Das Verfahren der konjugierten Gradienten

Michael Bauer

7. November 2013

Inhaltsverzeichnis

1.1	Motivation	2
	1.1.1 Bemerkung:	2
1.2	Definition (A-orthogonal)	2
1.3	Satz	2
	1.3.1 Beweis:	2
1.4	Lemma	3
	1.4.1 Beweis:	3
	1.4.2 Bemerkungen:	3
1.5	Algorithmus	3
1.6	Satz (Verallgemeinerung des Startvektors)	4
	1.6.1 Beweis:	4
1.7	Lemma	4
	1.7.1 Beweis:	4
	1.7.2 Anmerkung:	4
1.8	Lemma	4
	1.8.1 Beweis:	5
	1.8.2 Bemerkung:	5
1.9	Lemma	5
	1.9.1 Beweis:	5
	1.9.2 Bemerkung:	5
1.10	Lemma (Zusammenhang zu Krylovräumen)	5
	1.10.1 Beweis:	6
1.11	Satz (Bestimmung einer A-orthogonalen Basis)	6
	1.11.1 Beweis:	6
1.12	Lemma	6
	1.12.1 Beweis:	6
1.13	Folgerung	7
	1.13.1 Bemerkung:	7
1 14	Algorithmus	7

Das Verfahren der konjugierten Gradienten

1.1 Motivation

Löse ein Gleichungssystem Ax = b, wobei $A \in \mathbb{R}^n$ s.p.d., $x, b \in \mathbb{R}^n$ und n sehr groß.

1.1.1 Bemerkung:

- Es definiert $\langle x, y \rangle_A = x^T A y$ ein Skalarprodukt auf dem \mathbb{R}^n für A s.p.d.
- Wir nennen $||x||_A := \sqrt{\langle x, x \rangle_A}$ die Energie-Norm.

1.2 Definition (A-orthogonal)

Sei A eine symmetrische, nicht singuläre Matrix. Zwei Vektoren x und y heißen **konjugiert** oder **A-orthogonal**, wenn $x^T A y = 0$ ist.

1.3 Satz

Sei $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ s.p.d. und

$$f(x) := \frac{1}{2}x^{T}Ax - b^{T}x, \tag{1}$$

wobei $b, x \in \mathbb{R}^n$. Dann gilt:

f hat ein eindeutig bestimmtes Minimum und

$$Ax^* = b \iff f(x^*) = \min_{x \in \mathbb{R}^n} f(x)$$
 (2)

1.3.1 Beweis:

- 1. Eindeutigkeit: per Widerspruch Sei \hat{x} ein weiteres Minimum von f. Dann ist $\nabla f(\hat{x}) = A\hat{x} - b = 0 \Rightarrow A\hat{x} = b$. $\Rightarrow Ax = b$ hat zwei Lösungen x^* und \hat{x} . Widerspruch, da A eine quadratische Matrix und $det(A) \neq 0 \Rightarrow$ das GLS hat eine eindeutige Lösung.
- 2. \Rightarrow : Sei x^* die eind. Lsg. von Ax = b. Dann kann man f(x) auch folgendermaßen schreiben:

$$f(x) = \frac{1}{2}(x - x^*)^T A(x - x^*) - c \text{ mit } c = \frac{1}{2}(x^*)^T A x^*$$

Da $y^TAy > 0 \ \forall_{y\neq 0}$ und c konstant ist, da es nicht von x abhängt, folgt

$$f(x) = \underbrace{\frac{1}{2}(x - x^*)^T A(x - x^*)}_{\geq 0} - c$$

ist genau dann minimal, wenn $x = x^*$.

3. \Leftarrow : Sei $f(x^*)$ das Minimum von f(x), dann gilt

$$\nabla f(x^*) = Ax^* - b = 0 \Rightarrow Ax^* = b$$

 $\Rightarrow x^*$ löst $Ax = b \Rightarrow Beh$.

