

Der Algorithmus von Dijkstra

(Berechnung kürzester Wege in bewerteten Graphen)

GIS Praxis II, Jan Hinzmann, Matr.-Nr.: 2068095

Inhaltsverzeichnis

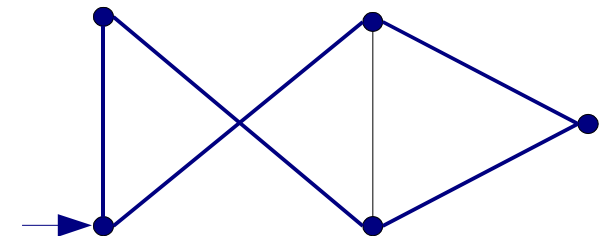
- Edsger Wybe Dijkstra
- Graphen
- Kürzester Weg?
- Algorithmus
- Beispiel
- Applet

Edsger Wybe Dijkstra

- Holländer (1930 Rotterdam– 2002)
- erster Programmierer der Niederlande
- 1972 Turing Preis
- *"In der Informatik geht es genau so wenig um Computer wie in der Astronomie um Teleskope."*
- Dijkstra-Algorithmus
 - findet kürzeste Wege in *Graphen*

Graphen

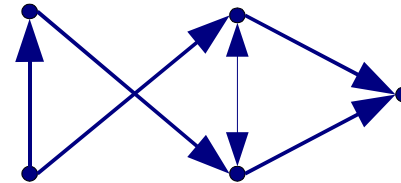
- Ein Graph $G(N,E)$ hat
 - N (*Node*): Menge der *Knoten*
 - E (*Edge*): Menge der *Kanten*, die Knoten verbinden
 - Knoten $N := \{n_1, n_2, \dots, n_n\}$
 - Kanten $E := \{e_1(n_i, n_j), \dots, e_2(n_k, n_l)\}$



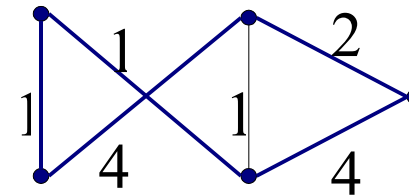
- es gibt *gerichtete*, *gewichtete*, *benannte*, ... Graphen

Graphen (2)

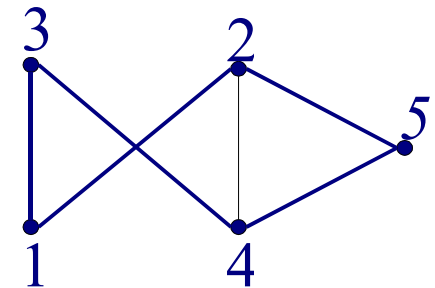
- Ein *gerichteter* Graph
 - gerichtete Kanten



- Ein *gewichteter* Graph
 - gewichtete Kanten

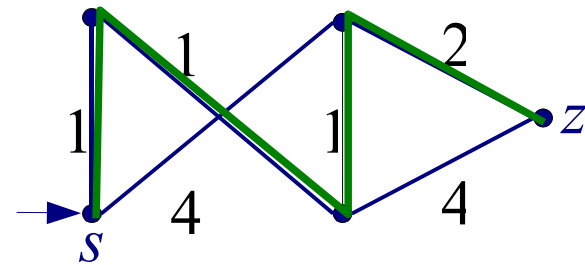
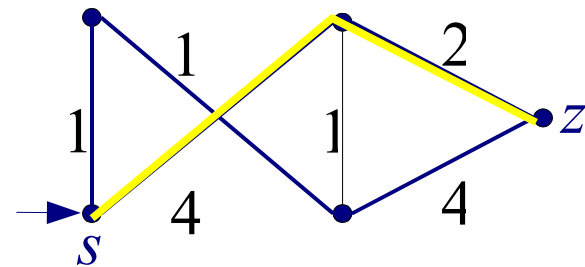
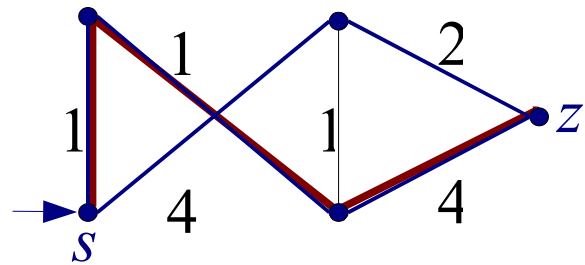


