# 34. Bundeswettbewerb Informatik

RUNDE 1 01.09. - 30.11.2015

# Aufgabe 1

Kassiopeias Weg

25. September 2015

Eingereicht von: Der Skript-Tim

Tim Hollmann

ich@tim-hollmann.de

**Verwaltungs-Nr.:** 34.00003

Ich versichere hiermit, die vorliegende Arbeit ohne unerlaubte fremde Hilfe entsprechend den Wettbewerbsregeln des Bundeswettbewerb Informatik angefertigt und keine anderen als die angegebenen Quellen und Hilfsmittel verwendet zu haben.

Tim Hollmann, den 25. September 2015

# Inhaltsverzeichnis

Inł	naltsv	verzeichnis	2						
1	Lösu	ıngsidee	3						
	1.1	Abstraktion des Problems	3						
		1.1.1 Junioraufgabe 2	3						
		1.1.2 Aufgabe 1	3						
	1.2	Algorithmus zum Lösen des Problems	4						
		1.2.1 Junioraufgabe 1	4						
		1.2.2 Aufgabe 1	4						
	1.3	Warum der Algorithmus richtig ist	5						
		1.3.1 Junioraufgabe 2	5						
		1.3.2 Aufgabe 1	5						
	1.4	Laufzeit- und Speicherplatzkomplexität - Theoretisch	6						
		1.4.1 Junoioraufgabe 2	6						
		1.4.2 Aufgabe 1	6						
2		Umsetzung							
	2.1	Kommandozeilenargumente	6						
		2.1.1 Junioraufgabe 2	6						
		2.1.2 Aufgabe 1	6						
	2.2	Repräsentation des Spielfeldes	6						
	2.3	Tiefensuche	7						
	2.4	Funktionen und ihre Aufgaben	7						
		2.4.1 Junioraufgabe 2	7						
		2.4.2 Aufgabe 1	7						
	2.5	Auswertung	7						
	2.6	Kompilat	8						
3	Beis	piele	8						
4	Que	lltext	11						
•	4.1		11						
	4.2	<del>-</del>	13						
1:4	eratu		17						
LIT	eratu	ır	Τ (						
Αb	Abbildungsverzeichnis								

## 1 LÖSUNGSIDEE

## 1.1 Abstraktion des Problems

Quadratien sei definiert als Summe der weißen und schwarzen Felder  $Q_w$  und  $Q_s$ . Die Anzahl der weißen Felder  $Q_w$  sei definiert als n. Kassiopeias Startpunkt sei  $S = (S_x|S_y)$ .

#### 1.1.1 Junioraufgabe 2

Konkretes Ziel ist es, herauszufinden, ob alle weißen Felder  $Q_w$  Quadratiens erreichbar sind. Zunächst definiere ich jedes weißes Feld als einen Zustand; jeder dieser Zustände ist durch seine x- und y-Koordinaten eindeutig identifizierbar. Von einem Zustand lassen sich im Normalfall ein oder mehrere weitere Zustände erreichen; analog zu der Bewegung auf dem Feld. Diese Möglichkeiten der Zustandsveränderung lassen sich in einer Adjazenzmatrix und daraus folgend einem Graphen darstellen.

In einen Graphen übertragen bedeutet die Tatsache, dass alle Zustände/Felder erreichbar sind, dass kein Zustand isoliert sein darf (so wie z.B. in assiopeial.txt ).

#### Ich definiere deshalb:

### Definition 1 (Erreichbarkeit im Graphen)

Erreichbar ist ein Feld, wenn eine Kantenfolge existiert, der seinen Zustand mit dem Startpunkt-Zustand verbindet. Diese Kantenfolge ist maximal so lang, wie die Anzahl der weißen Felder n beträgt.

Für eine Ausgabe "Ja" müssen alle Felder erreichbar sein; für ein "Nein" mindestens eines nicht.

