Facharbeit im Grundkurs Informatik Implementation des Gauß-Algorithmus

Georg-Büchner-Gymnasium

Joel Mantik

Pablo Sonnauer

März 2023

Inhaltsverzeichnis

1	Ein	leitung	2
2	Theoretische Grundlagen		3
	2.1	Lineare Gleichungssysteme	3
	2.2	Gaußsches Eliminationsverfahren	4
3	Erl	äuterung des Quellcodes	5
4	Abwägungen		9
	4.1	Vorteile des Algorithmus	9
	4.2	Nachteile des Algorithmus	9
5	Anv	wendungsbereiche des Gaußschen-Eliminationsverfahrens in	
	der Informatik		10
	5.1	Kryptografie	10
	5.2	Computergrafik	11
6	Faz	${f it}$	11

Kapitel 1

Einleitung

"The simplest model in applied mathematics is a system of linear equations. It is also by far the most important."

Die lineare Algebra stellt eines der wichigsten Felder der Mathematik dar. Wie aus dem Zitat des Mathematikers Gilbert Strang hervorgeht, sind die linearen Gleichungssysteme trotz ihrer Simplizität eines der wichtigsten Konzepte in der angewandten Mathematik. Eines der faszinierendsten Lösungsverfahren dieser Gleichungssysteme ist der Gaußsche Algorithmus, der das Lösen auf einfachste Weise möglich macht. Seit der Entdeckung im frühen 19. Jahrhundert, durch den Mathematiker Carl Friedrich Gauß, stellt es eines der elementarsten Lösungsverfahren linearer Gleichungssysteme dar. Auch in der Informatik spielt der Algorithmus eine große Rolle. Aus diesen Gründen wird im Folgenden eine Implementationsmöglichkeit vorgestellt. Zuerst wird der mathematische Hintergrund erläutert, anschließend der Quellcode des Algorithmus vorgestellt und Vorbzw. Nachteile abgewägt. Weiter werden spezifische Anwendungsmöglichkeiten in

der Informatik aufgezeigt und zuletzt ein Fazit gezogen.

Kapitel 2

Theoretische Grundlagen

Um die Implementation des Algorithmus nachvollziehen zu können, werden zunächste die mathematischen Grundlagen und Definitonen von linearen Gleichungssystemen und dem Algorithmus an sich erläutert.

2.1 Lineare Gleichungssysteme

Ein lineares Gleichungssystem ist eine Sammlung von Gleichungen, in denen jede Unbekannte mit höchstens dem ersten Grad vorkommt. Es kann in der Form $A_x = b$ geschrieben werden, wobei A eine mxn Matrix ist, x ein n-dimensionaler Vektor von Unbekannten und b ein m-dimensionaler Vektor von Konstanten ist. Ein allgemeines lineares Gleichungssystem lässt sich wie folgt definieren.: [Gra21]

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2$$

$$\vdots$$

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m$$
(2.1)

Das Ziel eines solchen linearen Gleichungssystems ist es, eine Lösung für x zu finden, die alle Gleichungen erfüllt. Hierbei gibt es drei Arten von Lösungen:

1. Das Gleichungssystem hat genau eine Lösung; es gibt genau eine Lösung, welche alle Gleichungen im System erfüllt. Die Lösungsmenge ist z. B.:

$$\mathbb{L} = \{(x, y, z) | (1, 2, 3)\}.$$

- 2. Das Gleichungssystem hat keine Lösung, wenn es keine Lösung gibt, die alle Gleichungen erfüllt. Die Lösungsmenge ist eine leere Menge: $\mathbb{L} = \emptyset$.
- 3. Das Gleichungssystem hat *unendlich viele* Lösungen, wenn es mehrere Lösungen gibt die alle Gleichungen im System erfüllen. Hierbei sind die verschiedenen Variablen voneinander abhängig. Die Lösungsmenge sieht beispielsweise wie folgt aus:

$$\mathbb{L} = \{(x, y, z) | (x = ay + z, y \in \mathbb{R}, z \in \mathbb{R}) \}.$$

