Lösen des Poisson-Problems mittels Finite-Differenzen-Diskretisierung und LU-Zerlegung

Marisa Breßler und Anne Jeschke (PPI27)

03.01.2020

Inhaltsverzeichnis

1	Einleitende Worte	2
2	Untersuchungen zur Genauigkeit	2
	2.1 Verfahrens-/Approximationsfehler	3
	2.2 Rundungsfehler	5
3	Untersuchungen zum Speicherplatz	7
4	Zusammenfassung und Ausblick	10
Lit	teratur	11

1 Einleitende Worte

In unserem Bericht vom 29.11.2019 haben wir das Poisson-Problem vorgestellt und einen numerischen Lösungsansatz aufgezeigt, der es mittels einer Diskretisierung des Gebietes und des Laplace-Operators in das Lösen eines linearen Gleichungssystems überführt. Letzteres soll nun wie angekündigt durchgeführt werden. In dieser Arbeit wollen wir das lineare Gleichungssystem direkt lösen. Dazu nutzen wir die LU-Zerlegung (mit Spaltenund Zeilenpivotisierung) der ermittelten tridiagonalen Block-Matrix A^d .

Anhand einer Beispielfunktion und den bereits im vorherigen Bericht betrachteten Fällen des Einheitsintervalls, -quadrates, -würfels (d.h. für das Gebiet $\Omega \subset \mathbb{R}^d$ ($d \in \mathbb{N}$) und dessen Rand $\partial \Omega$ gilt: $\Omega = (0,1)^d$, $d \in \{1,2,3\}$ mit der Randbedingung $u \equiv 0$ auf $\partial \Omega$, wobei u die gesuchte Funktion ist) wollen wir im Folgenden die Funktionalität (Genauigkeit/Fehler, Konvergenzgeschwindigkeit, Effizienz) dieses Lösungsverfahrens exemplarisch untersuchen. Alle im Rahmen dessen nötigen theoretischen Grundlagen finden sich in unseren vorherigen Berichten.

2 Untersuchungen zur Genauigkeit

Für unsere Untersuchungen wählen wir die Beispielfunktion $u:\Omega\to\mathbb{R}$, die wie folgt definiert ist:

$$u(x) := \prod_{l=1}^{d} x_l \sin(\pi x_l)$$

Dabei sei wie bereits erwähnt $\Omega = (0,1)^d$ und $d \in \{1,2,3\}$. Die Funktion u ist die exakte Lösung des Poisson-Problems, sie wird in der Praxis gesucht. Bekannt ist lediglich die Funktion $f \in C(\Omega; \mathbb{R})$ und $\forall x \in \Omega$ gelte $-\Delta u(x) = f(x)$. Dementsprechend ist die Funktion $f: \Omega \to \mathbb{R}$ gegeben durch:

$$f(x) = -\pi \sum_{l=1}^{d} \left(\left(2\cos(\pi x_l) - \pi x_l \sin(\pi x_l) \right) \prod_{i \in \{1, \dots, d\} \setminus \{k\}} x_i \sin(\pi x_i) \right)$$

Die Genauigkeit unserer numerischen Lösung des Poisson-Problems – wir nennen diese gesuchte Funktion \hat{u} (denn sie ist die Approximation der exakten Lösungsfunktion u) – ist abhängig von der Größenordnung der Fehler. Der Gesamtfehler setzt sich aus Verfahrens-/Approximationsfehler auf der einen und Rundungsfehler auf der anderen Seite zusammen[1]. Im Folgenden wollen wir beide Fehlerarten in Hinblick auf unser Beispiel betrachten.

2.1 Verfahrens-/Approximationsfehler

Die Genauigkeit der berechneten numerischen Approximation wird höher, je mehr Diskretisierungspunkte man wählt, d.h. je größer die Anzahl der Intervalle n, bzw. je kleiner die Intervallänge h ist. Es gilt $h = n^{-1}$.

Dies wird im Folgenden beispielhaft für den Fall d=2 dargestellt.

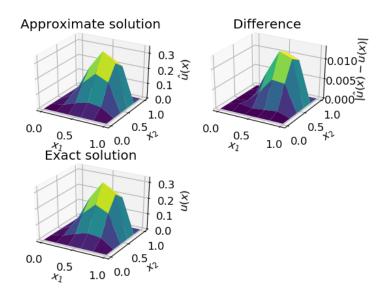


Abbildung 1: Approximierte Lösung, exakte Lösung und deren absolute Differenz für n=5