Um dies zu überprüfen, eignet sich eine Tiefensuche, die vom Startpunkt S ausgeht und deren Tiefe auf die Anzahl der weißen Felder n begrenzt ist. Die Tiefensuche vermeidet bereits erreichte Zustände. Wenn die Anzahl der so erreichten Zustände der Anzahl der weißen Felder auf dem Spielfeld entspricht, sind alle weißen Felder erreichbar.

#### 1.1.2 Aufgabe 1

Die Erweiterung im Bezug auf Junioraufgabe 2 besteht bei dieser Aufgabe konkret darin, dass eine Punktfolge gesucht ist, die exakt die Länge der Anzahl der weißen Felder besitzt und jeden Zustand exakt ein mal beinhaltet; eine solche Punktfolge wird auch Hamiltonweg genannt.

Um diesen Pfad – falls er denn existiert – zu ermitteln, muss ein intelligent geschriebener Algorithmus für Junioraufgabe 2 (der bereits erreichte Zustände vermeidet) nur minimal verändert werden; er muss lediglich bei jeder Rekursion der Tiefensuche überprüfen, ob er sich auf maximaler Tiefe (n-ter Ebene) befindet. Wenn er dies ist, handelt es sich im aktuellen Zustand um eine Lösung, da der Algorithmus – bereits erreichte Zustände

vermeidend – die Ebene erreicht hat, die der Anzahl der weißen Felder entspricht und somit alle weißen Felder-Zustände exakt einmal beinhaltet.

#### 1.2 Algorithmus zum Lösen des Problems

#### 1.2.1 Junioraufgabe 1

Der Algorithmus ist eine Tiefensuche, die die Zustände in einem globalen Stack speichert und vermeidet. Implementiert ist die Tiefensuche als rekursive Funktion.

```
Algorithmus 1: Junioraufgabe 2
   Eingabe: \emptyset
   Daten: Spielfeld Q\{Q_w, Q_s\} \Rightarrow \text{field}, Startposition \Rightarrow \text{startZust} and
   Ausgabe: bool Alle Felder erreichbar
1 Prozedur Tiefensuche (aktuellerZustand, int tiefe)
       {f if} tiefe >|Q_w| oder aktuellerZustand bereits in erreichteZustaende {f then}
\mathbf{2}
3
          return;
       else
4
        aktuellerZustand in erreichteZustaende speichern.
5
       Bewegung nach oben;
6
       {f if} aktuellerZustand.x < field.x UND field/aktuellerZustand.x + 1,
7
       aktueller Zustand.y \in Q_w then
          tempzustand \leftarrow aktuellerZustand;
8
          tempzustand.x++;
9
          Tiefensuche(tempZustand, tiefe + 1);
10
       Bewegung nach unten, rechts, links;
11
12
1 erreichteZustaende = Stack von Typ Zustand;
2 Tiefensuche(startZustand, 1);
3 if |erreichteZustaende| = |Q_w| then
      return true;
5 else
      return false;
```

### 1.2.2 Aufgabe 1

Dieser Algorithmus unterscheidet sich im wesentlichen von dem von Junioraufgabe 2 darin, dass die Zustände nicht in einem globalen Stack gespeichert werden, sondern in einer temporären Schlange, die den "Pfad" der Zustände beschreibt, der von der Tiefensuche genommen wurde. Außerdem erfolgt die Überprüfung, ob alle Zustände erreicht wurden aufgrund der temporären Schlangen nicht mehr nach Beendigung der Tiefensuche,