2.2 Gaußsches Eliminationsverfahren

Gegeben sei das Allgemeine Lineare Gleichungssystem 2.1. Gesucht ist nun die Menge der $(x_1, \ldots, x_n) \in \mathbb{R}^n$, die alle Gleichungen erfüllen. Dies erreicht man, indem man folgendermaßen vorgeht.:

1. Die erweiterte Koeffizientenmatrix (A, b) aufschreiben. [Fis14]:

$$(A,b) := \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{pmatrix}$$
 (2.2)

2. A durch elementare Zeilentransformationen, also Vertauschen von Zeilen, Multiplikation einer Zeile mit einer Zahl ≠ 0 oder Addition des Vielfachen von einer Zeile zu einer anderen Zeile auf Zeilenstufenform bringen. Eine mxn-Matrix A heißt in Zeilenstufenform, wenn sie von der folgenden Form ist:

$$\begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 & 1 & * & \cdots & * & 0 & * & \cdots & * & 0 & * & \cdots & * \\ & & & & 1 & * & \cdots & * & 0 & * & \cdots & * \\ & & & & & 1 & * & \cdots & * & 0 & * & \cdots & * \\ & & & & & & & 1 & * & \cdots & * \\ & & & & & & & \ddots & \vdots \end{pmatrix}$$

Dabei steht der Stern für eine beliebige Zahl, und die freien Plätze sind alle mit Nullen besetzt. Der erste von Null verschiedene Eintrag in jeder Zeile ist 1. Dieser Eintrag wird das Pivot-Element der Zeile genannt. Das Pivot-Element der (i+1)-ten Zeile steht immer rechts des Pivot-Elements der i-ten Zeile, und alle Einträge oberhalb eines Pivot-Elements sind gleich Null. [Zwe22]

3. Nun lassen sich durch Rücksubstitution die Werte für die Variablen ermitteln. Man teilt die letzte Spalte durch den Wert des Koeffizienten, so dass die Variable alleine steht. Der gefundene Wert wird dann in die nächst höhere Zeile eingesetzt, dann wird analog zum ersten Schritt vorgegangen.

Kapitel 3

Erläuterung des Quellcodes

Für die im Folgenden dargelegte Implementation und Analyse des Algorithmus wurde die Programmiersprache "Java" verwendet.

Der grundlegende Aufbau des Programms lässt sich an folgendem Implementationsdiagramm erkennen.:

Gauss

- datei:String
- koeff: double[][]
- solMatrix: double[][]
- zeilenElemente: String[]
- $\operatorname{countSpalten}$: int
- countZeilen: int
- SONDERFALL: booleanNORMALFALL: boolean
- main(args: String[]): void
- einlesen(): void
- ausgabe(): void
- gaussAlgo(): void
- multiplyAndAdd(lineOne: int, lineTwo: int, factor: double): void
- checkWievielNullZeilen(): boolean
- -checkObNull(zeile: int): boolean

Die Namen der Methoden wurden so gewählt, dass die Grundfunktion dieser klar sind. In der Main Methode des Programms wird ein Parameter übernommen, welcher die Datei mit der Koeffizientenmatrix annimmt. Außerdem werden in dieser die Methoden einlesen(), ausgabe() und gaussAlgo() ausgeführt. Die Methode ausgabe() gibt in der Main Methode sowohl die Eingangsmatrix als auch die Lösungsmatrix aus.

