

# Algorithmen und Datenstrukturen (für ET/IT)

Sommersemester 2016

Dr. Tobias Lasser

Computer Aided Medical Procedures  
Technische Universität München



Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Programm heute

- ⑦ Fortgeschrittene Datenstrukturen
- ⑧ Such-Algorithmen
- ⑨ Graph-Algorithmen
  - Tiefensuche
  - Breitensuche
  - Kürzeste Pfade
  - Minimaler Spannbaum

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Definition Kürzester Pfad

Sei  $G = (V, E)$  Graph mit **Gewichtsfunktion**

$$w : E \rightarrow \mathbb{R}.$$

- das **Gewicht eines Pfades**  $p = (v_1, \dots, v_k)$ ,  $v_i \in V$ ,  $i = 1, \dots, k$ , ist die Summe der Gewichte aller seiner Kanten

$$w(p) = \sum_{i=1}^{k-1} w(v_i, v_{i+1})$$

- das **Gewicht des kürzesten Pfades** zwischen zwei Knoten  $u$  und  $v$  ( $u, v \in V$ ) ist

$$w_{min}(u, v) = \begin{cases} \min\{w(p) : p \text{ Pfad von } u \text{ nach } v\} & \text{Pfad existiert} \\ \infty & \text{sonst} \end{cases}$$

3

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

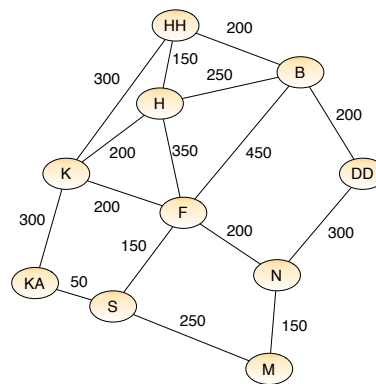
## Beispiel: kürzeste Pfade

### Navigationssystem:

- Knoten sind Großstädte
- Kanten sind Autobahnverbindung
- Gewichte der Kanten sind (grobe) Entfernungen in Kilometern

### Fragestellungen:

- kürzester Weg von M nach HH?
- alle kürzesten Verbindungen von M zu anderen Städten?
- alle kürzesten Verbindungen zwischen allen Städten?



4

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Kürzeste Pfade: Algorithmen

Sei  $G = (V, E)$  gewichteter, gerichteter Graph.

- Kürzeste Pfade in Graphen von fixem **Startknoten  $s$** :
  - **Dijkstra-Algorithmus** (nur positive Kantengewichte)  
Greedy-Algorithmus  
Komplexität:  $O(|E| \log |V|)$
  - **A\*-Algorithmus** (nur positive Kantengewichte)  
Komplexität: mit guter Heuristik, besser als Dijkstra
  - **Bellman-Ford-Algorithmus** (auch negative Gewichte)  
Komplexität:  $O(|V| * |E|)$
- Kürzeste Pfade in Graphen zwischen **allen Knotenpaaren**:
  - **Floyd-Warshall-Algorithmus** (all pairs shortest path)  
basiert auf dynamischer Programmierung  
Komplexität:  $\Theta(|V|^3)$

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

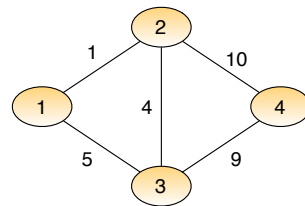
---

---

---

5

# Gegenbeispiel Greedy-Algorithmus



- **Greedy-Schema**: füge kürzeste Kante zu Pfad (so dass kein Zyklus entsteht)
  - Starte bei Knoten 1
  - füge Kante (1,2) hinzu (Kosten 1)
  - füge Kante (2,3) hinzu (Kosten 4)
  - füge Kante (3,4) hinzu (Kosten 9)
- Problem: Pfad von 1 nach 4 hat Kosten 14, kürzester Pfad hat aber Kosten 11!