sondern in jeder Iteration.

```
Algorithmus 2 : Aufgabe 1
   Eingabe: \emptyset
   Daten: Spielfeld Q\{Q_w, Q_s\} \Rightarrow \text{field}, Startposition S \Rightarrow \text{startZust} and
   Ausgabe : Liste der möglichen Pfade
 1 Prozedur Tiefensuche(pfad, int tiefe)
       if tiefe = |Q_w| then
 \mathbf{2}
           endzustände \leftarrow pfad;
 3
           return;
 4
       aktuellerZustand ← letzter Eintrag von pfad;
 5
       //Bewegung nach oben:;
 6
       if aktuellerZustand.x < field.x \ UND \ field \ aktuellerZustand.x + 1,
 7
       aktueller Zustand.y \in Q_w then
           tempzustand \leftarrow aktuellerZustand;
 8
           tempzustand.X++;
 9
           tempzustand.action = 'N';
10
           if Nicht tempzustand in pfad enthalten then
11
12
              t.add tempzustand;
13
              Tiefensuche(t, tiefe + 1);
14
       Bewegung nach unten, rechts, links;
15
16
 1 endzustände = Liste;
 2 Tiefensuche(startZustand, 1);
 3 return endzustände;
```

#### 1.3 Warum der Algorithmus richtig ist

## 1.3.1 Junioraufgabe 2

Der Algorithmus ist richtig, da er alle Bewegungsmöglichkeiten auf dem Spielfeld vom Startpunkt aus simuliert. Die nicht erreichbaren Felder müssen zwangsläufig übrig bleiben.

#### 1.3.2 Aufgabe 1

Gesucht ist ein Kantenpfad, in dem sämtliche Zustände exakt einmal vorkommen. Wenn die Tiefensuche unter Vermeidung bereits erreichter Zustände auf n-ter Ebene ist, muss sie alle Zustände genau ein mal beinhalten und ist eine Lösung.

#### 1.4 Laufzeit- und Speicherplatzkomplexität - Theoretisch

#### 1.4.1 Junoioraufgabe 2

Da durch den globalen Stapel der erreichten Zustände die Tiefe der Tiefensuche stark (auf annähernd die Anzahl der weißen Felder) beschränkt wird, nehme ich auch die Laufzeitkomplexität als annähernd linear an.  $\mathcal{O}(k*n)$ 

#### 1.4.2 Aufgabe 1

Das Finden eines Hamiltonweges ist NP-vollständig [1, Kap.2]. Demzufolge hatte auch der von mir implementierte Algorithmus von Anfang an wenig Chancen. Ob/in wiefern meine Tiefensuche einen Approximationsalgorithmus darstellt, kann ich nicht beurteilen. Die geringen Spielfeldgrößen der Angabe und der Beispiele stellen für meinen Algorithmus keinerlei Problem dar; vergrößert man das Spielfeld aber erheblich, so ist die Bearbeitungszeit meines Algoithmus stark von der konkreten Form des Spielfeldes abhängig, sofern man alle möglichen Lösungswege ermitteln will; wird lediglich eine mögliche Route gefordert (mit dem Kommandozeilenparameter -o zu erreichen), ist die Zunahme der Bearbeitungszeit bei stark zunehmender Spielfeldgröße erst erheblich später spürbar, als wenn man alle möglichen Hamiltonwege ermitteln wollte.

Da laut Aufgabenstellung eigentlich nur ein Lösungsweg gefordert ist, empfiehlt sich bei Aufgabe 1 grundsätzlich die Verwendung des Kommandozeilenparameters -o; bei den geringen Spielfeldgrößen der Angabe ist dies aber - wie gesagt - unerheblich.

## 2 Umsetzung

Die Umsetzung erfolgte in C++ (Standard C++-11) unter Visual C++ 2015.

#### 2.1 Kommandozeilenargumente

## 2.1.1 Junioraufgabe 2

-f –file [filename] Pfad/Dateiname der Datei mit Syntax der BwInf-Materialvorlagen

## 2.1.2 Aufgabe 1

- -f –file [filename] Pfad/Dateiname der Datei mit Syntax der BwInf-Materialvorlagen
- -o -justOneSolution Falls nur eine mögliche Lösung erwünscht ist

## 2.2 Repräsentation des Spielfeldes

Die per Kommandozeilenparameter übergebene Datendatei wird ausgelesen und in einer zweidimensionalen bool-Matrix gespeichert.

```
std::vector<std::vector<bool> > field;
```

Dabei repräsentiert true ein weißes Feld und false entsprechend ein schwarzes.