1.4 Lemma

Sei U_k ein k-dimensionaler Teilraum des \mathbb{R}^n $(k \leq n)$, und $p^0, p^1, ..., p^{k-1}$ eine A-orthogonale Basis dieses Teilraums, also $\langle p^i, p^j \rangle_A = 0$ für $i \neq j$. Sei $v \in \mathbb{R}^n$, dann gilt für $u^k \in U_k$:

$$||u^k - v||_A = \min_{u \in U_k} ||u - v||_A \tag{3}$$

genau dann, wenn u^k die A-orthogonale Projektion von v auf $U_k = span\{p^0,...,p^{k-1}\}$ ist. Außrdem hat \mathbf{u}^k die Darstellung

$$P_{U_{k,\langle\cdot,\cdot\rangle}}(v) = \mathbf{u}^k = \sum_{j=0}^{k-1} \frac{\langle v, p^j \rangle_A}{\langle p^j, p^j \rangle_A} p^j \tag{4}$$

1.4.1 Beweis:

Folgt direkt aus dem Satz des Projektionssatzes (z.B. Numerik 1).

1.4.2 Bemerkungen:

- Wir wählen den Startvektor $x^0 = 0$.
- Wegen Lemma 1.3 ist die Richtung des steilsten Abstiegs gegeben durch $r^0 = b Ax^0$, wobei wir den Vektor r Residuum nennen werden.
- Spezifisch für das CG-Verfahren ist die Nutzung des A-Skalarprodukts.

1.5 Algorithmus

Die folgenden Teilschritte definieren die Vorgehensweise zur Erzeugung der Lösung x^* durch Näherungen x^1, x^2, \dots

 $U_1 := span\{r^0\}$, wobei $r^0 = b - Ax^0$ dann gilt für k = 1, 2, 3, ..., falls $r^{k-1} = b - Ax^{k-1} \neq 0$:

 CG_a : Bestimme A-orthogonale Basis

$$p^0, ..., p^{k-1} \quad \text{von} \quad U_k \tag{5}$$

 CG_b : Bestimme $x^k \in U_k$, so dass

$$||x^k - x^*||_A = \min_{u \in U_k} ||x - x^*||_A$$
(6)

 CG_c : Erweitung des Teilraumes:

$$U_{k+1} := span\{p^0, ..., p^{k-1}, r^k\} \text{ wobei } r^k := b - Ax^k$$
 (7)

d.h.

$$x^{k} = \sum_{j=0}^{k-1} \frac{\langle x^*, p^j \rangle_A}{\langle p^j, p^j \rangle_A} p^j \tag{8}$$

1.6 Satz (Verallgemeinerung des Startvektors)

Das Verfahren der konjugierten Gradienten ist unabhängig von der Wahl des Startvektors x^0 .

1.6.1 Beweis:

Zu lösen: $Ax^* = b$.

Sei $x^0 \neq 0$. Definiere für das transformierte System $A\tilde{x} = \tilde{b}$, $\tilde{x} := x^* - x^0$ und $\tilde{b} := b - Ax^0$ $\implies A\tilde{x} = A(x^* - x^0) = b - Ax^0 = r^0$

Sei nun: $\tilde{x}^0 = 0$ Startvektor mit Residuum \tilde{r} .

$$\Longrightarrow \tilde{x}^k = x^k - x^0 \Longrightarrow x^k = \tilde{x}^k + x^0$$

$$\Longrightarrow \tilde{r}^k = \tilde{b} - A\tilde{x}^k = b - Ax^0 - A\tilde{x}^k$$

$$= b - A(x^0 - \tilde{x}^k) = b - Ax^k = r^k$$

$$\implies \tilde{r}^k = r^k$$

1.7 Lemma

Sei x^* die Lösung in Gleichung (6). Dann gilt für $y \in U_k$:

$$\langle x^*, y \rangle_A = \langle b, y \rangle \tag{9}$$

1.7.1 Beweis:

Wir nutzen die Eigenschaften des (A-orthogonalen) Skalarproduktes aus:

$$\langle x^*,y\rangle_A \overset{Def.1.1}{=} x^{*^T}Ay \overset{Symmetrie}{=} y^TAx^* = y^Tb \overset{Symmetrie}{=} b^Ty = \langle b,y\rangle$$

1.7.2 Anmerkung:

Um nun einen numerischen Algorithmus zu entwickeln, werden uns die folgenden Lemmata weiter helfen.