Die Methode einlesen() liest die Koeffizientenmatrix aus der Datei ein, dabei wird eine Liste erstellt, in welcher alle Zeilen der eingelesenen Datei gespeichert werden. Dann werden durch eine For-Schleife alle Leerzeichen und Kommentare entfernt. Des Weiteren werden die Kommata zu Punkten gemacht, um das Funktionieren des Algorithmus auch auf anderen Systemen zu gewährleisten. Weiterhin wird die Anzahl der Spalten in der Variable countSpalten, und die Anzahl der Zeilen in countZeilen gespeichert und im Zuge dessen auch die Eingangsmatrix koeff[][]und die Lösungsmatrix solMatrix[][]initialisiert. Die Methode ausgabe() nimmt zwei Parameter an, den zweidimensionalen Array double mx und den String matrixName. Beide werden durch eine For-Schleife

auf der Konsole ausgegeben. Die Methode multiplyAndAdd(), welche die Parameter lineOne, lineTwo (Integer) und den double factor annimmt, wird verwendet um, die Koeffizienten zu einer Null zu machen. Dabei wird durch eine For-Schleife über die Spalten der Matrix iteriert und dabei der Koeffizient an der Stelle von lineTwo und spalten auf den Wert Null gebracht. Dies geschieht, indem die Matrix an der Stelle lineOne und spalten mit dem Parameter factor multipliziert und zu dem zu verändernden Koeffizienten addiert. Weiter gibt es die Methode checkObNull(), welche den Parameter zeile (Integer) annimmt und über die Eingangsmartix iteriert und prüft ob ein Koeffizient den Wert Null hat, wenn es einen solchen Fall gibt wird true zurückgegeben, andernfalls false. Diese Methode wird später für die Sonderbehandlung von nicht normalen Matrizes verwendet. Anknüpfend gibt es noch die Methode checkWievielNullZeilen(). Diese iteriert, ausgehend von der dritten Zeile, über die Zeilen und prüft für jede, ob die Koeffizienten in der Zeile gleich null sind. Für jede gefundene Null-Zeile wird, ein Counter nullCounter erhöht. Wenn diese Zählvariable am Ende der Iteration ungleich Null ist, wird die Konstante SONDERFALL zurückgegeben und die Anzahl der Null-Zeilen auf der Konsole ausgegeben, andernfalls wird die Konstante NORMALFALL zurückgegeben. Wenn die Matrix an jeder Stelle eine Null hat, wird ebenfalls interveniert und die Fehlermeldung auf der Konsole ausgegeben. Die Methode arbeitet sehr effektiv, denn durch die Pivotisierung kann, wie bereits erwähnt, von hinten iteriert werden, denn wenn es Null-Zeilen gibt so sind diese am Ende.

Die Methode gaussAlgo() ist die Methode in der eigentliche Algorithmus passiert. Als Erstes wird die Eingangsmartix also koeff[][], durch eine For-Schleife, in die Lösungsmatrix solMatrix[][] kopiert, damit am Ende beide ausgegeben werden können. Anschließend findet die Pivotisierung der Matrix statt. Dies geschieht, indem zuerst, eine Variable maxZeile (Integer) erzeugt und mit der Zählvariable zeile initialisiert wird. Diese wird verwendet, um die Zeile mit dem größten Koeffizienten zu finden. In der darauf folgenden for-Schleife findet die eigentliche Pivotisierung statt. Sie sucht in der aktuellen Spalte nach dem Element