#### 2.3 Tiefensuche

Die Implementierung der Tiefensuche erfolgte in beiden Fällen in Form einer rekursiven Funktion Application::tiefensuche, deren Initialisierung gleich nach Einlesen des Spielfeldes in Application::main() geschieht.

Aufgabe 1 unterscheidet sich nur in sofern von Junioraufgabe 2, als dass bei der Rekursion ein Entscheidungs-Pfad als wachsendes Argument mitgeführt wird und in jeder Iteration der Tiefensuche nun eine Überprüfung stattfindet, ob die sich in tiefster Ebene befindet.

### 2.4 Funktionen und ihre Aufgaben

## Allgemein

Funktion	Aufgabe
Application::main()	Hauptfunktion; Auswerten der Kommandozeilenparameter,
	Initiieren des Ladens der Datendatei und der Tiefensuche,
	Ausgabe der Lösungen nach der Tiefensuche
Application::loadFromFile()	Auslesen der angegebenen Datendatei
Application::tiefensuche()	Rekursive Tiefensuch-Funktion

#### 2.4.1 Junioraufgabe 2

Funktion	Aufgabe
Application::warSchonDa()	Gibt an, ob ein gegebener Zustand bereits erreicht wurde (Ele-
	ment in erreichteZustaende ist).

#### 2.4.2 Aufgabe 1

Funktion	Aufgabe
Application::warSchonDa()	Gibt an, ob ein gegebener Zustand in einem gegebenen tem-
	porären Entscheidungspfad bereits erreicht wurde
Application::goTo()	Helferfunktion bei den Bewegungssimulationen

### 2.5 Auswertung

Im Gegensatz zu Aufgabe 1 ist in Junioraufgabe 2 nach der Ausführung der Tiefensuche eine Auswertung der ermittelten Zustände nötig; sind weniger Zustände erreicht worden als weiße Felder auf dem Spielfeld, sind nicht alle Felder erreichbar und die Ausgabe lautet: "Nein", andernfalls "Ja".

In Aufgabe 1 müssen die Ergebnisse (bzw. die in Coord::action gespeicherten Bewegungen N, S, W, O) lediglich ausgegeben werden.

#### 2.6 Kompilat

### Laufzeitumgebung

## 3 Beispiele

## Hinweis

Datei	Spielfeld	Junioraufgabe 2 - Ausgabe	Aufgabe 1 - Ausgabe
kassiopeia0.txt	######## # # # # # # # K # # # # # # ########	Ja	1 : +WNNWSSSOOONNNOOSSSONNN 2 : +WNNWSSSOOONNNOOOSSSWNN 3 : +WNNWSSSOOONNNOOOSWSSON 4 : +WNNWSSSOOONNNOOOSWSOSW
kassiopeia1.txt	############# # ### # # ### # # K ### # # K ########	Nein	- Kein Weg gefunden
kassiopeia2.txt	####### # K # # ### # # #######	Ja	- Kein Weg gefunden
kassiopeia3.txt	######## # K # # ### # # #######	Ja	1 : +WWSSOOOONOSONNWWW 2 : +WWSSOOOOOONNWSWNW 3 : +OOSONOSSWWWWWWNNO 4 : +OOOOSSWNWSWWWWNNO
kassiopeia4.txt	######################################	Ja	- Kein Weg gefunden
kassiopeia5.txt	######################################	Ja	1 :+WWWWWWWWWW
kassiopeia6.txt	####### #K # # # # # # # # # #######	Ja	- Kein Weg gefunden
kassiopeia7.txt	########## #K # # # # # # # # # # # # ##########	Ja	- Kein Weg gefunden