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

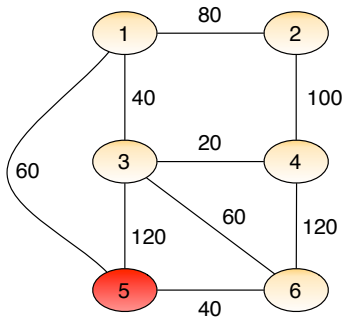
---

---

---

6

## Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 1



Kürzester Pfad	Länge
5	0

Knoten hinzugefügt	Pfad	Pfad Länge
1	5	60
3	5	120
6	5	40

Notizen

---

---

---

---

---

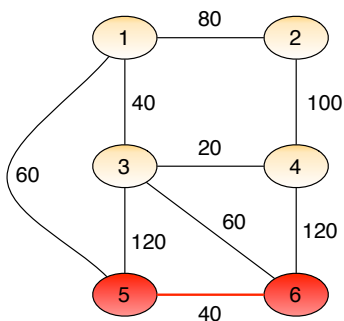
---

---

---

7

## Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 2



Kürzester Pfad	Länge
5	0
5,6	40

Knoten hinzugefügt	Pfad	Pfad Länge
1	5	60
3	5,6	100
4	5,6	160

Notizen

---

---

---

---

---

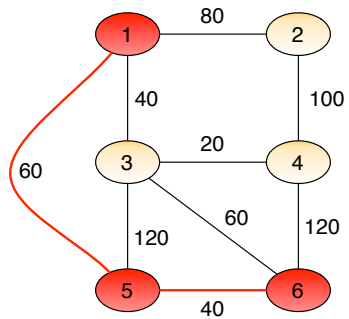
---

---

---

8

### Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 3



Kürzester Pfad	Länge
5	0
5,6	40
5,1	60

Knoten hinzugefügt	Pfad	Pfad Länge
2	5,1	140
3	5,6	100
4	5,6	160

Notizen

---

---

---

---

---

---

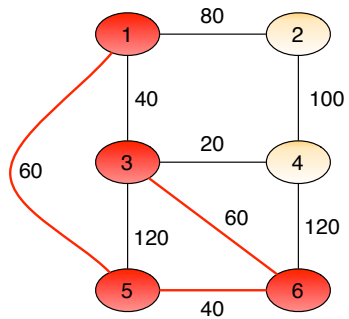
---

---

---

---

### Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 4



Kürzester Pfad	Länge
5	0
5,6	40
5,1	60
5,6,3	100

Knoten hinzugefügt	Pfad	Pfad Länge
2	5,1	140
4	5,6,3	120

Notizen

---

---

---

---

---

---

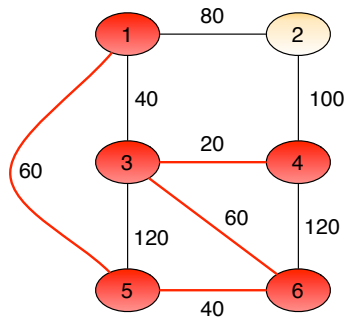
---

---

---

---

## Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 5



Kürzester Pfad	Länge
5	0
5,6	40
5,1	60
5,6,3	100
5,6,3,4	120

Knoten hinzugefügt	Pfad	Pfad Länge
2	5,1	140

Notizen

---

---

---

---

---

---

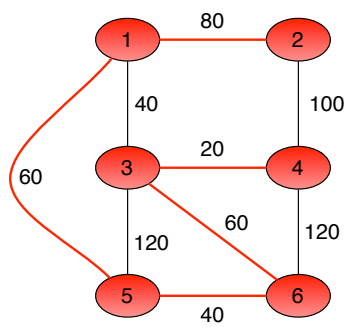
---

---

---

---

## Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 6



Kürzester Pfad	Länge
5	0
5,6	40
5,1	60
5,6,3	100
5,6,3,4	120
5,1,2	140

fertig

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Dijkstra-Algorithmus

Sei  $G = (V, E)$  Graph mit Gewicht  $w : E \rightarrow \mathbb{R}^+$  (positive reelle Zahlen).

