

## 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  $\pi_p = \pi_{p+1}$  STOP:  $d(i) = \pi_p(i)$  und alle kürzesten Diwege  $P_{s_i}$  können  
mit Hilfe der Labels  $pred(i)$ ,  $i \in N$  bestimmt werden.

Falls  $\pi_p \neq \pi_{p+1}$  und  $p < n - 1$ , setze  $p := p + 1$  und gehe zu Step 2.

Falls  $\pi_p \neq \pi_{p+1}$  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  $C$ .