eigen1.txt	######################################	Nein	- Kein Weg gefunden
eigen2.txt	######################################	Ja	1: +SSWWNONWWWWWSSWNNWSSOOOONOSOOOOONNN 2: +SSWWNONWWWWWWWSSSONOSOONOSOOOOONNN 3: +SSWWNONWWWWWWWSSSONOSSOONOSOOOOONNN 4: +SSWWNONWWWWWWWSSSOOOONOSOOOOONNN 5: +WSSWNNWWWWSSSONOSOONOSOOOOONNN 6: +WSSWNNWWWWSSSONOSOONOSOOOOONWNON 7: +WSSWNNWWWWWSSSONOSOONOSOOOOONWNON 8: +WSSWNNWWWWWSSSONOSOONOSOOOOONWNON 9: +WSWNWWWWWSSSONOSOONOSOONOSOONWNON 10: +WSWNWWWWSSSONOSOONOSOONOSOONWNON 11: +WSWNWWWWWSSSONOSOONOSOONOSOONWNON 12: +WSWNWWWWWSSSONOSOONOSOONOSOONWNON 13: +WSOSWWNNWWWWSSSONOSOONOSOONOSOONNN 14: +WSOSWWNNWWWWSSWNWSSSOOOONOSOONOSOONNN 15: +WSOSWWNNWWWWWSSSONOSOONOSOOOOONNN 16: +WSOSWWNNWWWWWSSSONOSOONOSOOOOONNN 17: +WWWWWWWWWWSSSONNOSSOONOSOOOOONNN 19: +WWWWWWSSWNNWSSSOOOONOSOOOOONNN 19: +WWWWWWSSWNNWSSSOOOONOSOOONNN 19: +WWWWWWSSWNNWSSSOOOONOSOONNN 20: +WWWWWWSSWNNWSSSOOOONOSOOONNN 20: +WWWWWWSSWNNWSSSOOOONOSOOONWWWNOOON
eigen3.txt	######################################	Ja	- Kein Weg gefunden
eigen4.txt	######################################	Ja	1: +OONNWWNOOOSSOONNOOOOSSSWNWWSW 2: +OONNWWNOOOSSOOSONOOSONNNWWWWS

## 4 Quelltext

#### 4.1 Junioraufgabe 2

```
6 struct Application
 7
 8
       struct Coord
 9
10
11
          unsigned int x, y;
12
13
       auto main(const std::vector<std::string>& arguments) -> int;
14
       auto loadFromFile(void) -> bool;
15
16
       auto Application::tiefensuche(Coord path, const int deep) -> void;
17
       auto Application::warSchonDa(Coord f) -> bool;
18
19
      std::string _filename;
20
21
       std::vector<std::vector<bool> > field;
22
       unsigned int startX, startY = -1;
23
24
       int anzahlWeisseFelder;
25
26
       std::vector < Application::Coord > erreichte Zustaende;
27
       std::vector < std::vector < Application::Coord> > endzustaende;
28
29 };
```