1.8 Lemma

Sei x^* die Lösung von Gleichung (6) und x^k die optimale Approximation von x^* in U_k . Dann kann x^k wie folgt berechnet werden:

$$x^{k} = x^{k-1} + \alpha_{k-1}p^{k-1}, \quad mit \quad \alpha_{k-1} := \frac{\langle r^{0}, p^{k-1} \rangle}{\langle p^{k-1}, Ap^{k-1} \rangle}$$
 (10)

1.8.1 Beweis:

$$x^{k} \stackrel{(4)}{=} \sum_{j=0}^{k-1} \frac{\langle x^{*}, p^{j} \rangle_{A}}{\langle p^{j}, p^{j} \rangle_{A}} p^{j} = \underbrace{\sum_{j=0}^{k-2} \frac{\langle x^{*}, p^{j} \rangle_{A}}{\langle p^{j}, p^{j} \rangle_{A}} p^{j}}_{=x^{k-1}} + \underbrace{\frac{\langle Ax^{*} - p^{k-1} \rangle}{\langle Ap^{k-1}, p^{k-1} \rangle}}_{=x^{k-1}} p^{k-1} = \underbrace{x^{k-1} + \alpha_{k-1} p^{k-1}}_{=x^{k-1}}, \text{ mit } \alpha_{k-1} \stackrel{(8)}{=} \frac{\langle r^{0}, p^{k-1} \rangle}{\langle p^{k-1}, Ap^{k-1} \rangle}$$

1.8.2 Bemerkung:

 x^k kann mit wenig Aufwand aus x^{k-1} und p^{k-1} berechnet werden.

1.9 Lemma

Um U_{k+1} zu erhalten, also den Teilraum zu erweitern, muss lediglich das neue Residuum $r^k = b - Ax^k$ berechnet werden. Dieses erhält man durch:

$$r^k = r^{k-1} - \alpha_{k-1} A p^{k-1} \tag{11}$$

Wobei α_{k-1} wie in (10).

1.9.1 Beweis:

- 1. Zeige, dass nur das neue Residuum berechnet werden muss: Da $U_{k+1} = span\{p^0, ..., p^{k-1}, r^k\}$ und wir die A-orthogonalen Vektoren $p^0, ..., p^{k-1}$ bereits bestimmt haben, muss nur noch das Residuum gemäß (7) berechnet werden.
- 2. Zeige (11) durch Erweiterung von (10):

$$x^{k} = x^{k-1} + \alpha_{k-1}p^{k-1} \iff Ax^{k} = Ax^{k-1} + \alpha_{k-1}Ap^{k-1} \iff b - Ax^{k} = b - Ax^{k-1} - \alpha_{k-1}Ap^{k-1} \iff r^{k} = r^{k-1} - \alpha_{k-1}Ap^{k-1}$$

1.9.2 Bemerkung:

Das α_{k-1} , sowie die Matrix-Vektor-Multiplikation Ap^{k-1} wurden bereits berechnet.

1.10 Lemma (Zusammenhang zu Krylovräumen)

Man kann U_k auch in folgender Form schreiben:

$$U_k := span\{r^0, r^1, ..., r^{k-1}\} = span\{p^0, p^1, ..., p^{k-1}\} = span\{r^0, Ar^0, ..., A^{k-1}r^0\}$$
 (12)

1.10.1 Beweis:

Per Induktion über k (klar für k=0): Induktionsvoraussetzung:

$$\begin{split} U_k &:= span\{r^0, r^1, ..., r^{k-1}\} = span\{p^0, p^1, ..., p^{k-1}\} = span\{r^0, Ar^0, ..., A^{k-1}r^0\} \\ &\Longrightarrow k \longrightarrow k+1 : U_{k+1} \\ r^k &= r^{k-1} - \alpha_{k-1}Ap^{k-1} \\ p^{k-1} &\in U_k = span\{r^0, ..., A^{k-1}r^0\} \\ da \ p^{k-1} &= (\sum_{i=0}^{k-1} \sigma_i A^i)r^0 \\ &\Longrightarrow Ap^{k-1} = (\sum_{i=0}^{k-1} \sigma_i A^{i+1})r^0 \\ &= \sigma_0 Ar^0 + ... + \sigma_{k-1}Akr^0 \\ &\Longrightarrow r_k \in V_{k+1} \end{split}$$