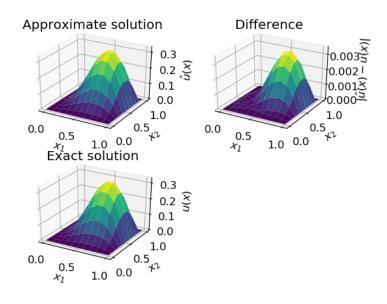


Abbildung 2: Approximierte Lösung, exakte Lösung und deren absolute Differenz für n=10

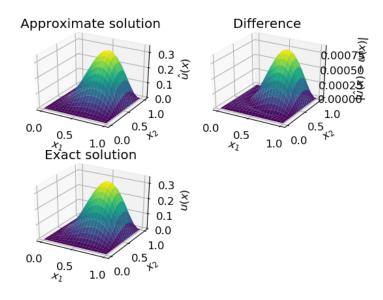


Abbildung 3: Approximierte Lösung, exakte Lösung und deren absolute Differenz für n=20

Schon bei der sehr groben Diskretisierung mit n=5 kann man den Unterschied zwischen den beiden Lösungen mit bloßem Auge kaum erkennen, weshalb wir uns entschieden haben auch die absolute Differenz der beiden darzustellen. Wie man dort sehen kann, erreicht man durch Erhöhung der Anzahl der Intervalle eine immer genauere Approximation der exakten Lösungsfunktion. Die absolute Differenz der Approximation und der exakten Lösung hält sich in einer immer kleineren Größenordnung auf.

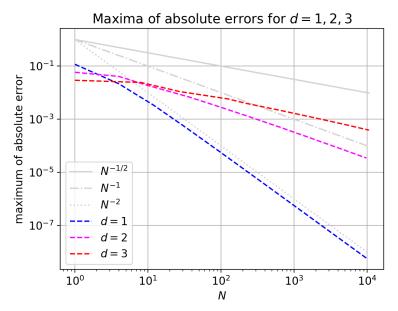


Abbildung 4: Konvergenzplot der maximalen Fehler in Abhängigkeit von N

Man kann erkennen, dass mit größerem N, d.h. mit mehr Diskretisierugnspunkten, der Fehler immer kleiner wird, wobei er sich bei höheren Dimensionen langsamer verkleinert. Für d=1 lässt sich in der Abbildung eine Konvergenzgeschwindigkeit von N^{-2} erkennen. Für d=2 hingegen nur noch eine von N^{-1} und bei d=3 von $N^{-1/2}$.

2.2 Rundungsfehler

Für ein mathematisches Problem gibt seine Kondition den Faktor an, um den sich ein Fehler in den Eingangsdaten maximal auf die Lösung auswirken kann. Die Kondition eines linearen Gleichungssystems Ax = b mit regulärem $A \in \mathbb{R}$ ist gegeben durch

$$cond(A) = ||A|| \cdot ||A^{-1}||$$

Die folgende Grafik zeigt die Entwicklung der Kondition der Matrix $A^{(d)} \in \mathbb{R}^{N \times N}$ in Abhängigkeit von N.

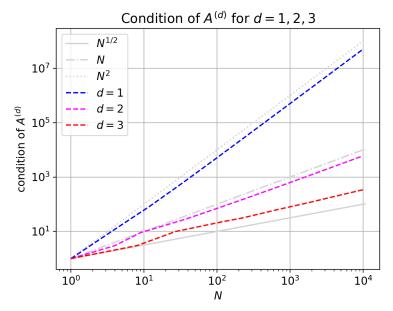


Abbildung 5: Kondition der Matrix in Abhängigkeit von N

Man kann beobachten, dass die Kondition mit der gleichen Geschwindigkeit steigt, mit der für das jeweilige $d \in \{1,2,3\}$ der absolute Fehler sinkt. (BEGRÜNDUNG?) Vergleicht man jedoch, wie in den Tabellen 1 bis 3 dargestelllt, die Kondition der Matrix $A^{(d)}$ mit der der Hilbertmatrix H_N der gleichen Dimension, definiert durch

$$H_N = \begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \cdots & \frac{1}{N} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \cdots & \frac{1}{N+1} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{5} & \cdots & \frac{1}{N+2} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{1}{N} & \frac{1}{N+1} & \frac{1}{N+2} & \cdots & \frac{1}{2N-1} \end{pmatrix}$$

kann man erkennen, dass die Kodition der Matrix $A^{(d)}$ im Vergleich zur Hilbertmatrix nur ein sehr moderates Wachstum besitzt.

