## Lösungsstrategien für NP-schwere Probleme der Kombinatorischen Optimierung

— Übungsblatt 8 —

Walter Stieben (4stieben@inf)

Tim Reipschläger (4reipsch@inf)

Louis Kobras (4kobras@inf)

Hauke Stieler (4stieler@inf)

Abgabe am: 20. Juni 2016

## Aufgabe 8.1

Zunächst sei bemerkt, dass  $c(T) \leq c(H^*)$  gilt, alle Kanten in T haben weniger oder gleich viele Kosten wie die aus  $H^*$ .

Beweis: T ist ein minimaler Spannbaum, man kann also keine Kanten weglassen und trotzdem einen zusammenhängenden Graphen haben und die vorhandenen Kanten sind diejenigen mit minimalem Gewicht womit  $c(T) \not> c(H^*)$  gilt.

Vor dem Bilden von  $T^+$  gilt für T die Ungleichung  $c(T) < c(H^*)$ . Da T ein Baum ist und keinen Zyklus bildet, enthält T keine Tour für das  $\Delta$ -TSP, somit kann  $c(T) = c(H^*)$  nie gelten und es gilt  $c(T) < c(H^*)$ .

Durch die Hinzunahme von M gibt es einen Zyklus für das  $\Delta$ -TSP, somit ist  $c(T^+) = c(H^*)$ , zudem ist  $c(T^+) = c(H) = c(T) + c(M)$ . aus (\*) wissen wir, dass  $c(M) \leq \frac{1}{2} \cdot c(H^*)$  gilt. Da alle Kanten aus  $T^+$  in  $H^*$  enthalten sind gilt für  $T^+$ :

$$c(T^+) = c(H) = c(T) + c(M) \le c(H^*) + \frac{1}{2} \cdot c(H^*) = \frac{3}{2} \cdot c(H^*)$$

Insgesamt gilt also  $c(H) \leq \frac{3}{2} \cdot c(H^*)$ .

Aufgabe 8.2

Walter Stieben, Tim Reipschläger, Louis Kobras, Hauke Stieler

Seite 1 von 1