- Startknoten  $s \in V$  für kürzesten Pfad
- Graph repräsentiert mit Adjazenzliste  $adj$
- jeder Knoten (ausser  $s$ ) hat Vorgänger im kürzesten Pfad  $pred$
- jeder Knoten hat Markierung  $d$ 
  - Distanz (bzgl. Gewicht) von Startknoten  $s$
- Hilfsmittel: Priority Queue  $Q$

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

13

## Algorithmus: Dijkstra

**Input:** Graph  $G = (V, E)$ ,  $w : E \rightarrow \mathbb{R}^+$ , Startknoten  $s \in V$

**Output:** Vorgänger-Liste  $pred$ , Distanz-Markierung  $d$

**Dijkstra**( $G, w, s$ ):

```
for each (Knoten  $v \in V$ ) { // Initialisierung
     $pred[v] = null$ ;  $d[v] = \infty$ ;
}
 $d[s] = 0$ ;
 $Q =$  Priority Queue mit Elementen  $V$ , Schlüsseln  $d$ ;
while ( ! $Q.isEmpty()$  ) {
     $u = Q.extractMin()$ ;
    for each ( $v \in adj[u]$  mit  $v \in Q$ ) {
        if ( $d[u] + w(u, v) < d[v]$ ) {
             $pred[v] = u$ ;  $d[v] = d[u] + w(u, v)$ ;
             $Q.decreaseKey(v, d[v])$ ;
        }
    }
}
```

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

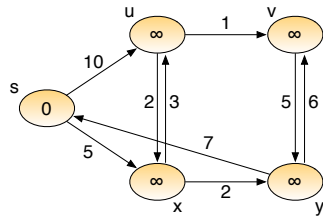
---

---

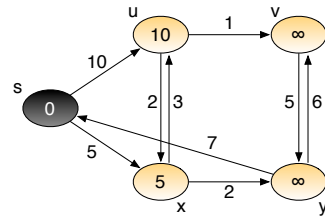
---

14

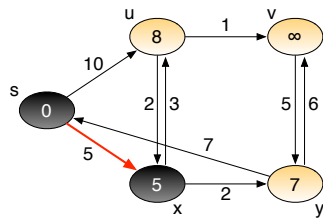
## Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 1



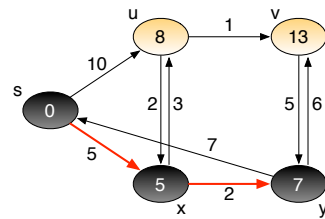
Q: (s,0) (u,∞) (v,∞) (x,∞) (y,∞)



Q: (x,5) (u,10) (v,∞) (y,∞)



Q: (y,7) (u,8) (v,∞)



Q: (u,8) (v,13)

15

Notizen

---

---

---

---

---

---

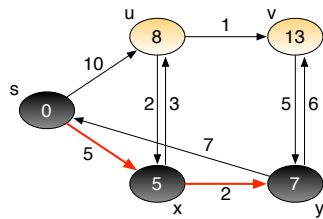
---

---

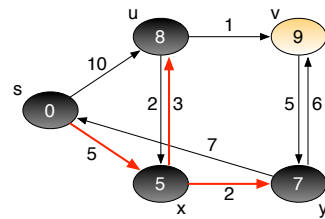
---

---

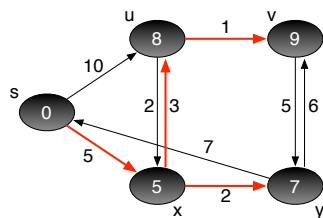
## Beispiel: Ablauf Dijkstra-Algorithmus 2



Q: (u,8) (v,13)



Q: (v,9)



Q:

16

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---



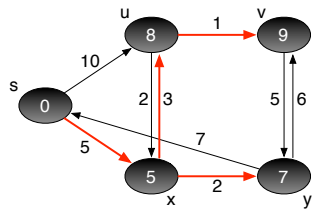
# Dijkstra-Algorithmus

Nach Ausführung von **Dijkstra**( $G, w, s$ ) gilt für  $v \in V$ :

- $d[v]$  = Gewicht  $w_{min}(s, v)$  des kürzesten Pfades von  $s$  zu  $v$
- $pred[v]$  = Vorgängerknoten
- Kürzester Pfad von  $s$  zu  $v$ :

$pred[v], pred[pred[v]], \dots, s$

Beispiel:



Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Dijkstra: Laufzeit

Laufzeit:

- Annahme: Q implementiert als binärer Min-Heap
- Zeile 1-3:  $O(|V|)$
- Zeile 5: entspricht buildMinHeap, also  $O(|V|)$
- Zeile 6-15: Ausführung  $|V|$  mal
  - Zeile 7:  $O(\log |V|)$
  - Zeile 8-14: Ausführung inkl. äußerer while-Schleife: insgesamt  $|E|$  mal (siehe DFS/BFS)
  - Zeile 12:  $O(\log |V|)$

```

Dijkstra( $G, w, s$ ):
1  for each (Knoten  $v \in V$ ) {
2     $pred[v] = \text{null}; d[v] = \infty;$ 
3  }
4   $d[s] = 0;$ 
5   $Q = \text{Priority Queue}(V, d);$ 
6  while (  $!Q.\text{isEmpty}()$  ) {
7     $u = Q.\text{extractMin}();$ 
8    for each ( $v \in \text{adj}[u]$  mit  $v \in Q$ ) {
9      if ( $d[u] + w(u, v) < d[v]$ ) {
10        $pred[v] = u;$ 
11        $d[v] = d[u] + w(u, v);$ 
12        $Q.\text{decreaseKey}(v, d[v]);$ 
13     }
14   }
15 }
    
```

Gesamt:  $O((|V| + |E|) \log |V|)$

einfacher:  $O(|E| \log |V|)$

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Dijkstra: Komplexität

- Komplexität des Dijkstra Algorithmus hängt entscheidend von der Implementierung der Priority Queue ab!
- Varianten:
  - als verkettete Liste:  $O(|V|^2)$
  - als binärer Heap:  $O(|E| \log |V|)$
  - als Fibonacci Heap:  $O(|E| + |V| \log |V|)$

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

19

## Dijkstra: Korrektheit

*(nur Beweisidee, dies ist kein formaler Beweis!)*

**Annahme:** bisherige Iterationen waren korrekt, bisher bearbeitete Knoten:  $X \subset V$

- nächster Iterationsschritt nimmt kürzeste direkte Verbindung von Knoten  $x \in X$  zu noch nicht bearbeitetem Knoten  $y \in V \setminus X$  hinzu
- $d[y]$  ist nun  $d[x] + w(x, y)$
- jeder andere Pfad zu  $y$  hat entweder
  - eine Kante, die aus  $X$  heraus geht und ist damit nicht kürzer als  $(x, y)$
  - mehrere Kanten, und ist damit nicht kürzer als  $d[y]$ , da die Kanten positives Gewicht haben

**Entscheidende Annahme:** Kanten haben positives Gewicht!

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

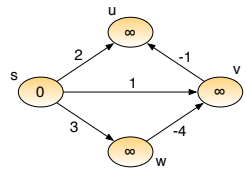
---

---

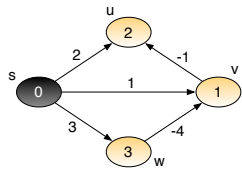
---

20

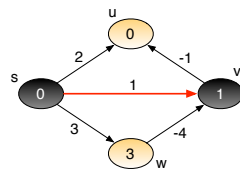
# Dijkstra: Negativ-Beispiel



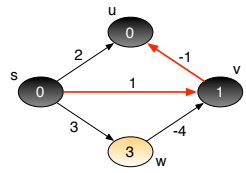
Q: (s,0) (u,∞) (v,∞) (w,∞)



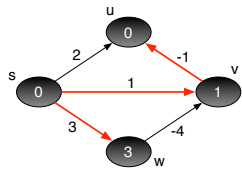
Q: (v,1) (u,2) (w,3)



Q: (u,0) (w,3)



Q: (w,3)



Q:

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

# Dijkstra: Anwendungen

Dijkstra ist einer der am häufigsten verwendete Graph-Algorithmen

Beispiele:

- Routenplanung in GIS (Geographic Information System)
  - Navigationssystem im Auto
  - Maps Applikation (Google, Bing, Apple etc.)
  - Routen mit Flugzeugen, Bahn usw.
- Routing Protokolle für IP Netzwerke
  - z.B. Open Shortest Path First
- Pfadplanung von Robotern, UAV/Dronen, etc.
- Segmentierung von medizinischen Bilddaten

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

# Programm heute

7 Fortgeschrittene Datenstrukturen

8 Such-Algorithmen

9 Graph-Algorithmen

- Tiefensuche
- Breitensuche
- Kürzeste Pfade
- Minimaler Spannbaum

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Minimaler Spannbaum

Sei  $G = (V, E)$  zusammenhängender ungerichteter Graph mit Gewichtsfunktion  $w : E \rightarrow \mathbb{R}$ .