N	$\mathbf{cond}(\mathbf{A^{(d)}})$	$\mathbf{cond}(\mathbf{H_N})$
1	1.0	1.0
2	3.0	27.000000000000001
3	7.99999999999998	748.0000000000027
4	11.99999999999998	28374.999999997388
5	17.99999999999996	943655.9999999335
6	24.0	29070279.002940644
7	32.0	985194889.719848
8	40.000000000000001	33872790819.49471
9	50.0	1099650991701.052

Tabelle 1: Vergleich der Kondition von $A^{(1)}$ und der entsprechenden Hilbertmatrix

N	$\mathbf{cond}(\mathbf{A^{(d)}})$	$\mathbf{cond}(\mathbf{H_N})$
1	1.0	1.0
4	2.999999999999996	28374.999999997388
9	9.00000000000000002	1099650991701.052
16	13.333333333333333	$2.311624234251581\mathrm{e}{+18}$
25	20.769230769230763	1.7424649140711887e + 19
36	27.448275862068964	1.380385024104188e + 19
49	37.264705882352935	$3.780222548906899e{+19}$
64	46.29522752497227	$1.5982160238410445\mathrm{e}{+19}$
81	58.47874842732894	$8.024854808108397\mathrm{e}{+19}$

Tabelle 2: Vergleich der Kondition von ${\cal A}^{(2)}$ und der entsprechenden Hilbertmatrix

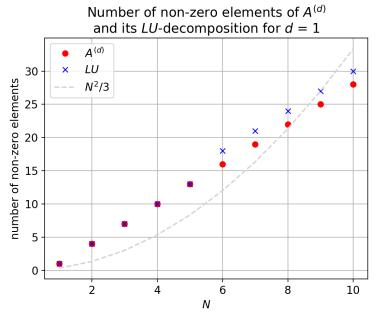
N	$\mathbf{cond}(\mathbf{A^{(d)}})$	$\mathbf{cond}(\mathbf{H_N})$
1	1.0	1.0
8	3.000000000000000004	33872790819.49471
27	9.882352941176464	$1.6381885442111791\mathrm{e}{+19}$
64	14.526315789473696	$1.5982160238410445\mathrm{e}{+19}$
125	23.31313131313129	$5.942029981401014\mathrm{e}{+19}$
216	30.627549372748764	$9.99739805300818\mathrm{e}{+20}$
343	42.176769881272705	9.981011731951971e+20
512	52.174333259988614	$2.72516709557988\mathrm{e}{+22}$
729	66.44907705653814	$4.0429517177716715\mathrm{e}{+21}$

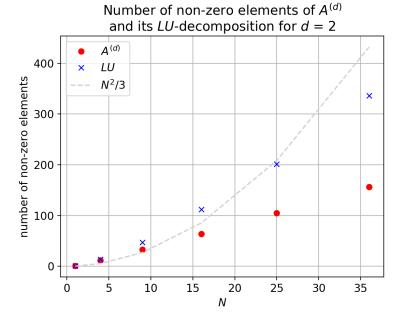
Tabelle 3: Vergleich der Kondition von ${\cal A}^{(3)}$ und der entsprechenden Hilbertmatrix

3 Untersuchungen zum Speicherplatz

Für die Durchführung der Experimente haben wir die Matrizen wie schon im vorherigen Bericht beschrieben im sparse-Format gespeichert. Für die Matrizen $A^{(d)}$ hatten wir dort

bereits ermittelt, dass sich dies schon für niedrige n lohnt, da das sparse-Format sich nur die nicht-Null-Einträge merkt. Da für jeden nicht-Null-Eintrag drei Werte gespeichert werden müssen, lohnt es sich das sparse-Format zu nutzen, sobald weniger als ein Drittel der Einträge einer Matrix ungleich Null sind. In der unteren Grafik sieht man die Anzahl der nicht-Null-Einträge von $A^{(d)}$ und der zugehörigen LU-Zerlegung für $d \in \{1,2,3\}$ in Abhängigkeit von N. Desweiteren haben wir die eine Linie eingezeichnet, die ein Drittel der Matrix Einträge repräsentiert.





Number of non-zero elements of $A^{(d)}$ and its LU-decomposition for d=3 $A^{(d)}$ LU IIIIIIDEI OI IIOII-ZEIO EIEIIIEIICS $N^{2}/3$ Ó

Abbildung 6: Anzahl der nicht-Null-Einträge von $A^{(d)}$ und der LU-Zerlegung für $d \in \{1,2,3\}$

Für d=1 kann man beobachten, dass nach N=9 bzw. n=10 weniger ein Drittel der Matrixeinträge von sowohl $A^{(d)}$ als auch der LU-Zerlegung ungleich Null sind. Für d=2 gilt dies schon ab N=25 bzw. n=6 und für d=3 ab N=125 bzw. auch für n=6. Auch für die LU-Zerlegung lohnt es sich also schon für sehr niedrige n die Matrix im sparse-Format zu speichern.

4 Zusammenfassung und Ausblick

Literatur

 $[1]\,$ Caren Tischendorf. Vorlesung Numerische Lineare Algebra I, 2019.