

Spannbäume

Definition „Spannbaum“

Es sei G ein zusammenhängender Graph und S ein zusammenhängender Teilgraph von G . S ist ein Spannbaum von G , falls S alle Knoten von G enthält und S zyklentfrei ist.

alle Knoten von G enthält
zyklentfrei

Definition „Minimaler Spannbaum“

S ist ein minimaler Spannbaum, falls S ein Spannbaum von G ist, und die Summe der Kantengewichte in S kleiner oder gleich der aller anderen möglichen Spannbäume S' von G ist¹.

Kantengewichte
kleiner oder gleich der aller anderen möglichen Spannbäume

Algorithmus von Kruskal

Durch den Algorithmus von Kruskal wird ein *minimaler Spannbaum* eines ungerichteten, zusammenhängenden und kantengewichteten Graphen bestimmt.²

minimaler Spannbaum

Der Algorithmus von Kruskal nutzt die Kreiseigenschaft minimaler Spannbäume. Dazu werden die Kanten in der *ersten Phase aufsteigend nach ihrem Gewicht sortiert*. In der zweiten Phase wird *über die sortierten Kanten iteriert*. Wenn eine Kante zwei Knoten verbindet, die *noch nicht* durch einen Pfad vorheriger Kanten *verbunden* sind, wird diese Kante zum minimalen Spannbaum *hinzugenommen*.³

ersten Phase
aufsteigend nach ihrem Gewicht sortiert
über die sortierten Kanten iteriert
Kante
noch nicht
verbunden
hinzugenommen

Algorithmus 1: Minimaler Spannbaum nach Kruskal^a

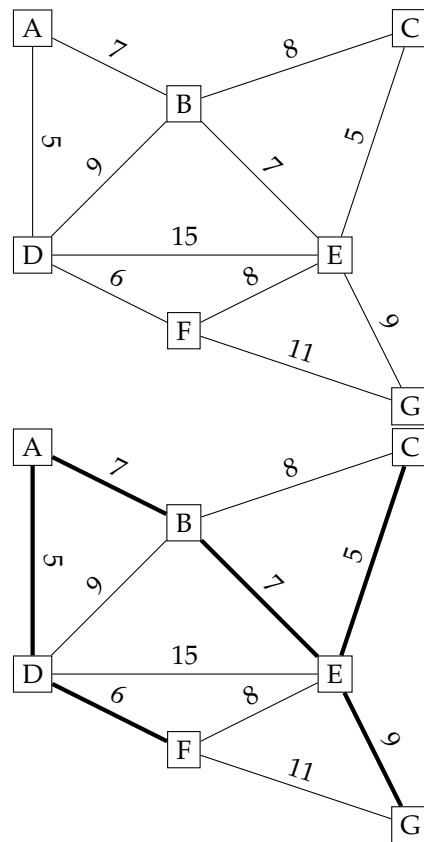
Data: $G = (V, E, w)$: ein zusammenhängender, ungerichteter, kantengewichteter Graph $\text{kruskal}(G)$
 $E' \leftarrow \emptyset$;
 $L \leftarrow E$;
Sortiere die Kanten in L aufsteigend nach ihrem Kantengewicht;
while $L \neq \emptyset$ **do**
 wähle eine Kante $e \in L$ mit kleinstem Kantengewicht;
 entferne die Kante e aus L ;
 if der Graph $(V, E' \cup \{e\})$ keinen Kreis enthält **then**
 $E' \leftarrow E' \cup \{e\}$;
 end
end
Result: $M = (V, E')$ ist ein minimaler Spannbaum von G .

^aWikipedia-Artikel „Algorithmus von Kruskal“.

¹Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 6, Seite 29 (PDF 23).

²Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 6, Seite 30 (PDF 24).

³Wikipedia-Artikel „Algorithmus von Kruskal“.



