# Aufgabe 1

# 33.Bundeswettbewerb Informatik 2014/'15

# Der Script-Tim

# Inhaltsverzeichnis

I	Aligemeines Problem			2
2	Lösı	sungsidee		
3	Umsetzung in ein Programm			3
	3.1	Wahl o	der Programmiersprache	3
	3.2	Grober	r Programmablauf	3
	3.3	Programmablauf		3
		3.3.1	Allgemeine Variablen, Klassen, Strukturen	3
		3.3.2	Eingabe der Behälterdaten durch den Benutzer	4
		3.3.3	Ermitteln der Inhaltssumme	4
		3.3.4	Initiieren der Umfüllschleife	5
		3.3.5	Die Umfüllschleife	5
		3.3.6	$umfuellen \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots \dots$	6
		3.3.7	setZustand	7
		3.3.8	checkGleichVerteilt	8
		3.3.9	Ausgabe: Kürzesten gefundenen Lösungsweg ermitteln	8
		3.3.10	Ausgabe: Alle Lösungswege ausgeben	9
4	Anwendung auf gegebene Beispiele			

# 1 Allgemeines Problem

Wie kann man den kürzesten Lösungsweg ermitteln?

#### • Mit einem Algorithmus?

Zuerst kam mir der Gedanke, einen statischen Algorithmus zu entwerfen, den man solange ausführt, bis man zu einem Lösungsweg gekommen ist. Dieser Gedanke scheiterte an seiner Umsetzung(siehe Abb.1) und auch daran, dass die Anzahl der Behälter beliebig sein sollte und deshalb für jede Behälteranzahl ein neuer Algorithmus entworfen werden müsste.

#### • Mit Brute Force?

Wenn man alle (logisch) möglichen Umfüllungsmöglichkeiten durchgehen würde, muss man doch auch zum kürzesten Lösungsweg kommen! Der Ansatz hat etwas nur kommt man neben dem einzig wahren Lösungsweg zu unendlich vielen anderen. Man sollte deshalb mit Bedingungen arbeiten.

# 2 Lösungsidee

Meine schlussendliche Lösungsidee basiert auf der Brute-Force Idee. Bei jeder Umfüllung muss gelten:

- 1. Quelle != Ziel
- 2. !Quelle.leer
- 3. !Ziel.voll
- 4. Der durch die Umfüllung erreichte Zustand darf nicht durch eine kürzere Anzahl an Umfüllungen erreicht werden können
- 5. (Die vorhergegangene Umfüllung darf nicht rückgängig gemacht werden; fällt unter 4., da der vorherige Zustand ja bereits vorhanden war und somit mit einer geringeren Zahl an Umfüllungen erreicht werden kann).

Die Kernidee besteht darin, dass aus der endlosen Menge an Daten - man kann ja theoretisch unendlich oft umfüllen - eine durch den Computer bearbeitbare endliche Menge wird, da man immer an einen Punkt kommen wird, an dem jede Umfüllung zu einem bereits erreichten Zustand führen würde. Eine Aneinanderreihung solcher kürzester Zustände kann - so mein Gedanke - nur zu einem kürzesten Lösungsweg führen, denn würde man zu einem bereits erreichten Zustand kommen, sind die dazwischenliegenden Umfüllungen unnötig und im Sinne des Zieles - den kürzesten Lösungsweg zu finden - nicht hilfreich.

# 3 Umsetzung in ein Programm

### 3.1 Wahl der Programmiersprache

Als Programmiersprache habe ich C++ gewählt. Da ich kein Freund von CLR bin, wird es dieses mal wieder eine Konsolenanwendung.

### 3.2 Grober Programmablauf

Grob aufgeteilt besteht der Programmablauf aus drei Schritten:

- 1. Eingabe der Behälterdaten durch den Benutzer
- 2. Kürzesten Lösungsweg ermitteln
- 3. Ausgabe aller ermittelten Lösungswege

Von Grundprinzip ist es eine Unendliche Umfüllung jedes Behälters in jeden anderen nur mit bestimmten Umfüllbedingungen. Wesentlicher Bestandteil des Programmes ist die Speicherung der bereits erreichten Behälterzustände.

### 3.3 Programmablauf

#### 3.3.1 Allgemeine Variablen, Klassen, Strukturen

Um ermitteln zu können, ob ein Zustand bereits erreicht wurde, definiere ich einen vektor-Container *zustaende*, in dem bei jeder Umfüllung der erreichte Zustand abgelegt wird.