- **Spannbaum:** Teilgraph  $G' = (V, E')$ , der ein Baum ist und alle Knoten von  $G$  enthält.
- **minimaler Spannbaum:** Spannbaum  $G'$  mit minimalem Gewicht

$$w_{G'} = \sum_{(x,y) \in E'} w(x,y)$$

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

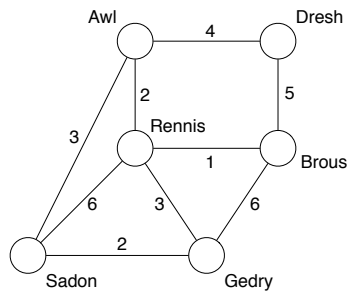
---

---

---

## Minimaler Spannbaum: Beispiel

**Beispiel:** 6 (virtuelle) Städte und Kosten für Strassenbau dazwischen (in Million Euro):



**Problem:** Strassenbau mit minimalen Kosten, so daß alle Städte verbunden sind (direkt oder über andere Städte)

**Lösung:** minimaler Spannbaum

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

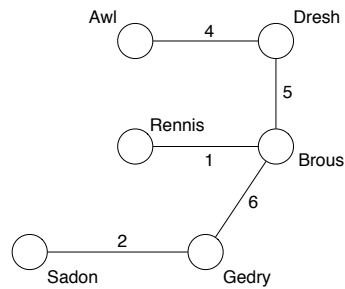
---

---

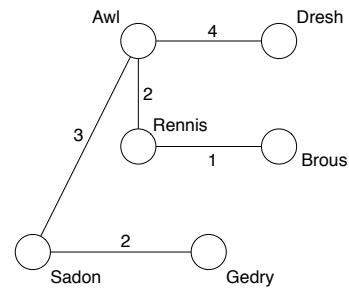
25

## Minimaler Spannbaum: Beispiel 2

**Mögliche Lösungen:**



Gewicht: 18



Gewicht: 12

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

26

# Minimaler Spannbaum: Algorithmen

Sei  $G = (V, E)$  zusammenhängender ungerichteter Graph mit Gewichtsfunktion  $w : E \rightarrow \mathbb{R}$ .

- Minimaler Spannbaum von  $G$ :
  - Algorithmus von Kruskal: Greedy-Algorithmus  
Komplexität:  $O(|E| \log |V|)$
  - Algorithmus von Prim: Greedy-Algorithmus  
Komplexität:  $O(|E| \log |V|)$
  - viele Varianten davon als parallele Algorithmen