Kante		Gewicht
AD, CE	2×5	10
DF		6
AB, BE	2×7	14
EG		9
		39

```

3 import org.bsclangaul.graph.GraphAdjazenzMatrix;
4
5 //https://www.geeksforgeeks.org/kruskals-algorithm-simple-implementation-for-
  ↳ adjacency-matrix/
6 // Simple Java implementation for Kruskal's
7 // algorithm
8
9 public class MinimalerSpannbaumKruskal extends GraphAdjazenzMatrix {
10
11     public MinimalerSpannbaumKruskal(String graphenFormat) {
12         super(graphenFormat);
13     }
14
15     int[] parent = new int[gibKnotenAnzahl()];
16
17     // Find set of vertex i
18     private int find(int i) {
19         while (parent[i] != i)
20             i = parent[i];
21         return i;
22     }
23
24     // Does union of i and j. It returns
25     // false if i and j are already in same
26     // set.
27     private void union1(int i, int j) {
28         int a = find(i);
29         int b = find(j);
30         parent[a] = b;

```

```

31 }
32
33 // Finds MST using Kruskal's algorithm
34 public int führeAus() {
35     int mincost = 0; // Cost of min MST.
36
37     // Initialize sets of disjoint sets.
38     for (int i = 0; i < gibKnotenAnzahl(); i++)
39         parent[i] = i;
40
41     // Include minimum weight edges one by one
42     int edge_count = 0;
43     while (edge_count < gibKnotenAnzahl() - 1) {
44         int min = Integer.MAX_VALUE, a = -1, b = -1;
45         for (int i = 0; i < gibKnotenAnzahl(); i++) {
46             for (int j = 0; j < gibKnotenAnzahl(); j++) {
47                 if (find(i) != find(j) && matrix[i][j] < min && matrix[i][j] != 0) {
48                     min = matrix[i][j];
49                     a = i;
50                     b = j;
51                 }
52             }
53         }
54
55         union1(a, b);
56         System.out.printf("Edge %d:(%d, %d) cost:%d \n", edge_count++, a, b, min);
57         mincost += min;
58     }
59     System.out.printf("\n Minimum cost= %d \n", mincost);
60     return mincost;
61 }
62
63 public static void main(String[] args) {
64     MinimalerSpannbaumKruskal kruskal = new MinimalerSpannbaumKruskal(
65         "v0--v1:2;v1--v2:3;v0--v3:6;v1--v3:8;v1--v4:5;v2--v4:7;v3--v4:9;");
66     kruskal.gibMatrixAus();
67     kruskal.führeAus();
68 }
69 }

```

Code-Beispiel auf Github ansehen: [src/main/java/org/bschlangaul/graph/algorithmen/MinimalerSpannbaumKruskal.java](https://github.com/bschlangaul/graph/algorithmen/MinimalerSpannbaumKruskal.java)

Algorithmus von Prim⁴

Der Algorithmus von Prim dient ebenfalls der Bestimmung eines minimalen Spannbaums, erreicht jedoch sein Ziel durch eine unterschiedliche Vorgehensweise. Er wird auch nach dem *Entdecker* Jarník genannt.⁵

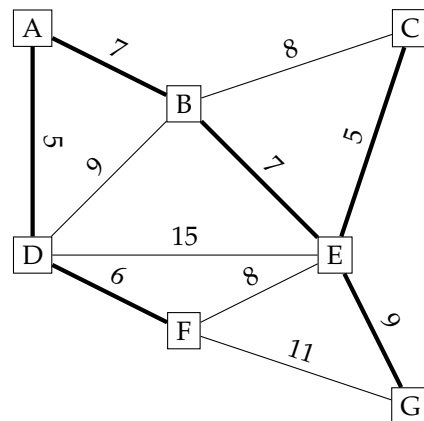
Der *Teilgraph* T wird *schrittweise vergrößert*, bis dieser ein Spannbaum ist. Der Algorithmus benötigt einen *konkreten Startpunkt*. Es wird die *günstigste* von einem Teilgraphen T *ausgehende Kante ausgewählt* und zu diesem Spannbaum hinzugefügt. Der Algorithmus fügt jede Kante und deren Endknoten zur Lösung hinzu, die mit allen zuvor gewählten Kanten keinen Kreis bildet.⁶

Entdecker
Teilgraph
schrittweise vergrößert
konkreten Startpunkt
günstigste
ausgehende Kante ausgewählt

⁴Wikipedia-Artikel „Algorithmus von Prim“.