Um die Behälter, Pfade, ermittelte Lösungswege und Zustände leichter verwalten zu können, kommen noch verschiedene Klassen(Behaelter) und Strukturen(SctructPfad, StructZustaende) zum Einsatz. Die vom Benutzer eingegebenen Behälterdaten liegen als Container im Vektor behaelter des Types Behaelter vor.

Allgemein wird versucht, jeden Behälter in jeden anderen Behälter umzufüllen, sofern bestimmte logische Bedingungen - siehe oben - erfüllt sind. Dies findet in der Funktion loop statt, die sich bei jeder Umfüllung selbst aufruft und dann wiederum jeden Behälter in jeden anderen umfüllt. Die Initiierung dieser Schleifen-Funktion erfolgt in der main-Funktion.

Zusätzlich wird vor jeder Umfüllung (in der Funktion *loop*) überprüft, ob der durch die Umfüllung erreichte Zustand bereits erreicht worden wäre (= in *zustaende* vorhanden ist): wurde der Zustand bereits erreicht und wurden dabei weniger Umfüllungen benötigt, wird die Umfüllung übersprungen. Andernfalls wird der (falls vorhandene) Zustand überschrieben.

#### 3.3.2 Eingabe der Behälterdaten durch den Benutzer

Am Anfang des Programmes wird der Benutzer aufgefordert, die Behälterdaten einzugeben;

```
184
         vector<Behaelter> behaelter;
185
         char c = 'n';
186
         do{
187
            //Wenn c != '', eingabe
188
            if (c == 'j'){
189
                unsigned int besitzer = 0, kapazitaet = 0, inhalt = 0;
                cout << "\n\n***** Neuen Behaelter erstellen *****";</pre>
190
191
                    cout << "\nBesitzer des neuen Behaelters: [0/1]:";</pre>
192
193
                    cin >> besitzer;
194
                }while(besitzer < 0 || besitzer > 1);
195
196
                do{
197
                    cout << "\nKapazitaet des Behaelters [Ma(ss)e Wein]:";</pre>
198
                    cin >> kapazitaet;
199
                }while(kapazitaet < 0);</pre>
200
201
                do{
202
                    cout << "\nWein im Behaelter (Inhalt):";</pre>
203
                    cin >> inhalt;
204
                }while(inhalt < 0 || inhalt > kapazitaet);
205
                behaelter.push_back( * new Behaelter( besitzer, kapazitaet, inhalt));
206
207
            }
208
            //Liste der Behälter anzeigen
            cout << "\n===== Behaelter: " << behaelter.size() << " =======";</pre>
209
210
            for (unsigned int x = 0; x < behaelter.size(); x++){</pre>
                cout << "\n [" << x << "] ( Besitzer: " << behaelter[x].besitzer << ",
211
                    Kapazitaet: " << behaelter[x].kapazitaet << ", Inhalt: " << behaelter[</pre>
                    x].inhalt << ")";;
212
            }
213
214
            cout << "\n\nEinen neuen Behaelter hinzufuegen?\n";</pre>
            cout << " +---- Optionen: ----+\n";</pre>
215
216
            cout << " | j: Behaelter hinzufuegen |\n";
            cout << " | n: Fortfahren</pre>
217
218
            cout << " +-----+\n";
219
            cin >> c;
220
221
         }while(c != 'n');
```

Schlussendlich sind die Behälter im Vektor behaelter gespeichert.

#### 3.3.3 Ermitteln der Inhaltssumme

Um während des Programmablaufes feststellen zu können, ob der Wein auf beide Personen gerecht aufgeteilt wurde, muss zunächst einmal die Insgesamt-summe des ein-

gegebenen Weines ermittelt werden. Dies geschieht unmittelbar nach der Eingabe der Behälter:

```
/* Summe der Inhalte insgesamt ermitteln */
for (unsigned int x = 0; x < behaelter.size(); x++){ SummeInhalt += behaelter[x].
    inhalt; }
```