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

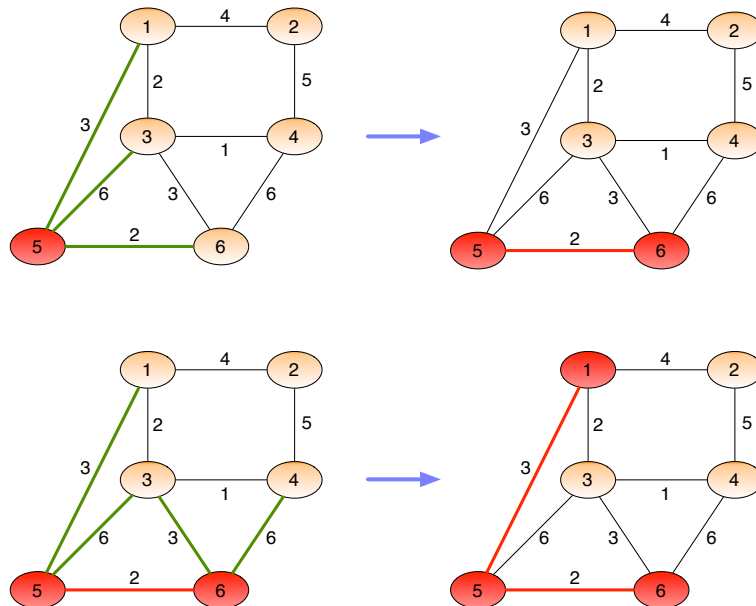
---

---

---

27

## Beispiel-Ablauf: Prim Algorithmus 1



Notizen

---

---

---

---

---

---

---

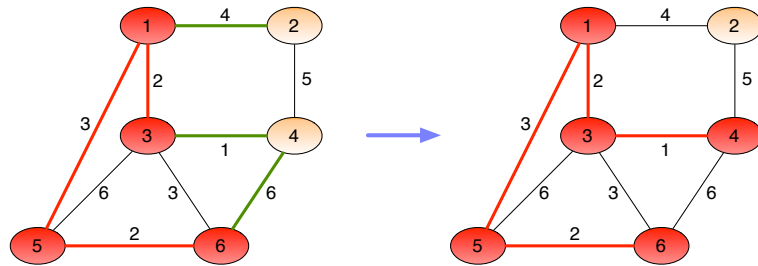
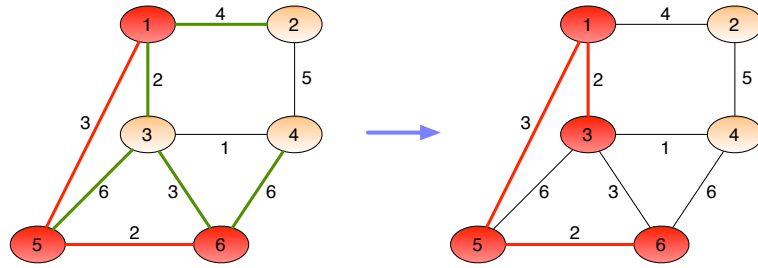
---

---

---

28

## Beispiel-Ablauf: Prim Algorithmus 2



Notizen

---

---

---

---

---

---

---

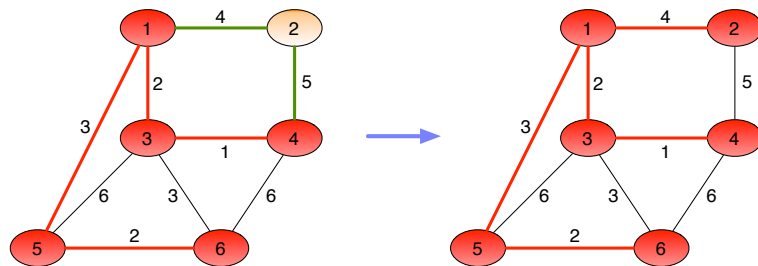
---

---

---

29

## Beispiel-Ablauf: Prim Algorithmus 3



Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

### Beobachtungen:

- Zwischenlösungen von Prim Algorithmus sind Bäume
- es werden öfters mehrere Kanten zum selben Knoten betrachtet (s. oben)
  - Vereinfachung: betrachte nur Kante mit minimalem Gewicht

30

# Prim Algorithmus

Sei  $G = (V, E)$  zusammenhängender ungerichteter Graph mit Gewichtsfunktion  $w : E \rightarrow \mathbb{R}$ .

- Startknoten  $s \in V$  für minimalen Spannbaum
- Graph repräsentiert als Adjazenzliste `adj`
- jeder Knoten (ausser  $s$ ) hat Vorgänger im Spannbaum `pred`
- jeder Knoten hat Markierung `g`
  - kleinstes Gewicht um Knoten mit aktuellem Spannbaum zu verbinden
- Hilfsmittel: Priority Queue `Q`

