

Algorithmus von Dijkstra (Label Setting Algorithmus)

(Input) $G = (N, A)$ Digraph mit Kosten $c(a) \geq 0 \forall a \in A$.

Step 1: Setze $S := \{s\}$, $\bar{S} := N \setminus S$
 $d(s) := 0$, $d(i) := \infty \forall i \in N \setminus \{s\}$
 $pred(s) := 0$, $pred(i) := s$ falls $(s, i) \in A$
 $\rho(i) := \begin{cases} c_{si} & \text{falls } (s, i) \in A \\ \infty & \text{sonst.} \end{cases}$

Step 2: Solange $|S| < n$:

(2.1) Bestimme i mit $\rho(i) = \min_{j \in \bar{S}} \rho(j)$.

Falls $\rho(i) = \infty$, STOP: Ein Diweg von s nach i , $i \in \bar{S}$, existiert nicht.

(2.2) Setze $d(i) := \rho(i)$.

Setze $S := S \cup \{i\}$ und $\bar{S} := \bar{S} \setminus \{i\}$.

(2.3) Für alle $j \in \bar{S}$:

Falls $\rho(j) > d(i) + c_{ij}$, setze $\rho(j) := d(i) + c_{ij}$ und $pred(j) := i$.

(Output) Abstände $d(i)$ von s nach i für alle $i \in N$,

Predecessor Labels zur Identifikation des kürzesten Diwege-Baums.

Label Correcting Algorithmus

(Input) $G = (N, A)$ Digraph mit Kosten $c(a) \geq 0 \forall a \in A$,

$A = \{a_1, \dots, a_m\}$ Liste der Kanten (beliebig sortiert).

Step 1: Setze $\pi_1(s) := 0$,

$\pi_1(i) := \begin{cases} c_{si} & \text{falls } (s, i) \in A \\ \infty & \text{sonst} \end{cases} \quad \forall i \in N \setminus \{s\}$,

$pred(i) := s \quad \forall i \in N$,

$p := 1$.

Step 2: Setze $\pi_{p+1}(j) := \pi_p(j) \forall j \in N$.

Für $l = 1$ bis m :

Falls $a_l = (i, j)$ und $\pi_{p+1}(j) > \pi_p(i) + c_{ij}$

setze $\pi_{p+1}(j) := \pi_p(i) + c_{ij}$ und $pred(j) := i$.

Step 3: Falls $\underline{\pi}_p = \underline{\pi}_{p+1}$ STOP: $d(i) = \pi_p(i)$ und alle kürzesten Diwege P_{si} können mit Hilfe der Labels $pred(i)$, $i \in N$ bestimmt werden.

Falls $\underline{\pi}_p \neq \underline{\pi}_{p+1}$ und $p < n - 1$, setze $p := p + 1$ und gehe zu Step 2.

Falls $\underline{\pi}_p \neq \underline{\pi}_{p+1}$ und $p = n - 1$ STOP: Wähle i mit $\pi_p(i) \neq \pi_{p+1}(i)$.

Mit Hilfe der Labels $pred(i)$ kann ein negativer Dikreis C bestimmt werden.

(Output) Abstände $d(i)$ von s nach i für alle $i \in N$ und Predecessor Labels $pred(i)$, oder ein negativer Dikreis C .