mit dem größten, absoluten Wert und speichert diesen, wenn der größere Wert in der Zeile unter der aktuellen Zeile ist in der Variable maxZeile. Anschließend folgt eine If-Bedingung: Wenn die zuvor initialisierte maxZeile ungleich dem Wert der Variable zeile ist, werden die Zeilen mithilfe einer temporären Variable getauscht, sodass am Ende die Zahl mit dem größten Koeffizienten oben steht. Die nächste For-Schleife berechnet den Faktor factor, indem die Lösungsmatrix mit negativem Vorzeichen an der Stelle der Zählvariable i und zeile (die Zählvariable der ersten for-Schleife), durch die Lösungsmatrix an der Stelle zeile, zeile geteilt wird. Dieser Faktor wird dann an die Methode multiplyAndAdd zusammen mit zeile, i als Parameter übergeben, nachdem die For-Schleife durchgelaufen ist, wird die hergestellte triangularisierte Matrix ausgegeben. Anschließend prüft der Algorithmus die triangularisierte Matrix indem durch eine If-Bedingung abgefragt wird, ob die Methode checkWievielNullZeilen auf die Matrix angewendet wird, wenn sie ein Sonderfall zurückgibt, bricht der Algorithmus ab. Der letzte Schritt, wird verwendet, um die Matrix durch Rücksubstitution zu lösen. Eine For-Schleife läuft von der letzten Spalte bis zur ersten. Zuerst wird in dieser Schleife eine Variable double diagonale erstellt, in welcher das aktuelle Diagonalelement gespeichert wird. In der nächsten Zeile iteriert eine weitere For-Schleife über die Matrix und teilt bei jeder Iteration den Wert des aktuellen Koeffizienten durch den Wert in diagonale. Dadurch entsteht die Dreiecksform, bei welcher jedes Element in dieser den Wert Eins haben soll. Weitergehend wird der Wert des Tupels in der Variable double result gespeichert. Durch eine weitere For-Schleife wird die über alle Zeilen unter der aktuellen iteriert, bei jeder Iteration wird der Wert der rechten Zeile um das Produkt aus dem Wert von result und dem Wert des Elements aus der aktuellen Spalte der Zeile subtrahiert. Als Letztes wird noch der Wert der aktuellen Zeile auf null gesetzt, damit das Gleichungssystem in der Dreiecksform bleibt.

Kapitel 4

Abwägungen

4.1 Vorteile des Algorithmus

Der Gauß-Algorithmus hat klar den Vorteil das er bei Gleichungssystemen mit wenig Koeffizienten sehr effektiv ist, d.h er kann die Lösung schnell und einfach berechnen. Auch ist der Algorithmus in der Programmierung relativ leicht umzusetzen, da er nach einfachen Schemata funktioniert, bei welchem wenige Schritte benötigt werden.

4.2 Nachteile des Algorithmus

Zum einen kann es durch die Verwendung vom Datentyp Double und die mehrfache Rechnung mit denselben Werten zu Rundungsfehlern kommen. Zum anderen hat der Algorithmus bei komplizierten Martizen mit vielen Zeilen und Spalten eine große Laufzeit, die Worstcase Laufzeit würde aufgrund von doppelten For-Schleifen $O(n^2)$ betragen. Nachteile des Algorithmus sind zum einen, dass bei schlecht konditionierten Gleichungssystemen Rundungsfehler auftreten können. Dies sieht man auch in der vorliegenden Implementation, wobei durch die Verwendung vom Datentyp double und dem rechnen mit denselben gerundeten Zahlen noch größere Rundungsfehler entstehen können. Außerdem kann der Algorithmus bei vielen Koeffizienten eine sehr hohe Rechenleistung in Anspruch nehmen.

Kapitel 5

Anwendungsbereiche des

Gaußschen-

Eliminationsverfahrens in der

Informatik

Der Algorithmus spielt in der Informatik aufgrund seiner Simplizität eine tragende Rolle in vielen Teilbereichen, wie der Kryptografie, der Computergrafik oder der Datenanalyse. Die Anwendungsmöglichkeiten, in diesen werden im Folgenden umrissen.

5.1 Kryptografie

Das Gauß'sche Eliminationsverfahren kann verwendet werden, um modulare Gleichungen zu lösen, die in der Kryptografie häufig auftreten. Zum Beispiel wird das Verfahren bei der Berechnung von Schlüsseln in asymmetrischen Kryptosystemen wie RSA eingesetzt. Hierbei wird mit dem Gauß-Algorithmus eine Primfaktorzerlegung durchgeführt, die dann verwendet, um Schlüssel in asymmetrischen Kryptosystemen zu verwenden. Mehr Informationen in [KK10] vgl. Kapitel 11.4.3.

5.2 Computergrafik

In der 3D-Computergrafik werden 4x4-Matrizen verwendet, um Objekte im Raum zu transformieren. Diese Matrizen enthalten Informationen über Translationen, Rotationen und Skalierungen von Objekten. Das Gauß'sche Eliminationsverfahren wird verwendet, um die inverse Matrix zu berechnen, die dann verwendet wird, um die Transformationsoperationen umzukehren. Die inverse Matrix wird auch dazu verwendet, um Normale von 3D-Objekten zu transformieren, um sie in eine konsistente Richtung zu bringen, was wichtig ist für Beleuchtungs- und Schattierungsberechnungen.