Listing 1: ☐ j2 inc Application.hpp - Application-Headerdatei

```
#include "./../inc/Application.hpp"
   auto Application::main(const std::vector<std::string>& arguments) -> int
9
   {
10
       if (!Application::loadFromFile()) return EXIT_FAILURE;
50
51
       std::cout << "\nGeladenes Spielfeld ( " << field.size() << " x " << \leftrightarrow
          field[0].size() << "): \n\n";
53
       for (auto zeile : Application::field) {
54
          for (auto spalte : zeile) {
55
             std::cout << ((spalte) ? " " : "#");
56
57
          std::cout << std::endl;</pre>
58
59
60
       std::cout << "\nStartposition: (" << startX + 1 << " | " << startY \leftrightarrow
61
          + 1 << ")";
```

```
62
       Application::Coord startPosition;
63
64
       startPosition.x = startX;
       startPosition.y = startY;
65
66
       std::cout << "\nAnzahl der Weißen Felder: " << anzahlWeisseFelder;</pre>
67
68
       std::cout << "\n\nStarte Tiefensuche ...";</pre>
69
70
       // Tiefensuche starten
71
       tiefensuche(startPosition, 1);
72
73
       std::cout << "fertig.\n\n" << "Können alle Blätter erreicht werden? ←
74
       // Wenn Anzahl der weißen Felder gleich Anzahl der Felder ist, die \hookleftarrow
75
           als einzigartiges Feld gefunden wurden, ist die Ausgabe "Ja"
       if (erreichteZustaende.size() == anzahlWeisseFelder) {
76
          std::cout << "Ja.";
77
          return EXIT_SUCCESS;
78
       }
79
80
       else {
          std::cout << "Nein.";</pre>
81
          std::cout << "\nKassiopeia stirbt! :(";</pre>
82
          return EXIT_SUCCESS;
83
84
85
   }
86
    auto Application::loadFromFile(void) -> bool // Laden des Spielfeldes \leftrightarrow
87
        aus einer Datei
    {
88
        [...]
89
90
   }
   auto Application::warSchonDa(Application::Coord f) -> bool
150
       for (auto p : erreichteZustaende)
          if (p.x == f.x && p.y == f.y) { return true; }
152
       return false;
   }
154
   auto Application::tiefensuche(Coord currentField, const int deep) -> void
156
157
   {
158
       if (deep > anzahlWeisseFelder) return;
159
160
       erreichteZustaende.push_back(currentField);
161
162
       // nach oben
       if (currentField.y > 0 && field[currentField.y - ←
164
           1][currentField.x]) {
          Coord temp = currentField;
          temp.y--;
166
167
```

```
168
           if (!warSchonDa(temp))
169
              tiefensuche(temp, deep + 1);
       }
170
171
       // nach unten
172
       if (currentField.y + 1 < field.size() && field[currentField.y + ←</pre>
173
           1][currentField.x]) {
           Coord temp = currentField;
174
           temp.y++;
176
           if (!warSchonDa(temp))
177
              tiefensuche(temp, deep + 1);
178
       }
179
180
       // nach links
181
       if (currentField.x > 0 && field[currentField.y][currentField.x - ←
182
           1]) {
           Coord temp = currentField;
183
184
           temp.x - -;
185
           if (!warSchonDa(temp))
186
              tiefensuche(temp, deep + 1);
187
       }
188
189
       // nach rechts
190
       if (currentField.x + 1 < field[0].size() && \hookleftarrow
191
           field[currentField.y][currentField.x + 1]) {
           Coord temp = currentField;
192
           temp.x++;
193
           if (!warSchonDa(temp))
194
195
              tiefensuche(temp, deep + 1);
196
       }
197
198
   }
```

Listing 2: ☐ j2 rc Application.cpp - Application - Quelldatei

### 4.2 Aufgabe 1

```
struct Application
   {
7
8
      struct Coord
9
10
11
         unsigned int x, y;
12
         char action;
13
14
      auto main(const std::vector<std::string>& arguments) -> int;
      auto loadFromFile(void) -> bool;
16
17
      auto Application::tiefensuche(std::vector<Coord> path, int deep) → ←
18
          bool;
```

```
auto Application::warSchonDa(std::vector<Application::Coord> path, ←
19
          Application::Coord f) -> bool;
      auto Application::goTo(Application::Coord pos, std::vector<Coord> \leftrightarrow
20
          path, const int deep) -> bool;
21
      std::string _filename;
22
23
      bool _justOneWay = false;
24
25
      std::vector<std::vector<bool> > field;
26
      unsigned int startX, startY = -1;
27
      int anzahlWeisseFelder;
      std::vector < std::vector < Application::Coord> > endzustaende;
30
31 };
```

