

- ▶ eine Funktion `void add_edge(int i, int j, double weight)`, die eine Kante $i \rightarrow j$ mit Kantengewicht `weight` in die Adjazenzmatrix einträgt
- ▶ eine Funktion `double cost(int i, int j)`, die das Kantengewicht von $i \rightarrow j$ ausgibt. Hat die Adjazenzmatrix hier den Eintrag 0, ist das Gewicht ∞ .
- ▶ eine Funktion `std::vector<int> reachable_nodes(int i)`, die in der Adjazenzmatrix nachschaut, welche anderen Knoten von Knoten i aus durch Kanten erreichbar sind. Diese Knoten werden in einem `std::vector` ausgegeben.

1. Vervollständige die oben beschriebenen Funktionen in der Klasse `Graph`
 - ▶ `void add_edge(int i, int j, double weight)`
 - ▶ `double cost(int i, int j)`
 - ▶ `std::vector<int> reachable_nodes(int i)`
2. Lese den Graph aus `my_graph_1.txt` ein, und initialisiere ein Objekt der Klasse `Graph`, die dessen Adjazenzmatrix hat.
 - ▶ Benutze dafür den Konstruktor `Graph(int n)` und `void add_edge(int i, int j, double weight)`
3. Zu diesem Zeitpunkt kann man testen ob die Implementierung funktioniert: Welche Knoten sind von Knoten 1 erreichbar? Zu welchen Kosten? Gib dies in der Kommandozeile aus.

4. Die Funktion `double shortest_path(const Graph& g, int i, int j)` soll implementiert werden. Durch Rekursion berechnet sie die Kosten des kürzesten Pfades von i nach j . Die Rekursion hat drei Fälle:
- ▶ Base-Case 1 $i=j$. Hier ist die Rekursion am Ziel angekommen. Verbleibende Kosten von $i \rightarrow i$ sind 0. Deshalb wird 0 zurückgegeben.
 - ▶ Base-Case 2. Von i aus gibt es auf g keine erreichbaren Knoten. Auch hier endet die Rekursion, und gibt Kosten ∞ zurück.
 - ▶ Recursive Case. Hier werden alle erreichbaren Knoten $\{k_1, \dots, k_p\}$ von Knoten i aus inspiziert:
 - ▶ Betrachte jedes k_q , $q \in \{1, \dots, p\}$. Die Kosten von i zum Ziel j sind die Kosten der Kante $i \rightarrow k_q$ plus die Kosten des kürzesten Pfads von Knoten k_q nach j (rekursiver Aufruf).
 - ▶ Nachdem jedes erreichbare k_q , $q \in \{1, \dots, p\}$ so betrachtet wurde, gib die minimalen betrachteten Kosten zurück.
5. Was sind die Kosten des kürzesten Pfads von Knoten 0 nach 4 in `my_graph_1.txt`? Zeige dies durch den Funktionsaufruf.
6. Erstelle nun auch ein Objekt der Klasse `Graph` aus der Textdatei `my_graph_2.txt`. Was sind dessen Kosten des kürzesten Pfads von 0 zu 8?

Abgabe:

► 9.cpp