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

# Algorithmus: Prim

**Input:** Graph  $G = (V, E)$ ,  $w : E \rightarrow \mathbb{R}$ , Startknoten  $s \in V$

**Output:** Vorgänger-Liste `pred`

**Prim**( $G, w, s$ ):

```
for each (Knoten  $v \in V$ ) { // Initialisierung
```

```
     $pred[v] = \text{null}; g[v] = \infty;$ 
```

```
}
```

```
 $g[s] = 0;$ 
```

```
 $Q = \text{Priority Queue mit Elementen } V, \text{ Schlüsseln } g;$ 
```

```
while ( ! $Q.is\text{Empty}()$  ) { // Hauptschleife
```

```
     $u = Q.extractMin();$ 
```

```
    for each ( $v \in adj[u]$  mit  $v \in Q$ ) {
```

```
        if ( $w(u, v) < g[v]$ ) {
```

```
             $pred[v] = u; g[v] = w(u, v);$ 
```

```
             $Q.decreaseKey(v, g[v]);$ 
```

```
        }
```

```
    }
```

```
}
```

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

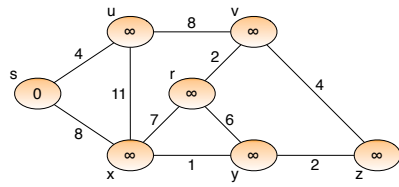
---

---

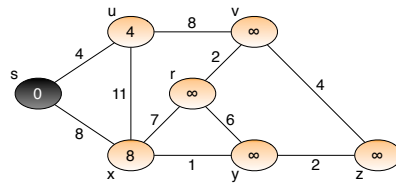
---



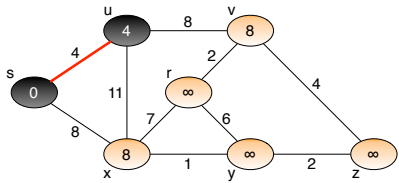
## Beispiel: Ablauf Prim Algorithmus 1



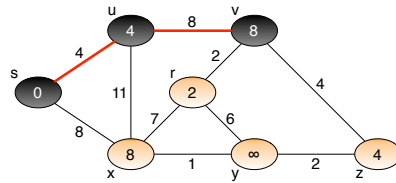
Q: (s,0) (u,∞) (v,∞) (r,∞) (x,∞) (y,∞) (z,∞)



Q: (u,4) (x,8) (r,∞) (v,∞) (y,∞) (z,∞)



Q: (v,8) (x,8) (r,∞) (y,∞) (z,∞)



Q: (r,2) (z,4) (x,8) (y,∞)

33

Notizen

---

---

---

---

---

---

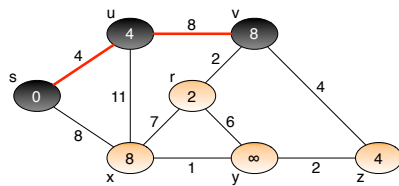
---

---

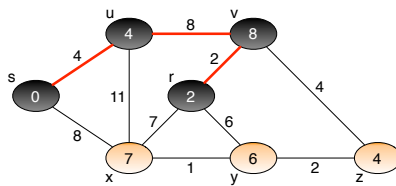
---

---

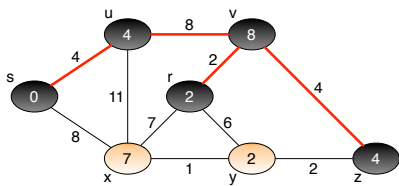
## Beispiel: Ablauf Prim Algorithmus 2



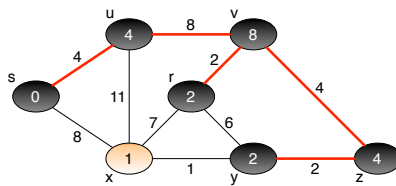
Q: (r,2) (z,4) (x,8) (y,∞)



Q: (z,4) (y,6) (x,7)



Q: (y,2) (x,7)



Q: (x,1)

34

Notizen

---

---

---

---

---

---

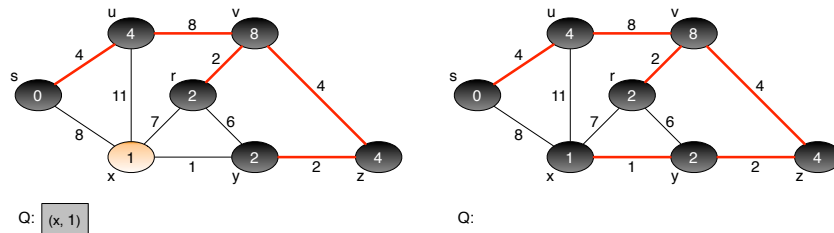
---

---

---

---

# Beispiel: Ablauf Prim Algorithmus 3



Nach Ausführung von  $\text{Prim}(G, w, s)$  gilt für  $v \in V$ :