⁵Wikipedia-Artikel „Algorithmus von Prim“.

⁶Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 6, Seite 32, (PDF 26).



Kante	Gewicht
AD	5
DF	6
AB	7
BE	7
EC	5
EG	9
	39

```

3  import org.bschlangaul.graph.GraphAdjazenzMatrix;
4
5  /**
6   * Implementation des Algorithmus von Prim / Jarnik.
7   *
8   * Nach dem Tutorial auf <a href=
9   * "https://algorithms.tutorialhorizon.com/prims-minimum-spanning-tree-mst-using-
10   * adjacency-matrix/">tutorialhorizon.com</a>.
11   */
12  public class MinimalerSpannbaumPrim extends GraphAdjazenzMatrix {
13
14      public MinimalerSpannbaumPrim(String graphenFormat) {
15          super(graphenFormat);
16      }
17
18      /**
19       * Gib den Knoten mit dem minimalen Gewicht, der sich noch nicht im minimalen
20       * Spannbaum befindet.
21       *
22       * @param minimalerSpannbaum Ein Feld mit der gleichen Länge, wie es Knoten im
23       *                             Graphen gibt. Befindet sich beispielsweise ein
24       *                             Knoten mit der Index-Nummer 3 im minimalen
25       *                             Spannbaum, so wird das Feld an der Index-Position
26       *                             ↪ 3
27       *                             auf wahr gesetzt.
28       * @param kantenGewichte Eine Feld mit den Kantengewichten
29       *
30       * @return Die ID des Knoten mit dem minimalen Gewicht. Es können Zahlen
31       *         beginnend mit 0 vorkommen.
32       */
33      private int gibMinimumKnoten(boolean[] minimalerSpannbaum, int[]
34      ↪ kantenGewichte) {
35          int minGewicht = Integer.MAX_VALUE;
36          int knoten = -1;
37          for (int i = 0; i < gibKnotenAnzahl(); i++) {
38              if (minimalerSpannbaum[i] == false && minGewicht > kantenGewichte[i]) {
39                  minGewicht = kantenGewichte[i];
40                  knoten = i;
41              }
42          }
43          return knoten;
44      }
45
46      /**
47       * Die Instanzen der Klasse Ergebnis wird in das Feld {@code ergebnisse}
48       * gespeichert. Die Klasse speichert das Kantengewicht von einem bestimmten

