

## **ALGORITHMEN UND DATENSTRUKTUREN**

ÜBUNG 12: AHO-HOPCRAFT-ULLMANN-ALGORITHMUS

Eric Kunze

eric.kunze@mailbox.tu-dresden.de

TU Dresden, 29.01.2021

# Algebraisches Pfadproblem

#### **FLOYD-WARSHALL-ALGORITHMUS**

- ▶ **Ziel**: kürzeste Wege in Graphem G = (V, E, c)
- ▶  $P_{u,v}^{(k)}$  = Menge aller Wege von u nach v, deren innere Knoten in  $\{1, ..., k\}$  liegen

$$D_G^{(k)}(u,v) = \begin{cases} \min \left\{ c_p : p \in P_{u,v}^{(k)} \right\} & \text{wenn } P_{u,v}^{(k)} \neq \emptyset \\ \infty & \text{sonst} \end{cases}$$

## ► Initialisierung:

$$D_G^{(0)} = mA_G = \min \{A_G, \mathbf{0}_n\} = \begin{cases} c(u, v) & \text{wenn } u \neq v, (u, v) \in E \\ 0 & \text{wenn } u = v \\ \infty & \text{sonst} \end{cases}$$

#### Rekursion:

$$\begin{split} D_G^{(k+1)}(u,v) &= \min \left\{ \ D_G^{(k)}(u,v) \ , D_G^{(k)}(u,k+1) + D_G^{(k)}(k+1,v) \ \right\} \\ &= \min \left\{ \quad \text{alt} \quad , \quad \text{Zeile} \quad + \quad \text{Spalte} \ \right\} \end{split}$$

#### **ABSTRAKTION: ALGEBRAISCHES PFADPROBLEM**

- bisher: kürzeste Wege

  - ▶ Minimum min über alle Pfade
- jetzt: Verallgemeinerung
  - ▶ Pfadoperation ⊙ entlang der Pfade
  - ▶ Akkumulationsoperation ⊕
- ► **Ergebnis:** allgemeine algebraische Struktur Semiring  $(S, \oplus, \odot, \mathbf{0}, \mathbf{1})$

	Werte S	$\oplus$	•	0	1
kürzeste Wegeproblem	$\mathbb{R}^{\infty}_{\geq 0}$	min	+	$\infty$	0
Kapazitätsproblem	$\mathbb{N}_{\infty}$	max	min	0	$\infty$
Erreichbarkeitsproblem	$\{true,false\}$	V	$\wedge$	false	true
Zuverlässigkeitsproblem	[0,1]	max		0	1
Prozessproblem	$\mathcal{P}(\Sigma^*)$	U	0	Ø	$\{\varepsilon\}$

#### FLOYD-WARSHALL → AHO-HOPCRAFT-ULLMANN

modifizierte Adjazenzmatrix

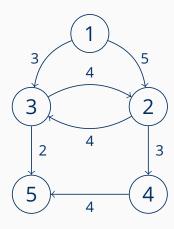
$$mA_G = \begin{cases} A_G(u, v) & \text{wenn } u \neq v \\ A_G(u, v) \oplus \mathbf{1} & \text{wenn } u = v \end{cases}$$

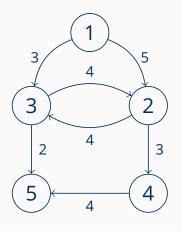
- ► Initialisierung:  $D_G^{(0)} = mA_G$
- Rekursion:

$$D_G^{(k+1)}(u,v) = D_G^{(k)}(u,v) \oplus \left(D_G^{(k)}(u,k+1) \odot (D_G^{(k)}(k+1,k+1))^* \odot D_G^{(k)}(k+1,v)\right)$$

vgl. dazu Floyd-Warshall:

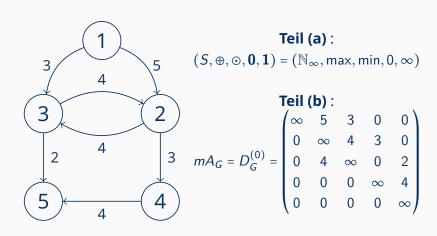
$$\begin{split} &D_G^{(k+1)}(u,v)\\ &= \min \left\{ D_G^{(k)}(u,v), D_G^{(k)}(u,k+1) + 0 + D_G^{(k)}(k+1,v) \right\} \end{split}$$





## Teil (a):

$$(S, \oplus, \odot, \mathbf{0}, \mathbf{1}) = (\mathbb{N}_{\infty}, \mathsf{max}, \mathsf{min}, 0, \infty)$$



**Teil (c)**: Laut Vorlesung gilt  $s^* = \sum_{n \in \mathbb{N}}^{\oplus} s^n$  mit  $s^0 = \mathbf{1}$  und  $s^{n+1} = s \odot s^n$ . Im Semiring  $(\mathbb{N}_{\infty}, \max, \min, 0, \infty)$  gilt:

- $s^0 = 1 = \infty$
- $s^2 = s \odot s^1 = \min\{s, s\} = s$
- ٠...

