

Aufgabe 4.3

T. Adam, M. ben Ahmed

Universität Osnabrück

Æ

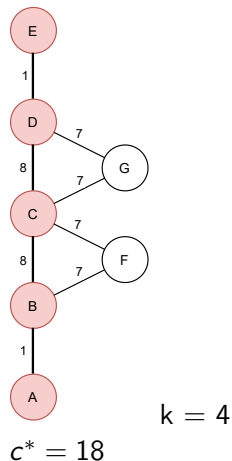
January 11, 2021

Heuristics for the K-Cardinality Tree and Subgraph Problems (1997)

- M. Ehrgott, J. Freitag, H. W. Hamacher, F. Maffiali †
- 3 Klassen von Heuristiken für EKCT
- 2 Klassen von Heuristiken für NKCT
- Umwandlung von NKCT \Rightarrow EKCT

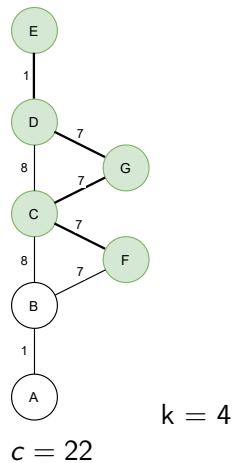
MST basierte Heuristiken

- Prim mit $|E(mst)| = k$
- Kruskal mit mehreren Zusammenhangskomp.
- Kruskal mit einer Zusammenhangskomp.



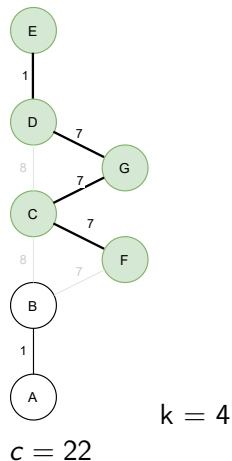
k-CardPrim

- Starte Alg. von Prim für alle Knoten
- Breche ab, sobald MST $k + 1$ Knoten enthält
- Gebe günstigsten MST zurück



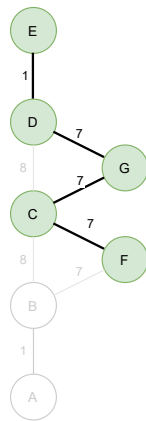
DualGreedy1

- Starte mit Ausgangsgraph
- Lösche teuerste Kante
- Wiederhole, solange min. eine Zhk. mit min. $k + 1$ Knoten existiert



DualGreedy2

- Starte mit Ausgangsgraph
- Lösche teuerste Kante inkl. Knoten, deren Löschung keine weiteren Zhk. erzeugt
- Wiederhole, bis $k + 1$ Knoten im Graph bleiben

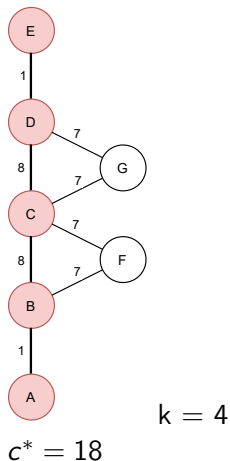


$c = 22$

$k = 4$

Shortest-Path basierte Heuristiken

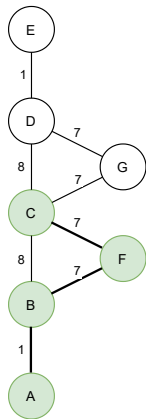
- Dijkstra mit max. Pfadlänge k (Gewichte)
- Dijkstra mit max. Pfadlänge k (Kardinalität)
- Erweitere Pfade aus Dijkstra $< k$ mit Prim
- Führe beide Dijkstra Alg. aus und wähle beste Lösung



Path - k-DijkstraA(B)

k-DijkstraA(B)

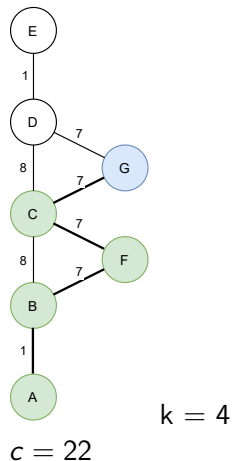
- Dijkstra mit max. Pfadlänge k von Knoten $s \Rightarrow x$
- Führe zusätzlich $len[]$ und $dist[]$ ein
- Speichere Länge und Gewicht des bisher besten Pfades
- (A) $dist[x]$ wird aktualisiert, wenn Gesamtgewicht echt kleiner wird
- (B) $dist[x]$ wird aktualisiert, wenn Gesamtgewicht kleiner oder Länge größer wird
- Füge Knoten mit minimalen $dist[]$ am Ende des Pfades hinzu solange $< k$ Kanten



$k = 4$

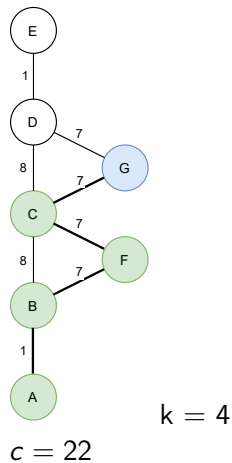
DijkstraPrim-A(B)

- Wende k -DijkstraA(B) für alle Knoten an
- Erweitere Pfade kürzer als k mit Prim
- Wähle beste Lösung