Kapitel 6

Fazit

Die lineare Algebra und das Lösen linearer Gleichungssysteme sind fundamentale Konzepte in der angewandten Mathematik und finden auch in der Informatik weitreichende Anwendungen. Der Gaußsche Algorithmus ist eines der elementarsten und faszinierendsten Verfahren zur Lösung linearer Gleichungssysteme und hat seit seiner Entdeckung im frühen 19. Jahrhundert große Bedeutung erlangt. Der mathematische Hintergrund und die Definitionen linearer Gleichungssysteme sowie des Gaußschen Algorithmus wurden erläutert, und eine Implementierungsmöglichkeit des Algorithmus wurde vorgestellt. Der Algorithmus hat den Vorteil, dass er das Lösen linearer Gleichungssysteme auf einfachste Weise ermöglicht, aber es gibt auch Nachteile wie die Notwendigkeit einer hohen Rechenleistung bei großen Matrizen. Dennoch sind die Anwendungsmöglichkeiten in der Informatik zahlreich. Zusammenfassend lässt sich sagen, dass der Gaußsche

Algorithmus ein wichtiges Werkzeug für Mathematiker und Informatiker ist, um komplexe Probleme zu lösen und praktische Anwendungen zu ermöglichen.

Anhang

```
2 * @author Joel Mantik
 {\small 4}\>\>\>\> {\small \texttt{import}}\>\>\>\> {\small \texttt{java.nio.charset.StandardCharsets;}}
 5 import java.nio.file.Files;
 6 import java.nio.file.Path;
 7 import java.nio.file.Paths;
 8 import java.io.IOException;
9 import java.util.List;
10
11
12 public class Gauss {
      static String datei; // der Parameter der Datei
       static double[][] koeff; // Initialierung der erweiterten Koeffizienten Matrix
14
      static double[][] solMatrix; // Initialierung der Loesungsmatrix
15
      static String[] zeilenElemente;
17
      static int countSpalten = 0;
      static int countZeilen;
18
19
       static final boolean SONDERFALL = true;
20
       static final boolean NORMALFALL = false;
2.1
22
       * main Methode in welcher alle Methoden ausgefuehrt werden
24
       * @param args liest die Datei mit der Matrix ein
25
26
      public static void main(String[] args) throws IOException {
27
28
           * Hier wird der Dateiname als Parameter eingelesen
29
30
          if (args.length < 1) {</pre>
               System.out.println("Bitte Dateiname als Parameter uebergeben!");
32
33
         } else {
34
               datei = args[0];
35
36
37
          einlesen();
          ausgabe(koeff, "Eingangsmatrix");
          gaussAlgo1();
39
           ausgabe(solMatrix, "Loesungsmatrix");
40
41
42
43
       * Diese Methode liest die Koeffizienten aus der Datei ein
44
45
     private static void einlesen() throws IOException {
```

```
47
            List < String > f = Files.readAllLines(Paths.get(datei));
 48
 49
            int zeilenIndex = 0;
 51
            for (int i = 0; i < f.size(); i++) {</pre>
               String zeile = f.get(i);
52
 53
                 // Kommentare und Whitespaces der input Datei werden ignoriert
 54
                if (zeile.isEmpty() || zeile.charAt(0) == '#') {
55
                    continue:
 56
 57
 58
                zeilenElemente = zeile.replace(',', '.').split("\\s+"); // Kommata werden zu Punkten
59
                // Speichert Spaltenanzahl
60
                if (countSpalten == 0){
 61
                    countSpalten = zeilenElemente.length;
62
                    koeff = new double[countSpalten - 1][countSpalten];
                    solMatrix = new double[countSpalten - 1][countSpalten];
63
 64
 65
                for (int spaltenIndex = 0; spaltenIndex < countSpalten; spaltenIndex++) {</pre>
                    String element = zeilenElemente[spaltenIndex];
66
67
                    double wert = Double.parseDouble(element);