- $\text{pred}[v]$  = Vorgängerknoten im Spannbaum
- Pfad in Spannbaum von  $v$  zu Wurzel  $s$ :

$$\text{pred}[v], \text{pred}[\text{pred}[v]], \dots, s$$

35

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Prim: Laufzeit

Laufzeit:

- Annahme: Q implementiert als binärer Min-Heap
- Zeile 1-3:  $O(|V|)$
- Zeile 5: entspricht buildMinHeap, also  $O(|V|)$
- Zeile 6-14: Ausführung  $|V|$  mal
  - Zeile 7:  $O(\log |V|)$
  - Zeile 8-13: Ausführung inkl. äußerer while-Schleife: insgesamt  $|E|$  mal (siehe DFS/BFS)
  - Zeile 11:  $O(\log |V|)$

Gesamt:  $O((|V| + |E|) \log |V|)$

einfacher:  $O(|E| \log |V|)$

$\text{Prim}(G, w, s)$ :

```

1  for each (Knoten  $v \in V$ ) {
2       $\text{pred}[v] = \text{null}; g[v] = \infty;$ 
3  }
4   $g[s] = 0;$ 
5  Q = Priority Queue( $V, g$ );
6  while ( !Q.isEmpty() ) {
7      u = Q.extractMin();
8      for each ( $v \in \text{adj}[u]$  mit  $v \in Q$ ) {
9          if ( $w(u, v) < g[v]$ ) {
10              $\text{pred}[v] = u; g[v] = w(u, v);$ 
11             Q.decreaseKey( $v, g[v]$ );
12         }
13     }
14 }
    
```

36

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Prim: Komplexität

- Komplexitätsanalyse von Prim fast identisch mit Dijkstra!
- Komplexität des Algorithmus von Prim hängt entscheidend von der Implementierung der Priority Queue ab!
- Varianten:
  - als verkettete Liste:  $O(|V|^2)$
  - als binärer Heap:  $O(|E| \log |V|)$
  - als Fibonacci Heap:  $O(|E| + |V| \log |V|)$

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

37

## Prim: Anwendungen

- Planung von Netzwerken
  - Strassennetz
  - Kommunikations-Netzwerk
  - elektronische Schaltungen
- Clustering von Daten
  - Daten als Knoten, "Nähe" als Kanten, entferne "lange" Kanten aus minimalem Spannbaum → Clustering
- Extrahieren/Tracking von Objekten aus Bildern in Computer Vision

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

38

## Ausblick: Graphen-Algorithmen

- **Fluss in Graphen:** statt Kantengewichten gibt es Kapazitäten, betrachtet wird Fluss von Quelle zu Senke
  - Problem: finde maximalen Fluss
  - Anwendung: z.B. Fluss in Kommunikations-Netzwerken
- **Einfärben von Graphen:** Färbe Knoten von Graph so ein, dass keine benachbarten Knoten diesselbe Farbe haben
  - Anwendungen: z.B. Scheduling, Sudoku
- **Planare Graphen:** lässt sich Graph ohne Kanten-Überschneidung zeichnen?
  - Anwendung: z.B. Chip- bzw. Platinen-Design
- **Klassifikation von medizinischen Daten:** über analytische Operationen auf Adjazenzmatrix, z.B. Laplace-Operator
  - Anwendungen: z.B. Identifikation von Melanomen, Tracking von Endoskopen

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

39

## Zusammenfassung

- ⑦ Fortgeschrittene Datenstrukturen
- ⑧ Such-Algorithmen
- ⑨ Graph-Algorithmen
  - Tiefensuche
  - Breitensuche
  - Kürzeste Pfade
  - Minimaler Spannbaum

Notizen

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

40