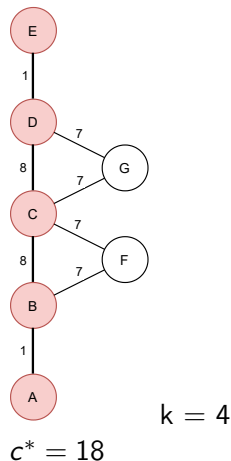
DijkstraPrim

- Führe DijkstraPrim-A aus
- Führe DijkstraPrim-B aus
- Wähle beste Lösung



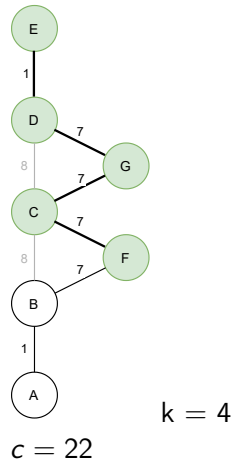
Dynamic Programming basierte Heuristiken

- DynamicTree findet garantiert einen optimalen KCT in gegebenen MST
- Erzeuge MST mit Prim und wende DT an
- Erzeuge MST durch DijkstraPrim erweitert durch Prim
- Führe beide Dijkstra Alg. aus und wähle beste Lösung



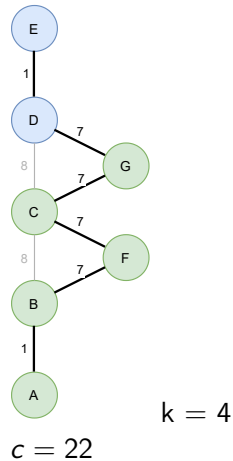
DynamicTreePrim

- Finde MST mit Prim
- Führe Dynmic Tree auf MST aus



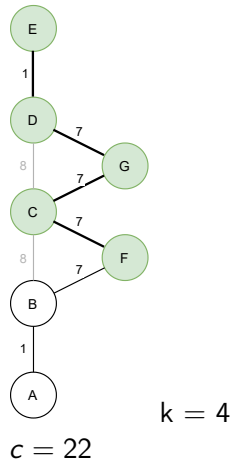
DynamicDijkstraPath

- Führe DijkstraPrim aus
- Erweitere Ergebnis mit Prim zu MST
- Führe Dynamic Tree auf MST aus



DynamicDijkstraTree

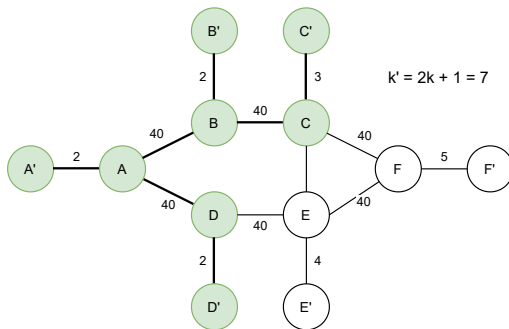
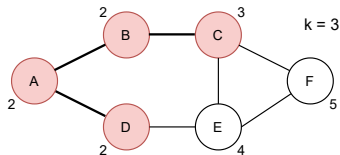
- Führe k-Dijkstra-A(B) aus
- Erweitere Pfade mit Prim zu MSTs
- Führe Dynamic Tree auf MSTs aus



NKCT \rightarrow EKCT

NKCT(G) \rightarrow EKCT(G')

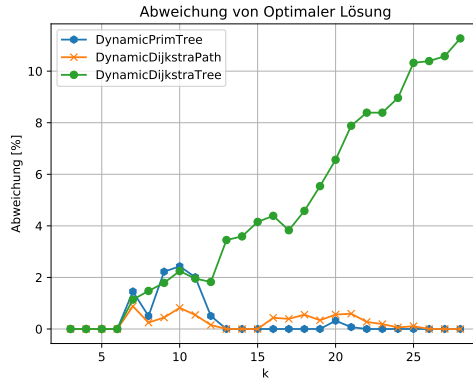
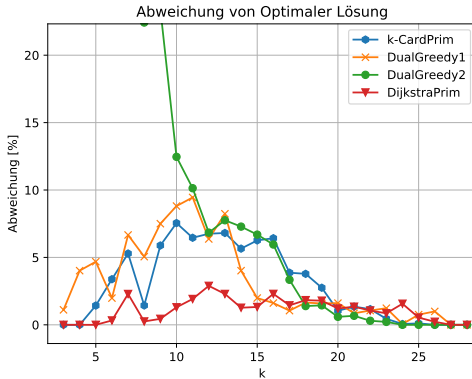
- Verdoppele alle Knoten in G
- Kantengewicht zwischen verdoppelten Knoten entspricht Knotengewicht
- Sonstige Kantengewichte:
 $(|E| + 1) \cdot w_{max}$
- EKCT mit $k' = 2k + 1$ auf G' anwenden



Laufzeiten und Instanzen

- Komplexität der Algorithmen in $\mathcal{O}(n^3)$
- Außer DynamicTree und DualGreedy in $\mathcal{O}(n^4)$
- Alle Instanzen lösbar innerhalb von Sekunden
- 20 Random Graphen mit jeweils $[10, 20, 30]$ Knoten
- Zufällige generierte Kantengewichte (exponentiell-, gleich- und normalverteilt)
- Getestete k : $3 \leq k \leq n - 2$
- Relativ große k realistischer als kleine k : Ölfeld Bsp. $k = \frac{n}{2}$

Ergebnisse



Genereller Graph mit 30 Knoten