                    // Der Koeffizientenmatrix werden die double Werte zugewiesen, welche in wert gespeichert
 68
69
                    koeff[zeilenIndex][spaltenIndex] = wert;
 70
 71
 72
 73
                zeilenIndex++:
 74
 75
            /*double[][] hilfMat = koeff;
 76
            if(hilfMat.length != countSpalten){
               System.out.println("Falsche Matrix!");
 77
                return;
 79
            }*/
 80
81
            // Speichert Zeilenanzahl
            countZeilen = koeff.length;
 82
 83
            System.out.println(countSpalten);
 84
            System.out.println(countZeilen);
 85
 86
 87
 88
        * Methode ausgabe gibt die Eingangsmatrix und die Loesungsmatrix aus
         * @param mx nimmt die Eingangsmatrix oder die Loesungsmatrix an
 90
        * @param matrixName nimmt den Namen der Matrix an
91
92
        private static void ausgabe(double[][] mx, String matrixName){ // Ausgabe der Matrizen
 93
94
            System.out.println("Die " + matrixName + ":");
95
            for (int j = 0; j < mx.length; j++) {</pre>
96
               for (int k = 0; k < mx[j].length; k++) {</pre>
97
                   System.out.print(Math.round(mx[j][k] * 10000d) / 10000d + " "); // TODO: GILT NUR FUER
         NETTE ZAHLEN
98
               }
99
                System.out.println();
100
            }
            System.out.println();
102
103
104
106
        * Die Methode gaussAlgo fuehrt den eigentlichen Algorithmus aus
```

```
107
108
        private static void gaussAlgo1() {
109
           for (int i = 0; i < countZeilen; i++) {</pre>
110
               for (int j = 0; j < countSpalten; j++) {</pre>
111
                    solMatrix[i][j] = koeff[i][j];
112
113
           }
114
          // copyLine(0);// Erste Zeile der Originalmatrix wird in Loesungs Matrix kopiert
115
            //copyLine(1);
116
           //copvLine(2):
117
118
            * Diese for-Schleife triangularisiert die Matrix
119
120
            for (int zeile = 0; zeile < countZeilen - 1; zeile++) {</pre>
121
               int maxZeile = zeile;
122
123
124
                * Diese Schleife sucht in der aktuellen Spalte (durch die Variable zeile indiziert)
125
                * nach dem Element mit dem groessten absoluten Wert und merkt sich die Zeilennummer dieses
        Elements in der Variable maxZeile.
126
                for (int i = zeile + 1; i < countZeilen; i++) {</pre>
127
128
                   // Der spaltenIndex der solMatrix rueckt nacht jeder Vertauschung einen weiter deswegen
         kann als spaltenIndex zeile benutzt werden
129
                    if (Math.abs(solMatrix[i][zeile]) > Math.abs(solMatrix[maxZeile][zeile])) {
130
131
               }
132
133
134
                st Wenn das Element mit dem groessten absoluten Wert in einer anderen Zeile als in der aktuellen
          Zeile (maxZeile) gefunden wurde
135
               * werden die maxZeile und die oberste Zeile vertauscht vertauscht. Dies ist die Pivotisierung.
136
137
                if (maxZeile != zeile) {
                    double[] temp = solMatrix[zeile];
138
139
                    solMatrix[zeile] = solMatrix[maxZeile];
140
                    solMatrix[maxZeile] = temp;
141
               }
142
143
                // Die Koeffizienten werden durch x = -b/a 0
144
                for (int i = zeile + 1; i < countZeilen; i++) {</pre>
145
                    // TODO: Vielleicht wird durch O geteilt
                    double factor = -solMatrix[i][zeile] / solMatrix[zeile][zeile];
146
147
                    multiplyAndAdd(zeile, i, factor);