- Ein *benannter* Graph
 - benannte Knoten



- *kurze Wege* in Graphen?

Kürzester Weg?



- Oft gibt es mehrere Wege:
 - Was ist der kürzeste Weg vom Startknoten s zum Ziel z ?
 - **Weg 1** kostet 9
 - **Weg 2** kostet 6
 - **Weg 3** aber nur 5 !
- Die Lösung berechnet der Algorithmus von Dijkstra ...

Algorithmus

Knotenmenge s, k ; // s = Startknoten
Knotenmenge $opti = \{s\}$;
Knotenmenge $rest = k \setminus \{s\}$;

Initialisierung

```
↑ for ( k aus rest ) do  
  D[k] = d[s,k] (es gibt Weg);  
  = ∞ sonst;  
↓ done;
```

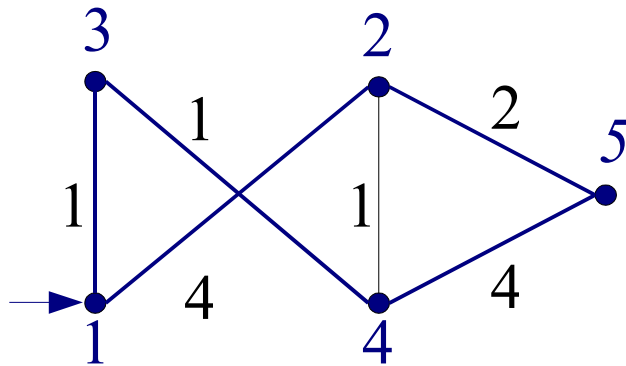
Iteration

```
↑ while ( rest nicht leer ) do;  
  wähle k aus rest mit min(D[k]);  
  opti += {k};  
  rest = rest - {k};  
  for ( alle Knoten n von k ) do  
    D[n] = min(D[n], D[k] + d[k,n]);  
  done;  
↓ done;
```

In Worten:

1. Der Startknoten kommt in *opti*
2. Alle anderen Knoten in *rest*
3. berechne alle Distanzen für die Knoten in *rest*
4. verschiebe den Knoten mit der kleinsten Distanz von *rest* nach *opti*
5. berechne die Distanzen für die Knoten in *rest* neu
6. wiederhole Schritt 4 und 5 solange, bis *rest* leer ist

Beispiel



Opt	D[2]	D[3]	D[4]	D[5]	Rest
{1}	4	1	∞	∞	{2,3,4,5}
{1,3}	4	-	2	∞	{2,4,5}
{1,3,4}	3	-	-	6	{2,5}
{1,3,4,2}	-	-	-	5	{5}
{1,3,4,2,5}	-	-	-	-	\emptyset

- Der Dijkstra-Algorithmus findet die kürzesten Distanzen zu allen anderen Knoten, wenn keine negativen Distanzen (Betrag) zugelassen sind
- Für die Navigation kann er abgebrochen werden, sobald der Zielknoten zu Opt hinzugefügt worden ist

Applet

- Dijkstra Applet
- <http://carbon.cudenver.edu/~hgreenbe/sessions/dijkstra/DijkstraApplet.html>

Diskussion

- Edsger Wybe Dijkstra
- Graphen (gerichtet, gewichtet)
- Kürzester Weg?
- Algorithmus
- Beispiel
- Applet

– Danke –