

Algorithmenentwurf HA 9

LUKAS BRANDT: 7011823, CLEMENS DAMKE: 7011488, LUKAS GIESEL: 7011495
23. JUNI 2016

Aufgabe 19

a. Korrektheit

► **Invariante:** $\frac{1}{2} \sum_{v \in A} d(v, A \cup B) \leq \sum_{v \in A} d(v, B) \wedge \frac{1}{2} \sum_{v \in B} d(v, A \cup B) \leq \sum_{v \in B} d(v, A)$

► **Initialisierung:**

$$\begin{aligned} A &= \{v_1\}, B = \{v_2\} \\ \implies d(v_1, A \cup B) &= d(v_1, B), d(v_2, A \cup B) = d(v_2, A) \\ \implies \frac{d(v_1, A \cup B)}{2} &\leq d(v_1, B) \wedge \frac{d(v_2, A \cup B)}{2} \leq d(v_2, A) \end{aligned}$$

► **Erhaltung:**

– **Falls** $d(v, A) > d(v, B)$:

$$\begin{aligned} \implies B' &= B \cup \{v\} \\ \implies \forall v_0 \in V : d(v_0, A \cup B') &= d(v_0, A \cup B \cup \{v\}) \end{aligned}$$

Erster Teil der Invariante:

$$\begin{aligned} \implies \forall v_0 \in A : d(v_0, A \cup B') - d(v_0, A \cup B) &= d(v_0, B') - d(v_0, B) \\ \implies \forall v_0 \in A : \frac{d(v_0, A \cup B')}{2} &\leq d(v_0, B') \\ \implies \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in A} d(v_0, A \cup B') &\leq \sum_{v_0 \in A} d(v_0, B') \end{aligned}$$

Zweiter Teil der Invariante:

$$\begin{aligned} \implies d(v, A \cup B') &= d(v, A) + d(v, B) \leq 2 \cdot d(v, A) \\ \implies \frac{d(v, A \cup B')}{2} &\leq d(v, A) \\ \implies \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B'} d(v_0, A \cup B') &\leq d(v, A) + \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A \cup B') \end{aligned}$$

Angenommen $\frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A \cup B') > \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A)$:

$$\begin{aligned}
& \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A \cup B') = \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A \cup B) + \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B} d(v_0, \{v\}) \\
& \implies \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B} d(v_0, \{v\}) > \frac{1}{2} \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A) - \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A \cup B) \\
& \implies \sum_{v_0 \in B} d(v_0, \{v\}) > \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A) - d(v_0, B) \\
& \implies d(v, A) > d(v, B) > \sum_{v_0 \in B} d(v_0, A) - d(v_0, B) \\
& \implies ?
\end{aligned}$$

– **Sonst:** Analog zum ersten Fall mit A und B vertauscht.

► **Terminierung:**

$$\begin{aligned}
& A \cup B = V \\
& \implies d(v, A \cup B) = \deg(v) \\
& \implies \frac{1}{2} \sum_{v \in A} \deg(v) \leq \sum_{v \in A} d(v, B) \wedge \frac{1}{2} \sum_{v \in B} \deg(v) \leq \sum_{v \in B} d(v, A) \\
& \implies \frac{1}{2} |E| \leq \sum_{v \in A} d(v, B) = \sum_{v \in B} d(v, A) \leq \text{optSplit}(G) \leq |E|
\end{aligned}$$

b. Laufzeit

$\mathcal{O}(|V|^2)$, da die for-Schleife $\mathcal{O}(|V|)$ mal und die darin geschachtelten $d(v, X)$ -Aufrufe in $\mathcal{O}(|A|) = \mathcal{O}(|V|)$ bzw. $\mathcal{O}(|B|) = \mathcal{O}(|V|)$ sind, da $\forall x \in X : \{v, x\} \in E$ geprüft werden muss.