#### Schließlich ist

$$s^* = \sum_{n \in \mathbb{N}}^{\max} s^n = \sup \left\{ s^n : n \in \mathbb{N} \right\} = \sup \left\{ \infty, s, s, \ldots \right\} = \infty = \mathbf{1}.$$

Somit gilt dann in der Updateformel

$$\begin{split} D_G^{(k+1)}(u,v) &= \max \left\{ D_G^{(k)}(u,v), \min \left\{ D_G^{(k)}(u,k+1), \infty, D_G^{(k)}(k+1,v) \right\} \right\} \\ &= \max \left\{ D_G^{(k)}(u,v), \min \left\{ D_G^{(k)}(u,k+1), D_G^{(k)}(k+1,v) \right\} \right\} \\ &= D_G^{(k)}(u,v) \oplus \left( D_G^{(k)}(u,k+1) \odot D_G^{(k)}(k+1,v) \right) \end{split}$$

## Teil (d):

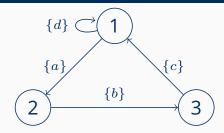
- ►  $D_G^{(1)}$ : keine Änderung (Quelle)
- $D_G^{(2)}$ : (1,3,4), (3,4,3), (1,4,3)
- $D_G^{(3)}$ : (1,5,2), (2,5,2)
- $D_G^{(4)}$ : (1,5,3), (2,5,3), (3,5,3)
- $D_G^{(5)}$ : keine Änderung (Senke)

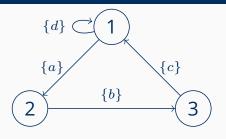
## Teil (d):

- $D_G^{(1)}$ : keine Änderung (Quelle)
- $D_G^{(2)}$ : (1,3,4), (3,4,3), (1,4,3)
- $D_G^{(3)}$ : (1,5,2), (2,5,2)
- $D_G^{(4)}$ : (1,5,3), (2,5,3), (3,5,3)
- $D_G^{(5)}$ : keine Änderung (Senke)

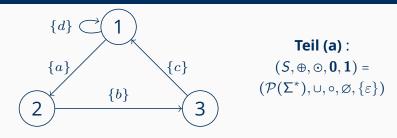
## Teil (e):

 $D_{G'}(1,5) = 2$  über den Pfad (1,2,3,5)





Teil (a) : 
$$(S,\oplus,\odot,\mathbf{0},\mathbf{1}) = \\ (\mathcal{P}(\Sigma^*),\cup,\circ,\varnothing,\{\varepsilon\})$$



## **Update-Formel:**

$$\begin{split} &D_{G}^{(k+1)}(u,v) \\ &= D_{G}^{(k)}(u,v) \oplus \Big(D_{G}^{(k)}(u,k+1) \odot (D_{G}^{(k)}(k+1,k+1))^* \odot D_{G}^{(k)}(k+1,v)\Big) \\ &= D_{G}^{(k)}(u,v) \cup \Big(D_{G}^{(k)}(u,k+1) \circ (D_{G}^{(k)}(k+1,k+1))^* \circ D_{G}^{(k)}(k+1,v)\Big) \\ &= \text{ alt } \cup \Big( \text{ Zeile } \circ \text{ (Diagonale)}^* \circ \text{ Spalte } \Big) \end{split}$$

**Teil (b):** 
$$mA_G = D_G^{(0)} = \begin{pmatrix} \{\varepsilon, d\} & \{a\} & \varnothing \\ \varnothing & \{\varepsilon\} & \{b\} \\ \{c\} & \varnothing & \{\varepsilon\} \end{pmatrix}$$

Teil (b): 
$$mA_G = D_G^{(0)} = \begin{pmatrix} \{\varepsilon, d\} & \{a\} & \varnothing \\ \varnothing & \{\varepsilon\} & \{b\} \\ \{c\} & \varnothing & \{\varepsilon\} \end{pmatrix}$$
Teil (c): 
$$D_G^{(1)} = \begin{pmatrix} \{d\}^* & \{d\}^* \{a\} & \varnothing \\ \varnothing & \{\varepsilon\} & \{b\} \\ \{c\} \{d\}^* & \{c\} \{d\}^* \{a\} & \{\varepsilon\} \end{pmatrix}$$

## Teil (d):

$$D_{G}^{(2)}(3,3) = D_{G}^{(1)}(3,3) \cup \left(D_{G}^{(1)}(3,2) \circ \left(D_{G}^{(1)}(2,2)\right)^{*} \circ D_{G}^{(1)}(2,3)\right)$$

$$= \{\varepsilon\} \cup \left(\{c\} \{d\}^{*} \{a\} \circ \{\varepsilon\}^{*} \circ \{b\}\right)$$

$$= \{\varepsilon\} \cup \left(\{c\} \{d\}^{*} \{ab\}\right)$$

## Teil (d):

$$D_{G}^{(2)}(3,3) = D_{G}^{(1)}(3,3) \cup \left(D_{G}^{(1)}(3,2) \circ (D_{G}^{(1)}(2,2))^{*} \circ D_{G}^{(1)}(2,3)\right)$$

$$= \{\varepsilon\} \cup \left(\{c\} \{d\}^{*} \{a\} \circ \{\varepsilon\}^{*} \circ \{b\}\right)$$

$$= \{\varepsilon\} \cup \left(\{c\} \{d\}^{*} \{ab\}\right)$$

$$D_{G}^{(3)}(3,3) = D_{G}^{(2)}(3,3) \cup \left(D_{G}^{(2)}(3,3) \circ (D_{G}^{(2)}(3,3))^{*} \circ D_{G}^{(2)}(3,3)\right)$$

$$= D_{G}^{(2)}(3,3) \cup \left(D_{G}^{(2)}(3,3)\right)^{*}$$

$$= \left(D_{G}^{(2)}(3,3)\right)^{*}$$

$$= \left(\{\varepsilon\} \cup \{c\} \{d\}^{*} \{ab\}\right)^{*}$$

$$= \left(\{c\} \{d\}^{*} \{ab\}\right)^{*}$$