

Übungsblatt 3

Abgabe der Lösungen bis zum 11.12.2024 um 15:00 Uhr in der großen Übung oder in den Hausaufgabenkästen der Algorithmik.

Pflichtaufgabe 1 (Dualer Simplex-Algorithmus): (1+1 Punkte)

Betrachte folgendes Dictionary.

$$\begin{array}{r|cccc} \zeta = & 0 & -1x_1 & -2x_2 & -1x_3 \\ w_1 = & -1 & +1x_1 & -2x_2 & +2x_3 \\ w_2 = & -2 & +2x_1 & +1x_2 & +3x_3 \end{array}$$

- a) Führe eine Iteration des dualen Simplex-Algorithmus durch, ohne das duale Dictionary zu benutzen.

Kommen mehrere Basisvariablen als Pivot in Frage, wähle diejenige mit der kleinsten Konstante.

- b) Schreibe das duale Dictionary zu dem in a) erhaltenen primalen Dictionary auf.

Pflichtaufgabe 2 (Fractional Knapsack): (2+1+1+3+1 Punkte)

Gegeben seien eine Kapazität W , sowie n Ressourcen mit jeweils Gewicht $w_i \geq 0$ und Wert $v_i \geq 0$. Gesucht sind Werte $x_1, \dots, x_n \in [0, 1]$, sodass

- $\sum_{i=1}^n w_i x_i \leq W$, und
- $\sum_{i=1}^n v_i x_i$ maximal.

- a) Schreibe das primale und duale LP zu obigen Problem auf.
- b) Gib eine optimale Lösung für das duale LP an, wenn $\sum_{i=1}^n w_i \leq W$ gilt. Begründe die Optimalität!
- c) Zeige: Ist $\sum_{i=1}^n w_i \geq W$, gilt in einer optimalen Lösung x^* immer $\sum_{i=1}^n w_i x_i^* = W$.
- d) Angenommen, die n Objekte sind absteigend nach $\frac{v_i}{w_i}$ sortiert, d.h. $\frac{v_1}{w_1} \geq \dots \geq \frac{v_n}{w_n}$.

Zeige mit Hilfe von Dualität und des komplementären Schlupfes: Eine optimale Lösung des Problems ist in der Form $(1, \dots, 1, x_j, 0, \dots, 0)$, d.h. es existiert ein $1 \leq j \leq n$ sodass

- $x_i = 1$ für alle $i < j$,
- $0 \leq x_j < 1$ und
- $x_i = 0$ für alle $i > j$.

- e) Gib mit Hilfe von d) einen Algorithmus mit Laufzeit $O(n \log n)$ an, der das fractional Knapsack Problem optimal löst.