

Der Revidierte Simplex-Algorithmus

Phase II des Simplex-Algorithmus

Input: • Basis B mit Tableau

$$X = \begin{array}{c|c} -z & c - c_B^T B^{-1} A \\ \hline B^{-1} b & B^{-1} A \end{array}$$

Eine Iteration:

① Wähle Nicht-Basis-Spalte s mit $\bar{c}_s < 0$

② Finde Pivotelement x_{rs} mit

$$r = \operatorname{arg\,min}_{i=1, \dots, m} \left\{ \frac{x_{io}}{x_{is}} \right\}$$

③ Aktualisiere Tableau:

$$x'_{rj} := \frac{x_{rj}}{x_{rs}}$$

$$x'_{ij} := x_{is} - x'_{rs} x_{ij} \quad i \neq r$$

④ Aktualisiere Basis

Idee: • Verwalte nur Informationen, die wirklich benötigt werden

zn (1): • B liefert NB-Spalten
 • $\bar{c}_s = \underbrace{c_s + c_B^T B^{-1} A_s}_{\pi}$

zn (2): • $x_s = B^{-1} A_s \underbrace{b'}_b$
 • drücke immer $x_b = B^{-1} b$

zn (3): aktualisiere nur b', π, B^{-1} nach Formel wie gehabt

(4) trivial

\Rightarrow Verwaltung von $A, b, c, B^{-1}, B^{-1}b, -\pi$

\Rightarrow

$-z$	$-\pi = -c_B^T B^{-1} b$
$b' = B^{-1} b$	B^{-1}

"CARRY"

	c^T
b	A

Iteration des revidierten Simplex-Verfahrens:

- ① Berechne verschiedene $\bar{c}_s = c_s - \pi^T A_s$, $s \notin B$, bis negatives gefunden
 - ② • Berechne $x_s = B^{-1} A_s$
• $r = \operatorname{argmin}_{i=1, \dots, m} \left\{ \frac{b_i}{x_{is}} \right\}$
 - ③ • Führe die Zeilenoperation auf C_{opt} aus, die notwendig sind, um x_s zu Einheitsvektor e_r zu machen.
 - ④ Setze $B := (B \setminus \{r\}) \cup \{s\}$
-

Motzkins Transpositionstheorem

Variante Farkas-Lemma:

$$\exists x \ Ax \leq b \Leftrightarrow y \geq 0, y^T A_j = 0 \ \forall j \Rightarrow y^T b \geq 0$$

Beweis: Sei $A' := \begin{pmatrix} I & A & -A \end{pmatrix}$ ^{"A+" "A-"}

$$\exists x: Ax \leq b \Leftrightarrow \exists x' \geq 0: A'x' = b$$

$$\text{d.h. } b \in \text{conc} \{A_j' \mid j=1, \dots, 2n+m\}$$

$$\Leftrightarrow y^T A_j' \geq 0 \ \forall j \Rightarrow y^T b \geq 0 \ \forall y$$

(Farkas)

$$\Leftrightarrow y^T A_j^+ \geq 0, y^T A_j^- \geq 0 \ \forall j$$

$y^T e_i \geq 0 \ \forall i$

$$\Leftrightarrow y^T A_j = 0 \ \forall j \Rightarrow y^T b \geq 0$$

$y \geq 0$ □

Satz (Motzkin):

$Ax < b, Bx \leq c$ lösbar

\Leftrightarrow (i) $y, z \geq 0, y^T A + z^T B = 0 \Rightarrow y^T b + z^T c \geq 0$
und
(ii) $y, z \geq 0, y^T A + z^T B = 0, y \neq 0 \Rightarrow y^T b + z^T c > 0$

Aufgabe 17 sind Spezialfälle dieses Satzes:

Gordan: $Ax < 0$ unlösbar $\Leftrightarrow y^T A = 0, y \geq 0, y \neq 0$
lösbar

Satz mit $B = 0, b = 0, c = 0$:

$Ax < 0$ lösbar \Leftrightarrow (i) $y \geq 0, y^T A = 0, y \neq 0$
(ii) $\Rightarrow 0 > 0 \nrightarrow$
 $\Rightarrow \exists y \geq 0, y \neq 0, y^T A = 0.$

d.h. $Ax < 0$ unlösbar $\Leftrightarrow \exists y \geq 0: y^T A = 0, y \neq 0.$

Vialle: $Ax < 0, x \geq 0$ unlösbar $\Leftrightarrow y^T A \geq 0, y \geq 0, y \neq 0$
lösbar

Satz mit $B = -I, b = 0, c = 0$:

$Ax < 0, x \geq 0$ lösbar $\Leftrightarrow y, z \geq 0, y \neq 0, y^T A + z^T B = 0$

$\Leftrightarrow y \geq 0, y \neq 0: y^T A \geq 0 \Rightarrow 0 > 0 \nrightarrow$
 $\Leftrightarrow \exists y \geq 0, y \neq 0: y^T A \geq 0$

d.h. $Ax < 0, x \geq 0$ unlösbar $\Leftrightarrow \exists y \geq 0, y \neq 0, y^T A \geq 0$

Beweis (Satz v. Motzkin):

" \Rightarrow ": Sei x mit $Ax < \delta, Bx \leq c$.

Seien $y, z \geq 0$ mit $y^T A + z^T B = 0 \Leftrightarrow z^T B = -y^T A$

$\Rightarrow y^T b + z^T c \geq y^T b + z^T Bx = y^T (\delta - Ax) > 0$ falls $y \neq 0$
 ≥ 0 sonst \checkmark

" \Leftarrow ": Farkas-Variante, (i) $\Rightarrow \exists x: Ax \leq \delta, Bx \leq c$.

Sei $a_i: x \leq \delta_i$ eine Zerlegung von $Ax \leq \delta$

(ii) $\Rightarrow \nexists y, z \geq 0: y^T A + z^T B = 0, y \neq 0, y^T b + z^T c \leq 0$

$\Rightarrow \nexists y, z \geq 0: y^T A + z^T B - a_i = -a_i, y \neq 0, y^T b + z^T c - \delta_i \leq -b_i$

$\Rightarrow \nexists y, z \geq 0: y^T A + z^T B = -a_i, y^T b + z^T c \leq -b_i$

denn falls es y, z wie zuletzt gibt, so kann ich y_i um ein ϵ erhöhen und erhalten y, z wie davor

$\Rightarrow -a_i \notin \text{cone}(A, B) \quad \forall i$

(Farkas)
 $\Leftrightarrow \exists x^i: Ax^i \geq 0, Bx^i \geq 0, -a_i^T x^i < 0 \quad \forall i$

$\Rightarrow \exists x^i: Ax^i \leq 0, Bx^i \leq 0, a_i^T x^i < 0 \quad \forall i$

$\Rightarrow \exists x^i: Ax^i \leq \delta, Bx^i \leq c, a_i^T x^i < b_i \quad \forall i$

$\bar{x} := \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m x^i$ erfüllt $A\bar{x} < \delta, B\bar{x} \leq c$.

UND: $\exists x$ mit $Ax \leq \delta, Bx \leq c$, das können wir auf x^i addieren \square