ALGORITHMS & DATA STRUCTURES

LES 6: GRAFEN

THEORIE

Actie Hoofdstuk 2010 2012
Bestudeer Graphs and 14 13
paths

WEB

Filmpje waarin Dijkstra wordt uitgelegd:

http://www.youtube.com/watch?v=8Ls1RqHCOPw&feature=channel

THEORIE OPGAVEN

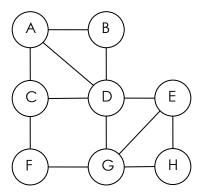
OPGAVE 1 (14.1)

Find the shortest weighted path from V_2 to all others in the graph shown in Figure 14.1 (2012:13.1)

OPGAVE 2 (14.3)

Find the shortest unweighted path from V_3 to all others in the graph shown in Figure 14.1 (2012: 13.1)

OPGAVE 3



Voor bovenstaande graaf zijn de afstanden (beide richtingen hebben dezelfde waarde) tussen de vertices in onderstaande tabel te vinden:

Vertex 1	Vertex 2	Afstand	Vertex 1	Vertex 2	Afstand
Α	В	4	С	F	3

С	D	3	В	D	2
D	Е	1	D	G	3
F	G	2	Е	Н	4
G	Н	2	Α	D	1
Α	С	1	Е	G	1

Gevraagd: bereken volgens het algoritme van Dijkstra de kortste afstand van vertex C tot iedere andere vertex.

In welke volgorde worden de nodes gemarkeerd als "known" (of scratch=1)?

OPGAVE 4

Dezelfde opdracht als de vorige, maar nu begint het pad in Vertex F en geldt de volgende lijst met afstanden:

Vertex 1	Vertex 2	Afstand	Vertex 1	Vertex 2	Afstand
Α	В	1	С	F	1
С	D	4	В	D	1
D	Е	1	D	G	2
F	G	3	Е	Н	1
G	Н	4	Α	D	3
Α	С	1	Е	G	3

In welke volgorde worden de nodes gemarkeerd als "known" (of scratch=1)?

PRAKTIJK

OPDRACHT 1 (NODIG VOOR PRACTICUM)

- a) Implementeer de klasse vertex. Deze klasse is een implementatie van IVertex.
- b) Voeg aan de klasse een ToString() method toe. De implementatie van deze method is als volgt:
 - Voor een vertex V1 die niet verbonden is met andere vertices:

V1

Voor een vertex V1 die verbonden is met V3 (cost=3) en V4 (cost=10):

 Voor dezelfde vertex, na het uitvoeren van een kortste pad algoritme waarbij een afstand van 5 tot de startvertex is berekend:

- Alle whitespaces (spaties, tabs, newlines) kunnen worden genegeerd (dat doet de unittest ook).
- c) Implementeer de klasse Graph volgens de bijgeleverde interface.

- d) Voeg aan deze klasse een method Tostring() toe. Het resultaat van deze method is de uitvoer van de Tostring() methods van de vertices.
 - Tip: omdat whitespace wordt genegeerd, zou je voor de leesbaarheid de vertices ook kunnen scheiden door een newline. De uitvoer voor de graaf uit figuur 14.1 (1012: figuur 13.1) uit het boek zou dus zijn:

```
V0 [ V1(2) V3(1) ]
V1 [ V3(3) V4(10) ]
V2 [ V0(4) V5(5) ]
V3 [ V2(2) V5(8) V6(4) V4(2) ]
V4 [ V6(6) ]
V5
V6 [ V5(1) ]
```

OPDRACHT 2

Implementeer met behulp van de code uit het boek het ongewogen kortste pad:

```
public void Unweighted(string name)
```

Voor je algoritme kun je gebruik maken van de ingebouwde klasse Queue (in System.Collections.Generic). Voer het algoritme uit op de graaf van figuur 14.1 (2012: figuur 13.1) uit het boek. Voor de implementatie van Unweighted () kun je eventuele waarden van cost negeren.

Schrijf zelf unittests om te kijken of je algoritme werkt. Je zou kunnen kijken of de ToString() van de graaf na de aanroep van Unweighted() het verwachtte resultaat geeft:

```
V0(0) [ V1(2) V3(1) ]
V1(1) [ V3(3) V4(10) ]
V2(2) [ V0(4) V5(5) ]
V3(1) [ V2(2) V5(8) V6(4) V4(2) ]
V4(2) [ V6(6) ]
V5(2)
V6(2) [ V5(1) ]
```

Breid DSBuilder.cs uit met andere bomen en schrijf ook andere unittests (wat gebeurt er bijvoorbeeld als niet alle nodes bereikt kunnen worden?).

OPDRACHT 3

Implementeer met behulp van de code uit het boek het gewogen kortste pad:

```
public void Dijkstra(string name)
```

C# biedt niet een ingebouwde klasse voor een PriorityQueue. Hier moet je zelf iets voor verzinnen. Je zou de vertices in een List of LinkedList kunnen bewaren en steeds de kleinste hieruit selecteren (O(N)). Een echte priorityqueue maken is natuurlijk nog mooier.

Voeg unittests toe voor het testen van je algoritme (zie ook hierboven).

OPDRACHT 4

Breid de graaf-klasse uit met de method IsConnected(). Deze method geeft terug of een <u>gerichte</u> graaf wel of niet verbonden (zie voor definitie http://mathworld.wolfram.com/ConnectedGraph.html) is.

Breid de unittests uit om je method te testen.