1.11 Satz (Bestimmung einer A-orthogonalen Basis)

Durch

$$p^{k-1} = r^{k-1} - \sum_{j=0}^{k-2} \frac{\langle r^{k-1}, p^j \rangle_A}{\langle p^j, p^j \rangle_A} p^j$$
(13)

wird die A-orthogonale Basis zum Vektor r^{k-1} bestimmt.

1.11.1 Beweis:

Der Beweis folgt direkt aus dem Gram-Schmidt-Orthonormalisierungsverfahren.

1.12 Lemma

Für jedes \mathbf{r}^{k-1} und \mathbf{p}^{j} gilt:

$$\langle r^{k-1}, p^j \rangle_A = 0 \ f\ddot{u}r \ 0 \le j \le k-3$$

1.12.1 Beweis:

Sei $k \geq 3$ fest gewählt. Aus $U_1 = span\{r^0\}, U_2 = U_1 \oplus span\{r^1\} = span\{r^0, r^1\}$ usw. erhält man

$$U_m = span\{r^0, r^1, ..., r^{m-1}\} \quad m = 1, 2, ..., k$$
(14)

Aus der Definition von x^m ergibt sich $x^m - x^* \perp_A U_m$, also $-r^m = A(x^m - x^*) \perp U_m$. Zusammen mit (14) folgt hieraus

$$r^{i} \perp r^{j} \quad f \ddot{u} r \quad 0 \le i, j \le k, i \ne j \tag{15}$$

Da $r^j \neq 0$ für $j \leq k-1$ gilt folgt wegen (15) muss dann $r^j \neq r^{j-1}$ gelten, also auch $x^j \neq x^{j-1}, j \leq k-1$. Aus (10) erhält man damit, dass $\alpha_i \neq 0$ für $j \leq k-2$ gilt. Nun gilt für $j \leq k-3$

$$\langle r^{k-1}, p^j \rangle_A = \langle r^{k-1}, Ap^j \rangle \stackrel{\text{(11)}}{=} \langle r^{k-1}, \frac{1}{\alpha_j} (r^j - r^{j-1}) \rangle = \frac{1}{\alpha_j} \langle r^{k-1}, r^j \rangle - \frac{1}{\alpha_j} \langle r^{k-1}, r^{j+1} \rangle \stackrel{\text{(15)}}{=} 0$$

1.13 Folgerung

Wegen Lemma 1.11 vereinfacht sich (13) auf

$$p^{k-1} = r^{k-1} - \frac{\langle r^{k-1}, Ap^{k-2} \rangle}{\langle p^{k-2}, Ap^{k-2} \rangle} p^{k-2}$$

1.13.1 Bemerkung:

Somit können wir p^{k-1} einfach aus r^{k-1} und p^{k-2} berechnen.

1.14 Algorithmus

Gegeben: $A \in \mathbb{R}^n$ s.p.d., $b \in \mathbb{R}^n$, Startvektor $x^0 \in \mathbb{R}^n$, $\beta_{-1} := 0$. Berechne $r^0 = b - Ax^0$. Für k = 1, 2, ..., falls $r^{k-1} \neq 0$:

$$p^{k-1} = r^{k-1} + \beta_{k-2} p^{k-2}, \quad wobei \quad \beta_{k-2} = \frac{\langle r^{k-1}, r^{k-1} \rangle}{\langle r^{k-2}, r^{k-2} \rangle} \quad mit \quad (k \ge 2),$$
 (16a)

$$x^{k} = x^{k-1} + \alpha_{k-1}p^{k-1}, \quad mit \quad \alpha_{k-1} = \frac{\langle r^{k-1}, r^{k-1} \rangle}{\langle p^{k-1}, Ap^{k-1} \rangle}$$
 (16b)

$$r^k = r^{k-1} - \alpha_{k-1} A p^{k-1} \tag{16c}$$