## Lösungsstrategien für NP-schwere Probleme der Kombinatorischen Optimierung

— Übungsblatt 6 —

Walter Stieben (4stieben@inf)

Tim Reipschläger (4reipsch@inf) Louis Kobras (4kobras@inf)

Hauke Stieler (4stieler@inf)

Abgabe am: 30. Mai 2016

## Aufgabe 6.1

a)

Zu zeigen ist, dass der angegebene Algorithmus kein 2-Approximationsalgorithmus ist. Zeigen kann man das mit einem Gegenbeispiel:

Sei  $A = \{1, 2, 8\}$  und B = 10. Der Algorithmus findet nun folgende Mengen:

| Index $i$ | Gefundene Menge $S$ |
|-----------|---------------------|
| 1         | {1}                 |
| 2         | $\{1, 2\}$          |
| 3         | $\{1, 2\}$          |

Der Algorithmus nimmt keine Zahlen mehr ab dem Index auf, da dann die Bedingung  $\sum_{a_i \in S} a_i \leq B$ nicht mehr gelten würde, da 1+2+8=11>10 gilt.

Das Ergebnis erfüllt somit nicht die Bedingung eines  $\rho$ -Approquaationsalgorithmus für Maximierungsprobleme  $L^*/L_A \leq \rho$ . Stattdessen gilt für das Ergebnis  $L_A = 3$ , die totale Summe  $L^* = B = 10$  und  $\rho = 2$  die Gleichung  $L^*/L_A = 10/3 = \overline{3,3} \nleq \rho$ .

Damit ist der angegebene Algorithmus kein 2-Approximationsalgorithmus.

b)

## Aufgabe 6.2

Walter Stieben, Tim Reipschläger, Louis Kobras, Hauke Stieler

Seite 1 von 1