148
                }
149
           }
150
151
            ausgabe(solMatrix, "Triangularisierte Matrix");
153
154
            * Untersuchung der Triangularisierten Matrix: 1.: wvl 0 Zeilen gibt es am Ende
155
156
            if(checkWievielNullZeilen() == SONDERFALL){
157
                System.exit(-1):
158
159
160
            * Durch ruecksubstitution werden die gefundenen Werte RUECKWAERTS in die uebere Zeile eingesetzt
161
162
            * und so x und y errechnet
163
164
           for(int zeilen = countZeilen-1; zeilen >= 0; zeilen--){
165
                double diagonale = solMatrix[zeilen][zeilen];
```

```
166
               // TODO: Teilen durch Diagonale
167
               for(int spalte = 0; spalte < countSpalten; spalte++){</pre>
                   solMatrix[zeilen][spalte] /= diagonale;
168
169
170
               double result = solMatrix[zeilen][solMatrix[zeilen].length - 1];
               for(int rueckZeilen = zeilen - 1; rueckZeilen >= 0; rueckZeilen--){
171
                   solMatrix[rueckZeilen][countSpalten - 1] -= result * solMatrix[rueckZeilen][zeilen];
172
173
                   solMatrix[rueckZeilen][zeilen] = 0.0;
174
               }
175
           }
176
177
178
179
180
181
        * multiplyAndAdd bringt die Koeffizienten auf O
        * @param lineOne nimmt die 1. Zeile welche benutzt werden soll an
182
        * @param lineTwo nimmt die 2. Zeile welche benutzt werden soll an
184
        * @param factor der Wert mit dem multiplizert wird, so dass der Koeffzient O wird
185
186
       durchgefuehrt
187
          for(int spalten = 0; spalten < solMatrix[lineOne].length; spalten++){</pre>
188
              solMatrix[lineTwo][spalten] = (solMatrix[lineOne][spalten] * factor) + solMatrix[lineTwo][
        spalten];
189
190
191
       }
192
193
194
        * Die Methode pr ft wieviele Nullzeilen die Matrix hat.
195
        * @return SONDERFALL wird zur ckgegeben wenn die Matrix ein Sonderfall ist.
196
        * @return NORMALFALL wird sonst zur ckgegeben
197
198
199
200
201
       private static boolean checkWievielNullZeilen() {
202
          int nullCounter = 0;
203
           for(int i = countZeilen - 1; i >= 0; i--){
204
               if(checkObNull(i) == true){
205
                   nullCounter++;
206
               } else {
207
                   if(nullCounter != 0){
208
                      System.out.println("Sonderfall gefunden: Es gibt " + nullCounter + " Nullzeilen " );
209
                      return SONDERFALL;
210
                  }else{
211
                      return NORMALFALL;
212
213
               }
214
215
           System.out.println("Sonderfall gefunden, Matrix besteht aus Nullen!");
           return SONDERFALL;
216
217
       }
218
219
        * @param zeile Die Zeile welchhe gepr ft wird
220
221
        * Die Methode pr ft f r jedes Element ob es den Wert Null hat
222
223
       private static boolean checkObNull(int zeile){
         for(int i= 0; i < countSpalten; i++){</pre>
224
225
               if(solMatrix[zeile][i] != 0){
```

```
226 return false;
227 }
228 }
229 return true;
230 }
231
232 }
```

Listing 6.1: Quellcode des Gauß-Algorithmus

Literatur

- [Fis14] Gerd Fischer. Lineare Algebra: Eine Einführung für Studien Anfänger.Springer Spektrum, 2014.
- [Gra21] Günther Gramlich. Lineare Algebra: Eine Einführung. Carl Hanser Verlag GmbH Co KG, 2021.
- [KK10] Christian Karpfinger und Hubert Kiechle. Kryptologie, Algebraische Methoden und Algorithmen. Vieweg+Teubner, 2010.
- [Zwe22] Prof. Dr. Sander Zwegers. Lineare Algebra, Notizen zur Vorlesung. Universitaet zu Koeln, Juli 2022.