Listing 3: ⊕ 1.src.Application.hpp - Application - Headerdatei

```
auto Application::main(const std::vector<std::string>& arguments) -> int
72
73
74
        Application::Coord startPosition;
75
76
       startPosition.x = startX;
       startPosition.y = startY;
       startPosition.action = '+';
78
79
       std::cout << "\nAnzahl der Weißen Felder: " << anzahlWeisseFelder;
80
81
       std::cout << "\n\nStarte Ermittlung der möglichen Wege...";</pre>
82
83
       std::vector<Application::Coord> path;
84
       path.push_back(startPosition);
85
86
87
       tiefensuche(path, 1);
88
       // Endzustände ausgeben
89
90
       std::cout << "\n\nErmittelte Wege: (" << endzustaende.size() << ")\n";</pre>
91
92
       if (endzustaende.size() != 0) {
93
           int counter = 0;
94
          for (auto zust : endzustaende) {
95
              std::cout << "\n" << ++counter << "\t: ";
96
              for (auto p : zust) {
97
                 std::cout << p.action;</pre>
98
99
          }
100
          return EXIT_SUCCESS;
       }
       else {
          std::cout << "\n - Kein Weg gefunden. - ";</pre>
104
```

```
105
          std::cout << "\n Kassiopeia stirbt! :(";</pre>
106
          return EXIT_SUCCESS;
       }
107
108
109
   }
    auto Application::tiefensuche(std::vector < Coord > path, const int deep) ←
186
        -> bool
187
    {
188
       if (deep == anzahlWeisseFelder)
189
190
191
          endzustaende.push_back(path);
192
          return true;
       }
193
194
       Coord currentField = path.back();
195
196
       // nach oben
197
       if (currentField.y > 0 && field[currentField.y-1][currentField.x])
198
199
200
          Coord temp = currentField;
201
          temp.y--;
202
          temp.action = 'N';
203
          if (!warSchonDa(path, temp))
204
              if (goTo(temp, path, deep) && _justOneWay) return true;
       }
206
207
       // nach unten
208
       if (currentField.y + 1 < field.size() && field[currentField.y + ←
209
           1] [currentField.x])
210
          Coord temp = currentField;
          temp.y++;
213
          temp.action = 'S';
214
          if (!warSchonDa(path, temp))
              if (goTo(temp, path, deep) && _justOneWay) return true;
216
       }
217
218
       // nach links
219
       if (currentField.x > 0 && field[currentField.y][currentField.x - 1])
220
222
          Coord temp = currentField;
223
          temp.x--;
          temp.action = 'W';
224
          if (!warSchonDa(path, temp))
226
              if (goTo(temp, path, deep) && _justOneWay) return true;
227
       }
228
229
       // nach rechts
230
```

```
if (currentField.x + 1 < field[0].size() && ↔
231
           field[currentField.y][currentField.x + 1])
232
          Coord temp = currentField;
233
          temp.x++;
234
          temp.action = '0';
235
236
          if (!warSchonDa(path, temp))
237
             if (goTo(temp, path, deep) && _justOneWay) return true;
238
239
240
241
       return false;
242
243 }
```

Listing 4: ☐ 1 · src · Application.cpp - Application - Quelldatei

# LITERATUR

[1] WOTHE, MAURICE: NP-Vollständigkeit, Proseminar Theoretische Informatik. Freie Universität Berlin, Institut für Informatik, 2010. http://www.inf.fu-berlin.de/lehre/WS10/ProSem-ThInf/np\_vollstandigkeit\_2.pdf.

## Abbildungsverzeichnis

# LISTINGS

1	☐ j2 inc Application.hpp - Application-Headerdatei	11
2	☐ j2·src·Application.cpp - Application - Quelldatei	12
3	☐ 1 · src · Application . hpp - Application - Headerdatei	13
4	☐ 1 src Application.cpp - Application - Quelldatei	15