```

```

46     * Knoten zu seinem Elternknoten.
47     */
48     class Ergebnis {
49         /**
50         ↪      * Die Index-Nummer des Elternknoten über den der aktuelle Knoten erreicht
51         ↪      * wird.
52         ↪      */
53         int eltern;
54
55         /**
56         ↪      * Das Gewicht der Kante vom Elternknoten zum aktuellen Knoten.
57         ↪      */
58         int gewicht;
59     }
60
61     /**
62     * Führe den Algorithmus von Prim / Jarnik aus.
63     *
64     * @return Die Summer aller Kantengewichte.
65     */
66     public int führeAus() {
67         boolean[] minimalerSpannbaum = new boolean[gibKnotenAnzahl()];
68         Ergebnis[] ergebnisse = new Ergebnis[gibKnotenAnzahl()];
69         int[] gewichte = new int[gibKnotenAnzahl()];
70
71         for (int i = 0; i < gibKnotenAnzahl(); i++) {
72             // Initialisiere alle Gewichte mit Unendlich
73             gewichte[i] = Integer.MAX_VALUE;
74             // Erzeuge leere Ergebnis-Instanzen.
75             ergebnisse[i] = new Ergebnis();
76         }
77
78         // start from the vertex 0
79         gewichte[0] = 0;
80         ergebnisse[0] = new Ergebnis();
81         ergebnisse[0].eltern = -1;
82
83         for (int i = 0; i < gibKnotenAnzahl(); i++) {
84             int knoten = gibMinimumKnoten(minimalerSpannbaum, gewichte);
85             System.out.println("Besuche Knoten " + gibKnotenName(knoten) + "");
86             minimalerSpannbaum[knoten] = true;
87             for (int j = 0; j < gibKnotenAnzahl(); j++) {
88                 if (matrix[knoten][j] > 0) {
89                     if (minimalerSpannbaum[j] == false && matrix[knoten][j] < gewichte[j])
90                     ↪ {
91                         gewichte[j] = matrix[knoten][j];
92                         ergebnisse[j].eltern = knoten;
93                         ergebnisse[j].gewicht = gewichte[j];
94                         System.out
95                             .println("Aktualisiere Kante " + gibKnotenName(knoten) + "--" +
96                             ↪ gibKnotenName(j) + ": " + gewichte[j]);
97                     }
98                 }
99             }
100         }
101
102         return gibErgebnisAus(ergebnisse);
103     }
104
105     /**
106     * Gib die Ergebnisse aus.
107     */

```

```

105     * @param ergebnisse Ein Feld mit allen Ergebnissen.
106     *
107     * @return Die Summer aller Kantengewichte.
108     */
109     private int gibErgebnisAus(Ergebnis[] ergebnisse) {
110         int summeGewichte = 0;
111         System.out.println("Minimaler Spannbaum: ");
112         for (int i = 1; i < gibKnotenAnzahl(); i++) {
113             System.out.println("Kante: " + gibKnotenName(ergebnisse[i].eltern) + "--" +
114                 ↳ gibKnotenName(i) + " Gewicht: "
115                 + ergebnisse[i].gewicht);
116             summeGewichte += ergebnisse[i].gewicht;
117         }
118         System.out.println("Summer aller Kantengewichte: " + summeGewichte);
119         return summeGewichte;
120     }
121
122     public static void main(String[] args) {
123         MinimalerSpannbaumPrim prim = new MinimalerSpannbaumPrim(
124             "v0--v1:2;v1--v2:3;v0--v3:6;v1--v3:8;v1--v4:5;v2--v4:7;v3--v4:9;");
125         prim.gibMatrixAus();
126         prim.führeAus();
127     }
128 }

```

Code-Beispiel auf Github ansehen: [src/main/java/org/bschlangaul/graph/algorithmen/MinimalerSpannbaumPrim.java](https://github.com/org/bschlangaul/graph/algorithmen/MinimalerSpannbaumPrim.java)

Vergleich Kruskal und Prim

	Kruskal	Prim
Arbeitsweise	sortiert Kanten nach Gewichten	Startknoten → Nachbarknoten
Kanten-Sichtweise	globale Sicht	lokale Sicht
Zyklen-Vermeidung	aktiv	passiv
Gierigkeit	greedy	greedy
Teilgraph	mehrere Teilgraphen möglich	nur ein Teilgraph möglich
Datenstrukturen	Union-Find	Min-Heap
Laufzeit	$\mathcal{O}(E \cdot \log(E))$	$\mathcal{O}(E + V \cdot \log(V))$

Literatur

- [1] *Qualifizierungsmaßnahme Informatik: Algorithmen und Datenstrukturen 6. Graphen.* https://www.studon.fau.de/file2635324_download.html.
- [2] *Wikipedia-Artikel „Algorithmus von Kruskal“.* https://de.wikipedia.org/wiki/Algorithmus_von_Kruskal.
- [3] *Wikipedia-Artikel „Algorithmus von Prim“.* https://de.wikipedia.org/wiki/Algorithmus_von_Prim.