

# 11. Übung zur Theoretischen Informationstechnik II

Prof. Dr. Rudolf Mathar, Meik Dörpinghaus, Daniel Bielefeld

14.07.2011

**Aufgabe 1.** Gegeben sei das Optimierungsproblem

$$\begin{aligned} & \text{minimize} && f_0(x_1, x_2) \\ & \text{subject to} && 4x_1 + x_2 \geq 2 \\ & && \frac{1}{4}x_1 + x_2 \geq \frac{1}{2} \\ & && x_1, x_2 \in [0, \infty). \end{aligned}$$

Zeichnen Sie die zulässige Menge. Geben Sie für folgende Zielfunktionen jeweils den optimalen Wert und die zugehörige Menge optimaler Lösungen an.

a)  $f_0(x_1, x_2) = x_1 + x_2$

b)  $f_0(x_1, x_2) = -x_1 - x_2$

c)  $f_0(x_1, x_2) = x_1$

**Aufgabe 2.** Gegeben seien  $n$  parallele Kanäle. Die Datenrate auf jedem Kanal wird bestimmt durch die Funktion  $f(p_i) = \log(1 + p_i g_i)$ , wobei  $p_i$  zu verteilende Leistungen und  $g_i$  bekannte Pfadgewinne sind.

Es soll nun eine optimale Leistungszuweisung auf allen Kanälen erfolgen, so dass die gewichtete Summenrate maximiert wird. Für diesen Zweck wird das folgende Optimierungsproblem betrachtet

$$\begin{aligned} & \underset{p_i}{\text{minimize}} && -\sum_{i=1}^n w_i \log(1 + p_i g_i) \\ & \text{subject to} && \sum_{i=1}^n p_i \leq P_T \\ & && p_i \geq 0, \quad i = 1, 2, \dots, n, \end{aligned}$$

wobei  $w_i \geq 0$  Gewichtungsfaktoren sind. Lösen sie das obige Optimierungsproblem mittels der KKT-Bedingungen.