#### 3.3.4 Initiieren der Umfüllschleife

Ist dies erfolgreich erledigt, startet das Programm die Ermittlung des kürzesten Lösungsweges; mit zwei ineinander verschachtelten for-Schleifen initiiert es die Umfüllschleife loop(Z.241). Hierbei wird zunächst eine Umfüllung simuliert(Z.231 - 238) und dann ermittelt, ob der durch die simulierte Umfüllung erreichte Zustand bereits erreicht worden sein würde (= in zustaende enthalten)(Z.240).

```
227
         /* Schleifen initiieren */
228
        for (unsigned int sourceID = 0; sourceID < behaelter.size(); sourceID++){</pre>
229
            for(unsigned int targetID = 0; targetID < behaelter.size(); targetID++){</pre>
                if (sourceID != targetID && !behaelter[sourceID].leer() && !behaelter[
230
                    targetID].voll()){ //Umfüllung formal/logisch korrekt?
231
                    //Umfüllung simulieren
232
                    vector<Behaelter> tempBehaelter = umfuellen(behaelter, sourceID,
                        targetID);
233
                    //Pfad erweitern
234
                    vector<StructPfad> tempPfad;
235
                    StructPfad temp;
236
                    temp.source = sourceID;
237
                    temp.target = targetID;
238
                    tempPfad.push_back (temp);
239
240
                    if (setZustand (tempBehaelter, tempPfad)){ //Wenn Zustand nicht
                        gesetzt oder überschrieben, Schleife starten
241
                       loop(tempBehaelter, tempPfad);
                    }
242
                }
243
            }
244
245
            //cout << "\n" << 100/behaelter.size()*sourceID << "%";
246
```

#### 3.3.5 Die Umfüllschleife

Die Umfüllschleife - die Funktion loop - prüft zunächst, ob der Wein - nach der Umfüllung vor dem Aufruf der Funktion - gerecht auf die Personen aufgeteilt ist (Z.145 - 149). Ist dies der Fall, ist es nicht weiter nötig, die Schleife fortzusetzen. Andernfalls startet die Funktion eine neue 'Umfüllinstanz', d,h, sie versucht, jeden Behälter in jeden anderen zu füllen, sofern die logischen Bedingungen erfüllt sind (Z.150 - 170); genau wie in Zeile 228-244 wird zunächst eine Umfüllung simuliert (Z.154-161) und die Schleife aber nur dann um eine Instanz weiter vertieft, wenn der simulierte Zustand nicht bereits erreicht wurde (Z.162f.).

```
/* Schleifen- Funktion */
142
    void loop (vector<Behaelter> behaelter, vector<StructPfad> pfad ){
143
144
145
        //Gleich verteilt?
146
        if (checkGleichVerteilt(behaelter)){
147
            loesungen.push_back (pfad);//Lösungen hinzufügen
            return; //und Ende
148
149
150
        //Sonst wird die Schleife weiter vertieft
        for(unsigned int sourceID = 0; sourceID < behaelter.size(); sourceID++){</pre>
151
            for(unsigned int targetID = 0; targetID < behaelter.size(); targetID++){</pre>
152
153
                if (sourceID != targetID && !behaelter[sourceID].leer() && !behaelter[
                    targetID].voll()){
                    //Umfüllung simulieren
154
155
                    vector<Behaelter> tempBehaelter = umfuellen(behaelter, sourceID,
                        targetID);
156
                    //Pfad vervollständigen
                    vector<StructPfad> tempPfad = pfad;
157
158
                    StructPfad temp;
                    temp.source = sourceID;
159
160
                    temp.target = targetID;
161
                    tempPfad.push_back (temp);
162
                    //Wenn der Zustand der nächsten Umfüllung noch nicht erreicht war oder
                         den alten überschrieben hat, wird die Schleife fortgesetzt
                    if (setZustand(tempBehaelter, tempPfad)){
163
164
                       loop(tempBehaelter, tempPfad);
165
                    }
166
167
168
                }
169
170
171
172
        return;
173 | }
```

#### 3.3.6 umfuellen

In *umfuellen* wird die eigentliche Umfüllung vorgenommen:

```
60 /* In dieser Funktion wird die eigentliche Umfüllung vorgenommen: von behaelter[
       sourceID] => behaelter[targetID] */
   vector<Behaelter> umfuellen(vector<Behaelter> behaelter, unsigned int sourceID,
61
       unsigned int targetID){
62
63
       //Umfüllen
       if (behaelter[sourceID].inhalt == behaelter[targetID].frei()){    //Passt genau
64
           behaelter[sourceID].inhalt = 0;
65
           behaelter[targetID].inhalt = behaelter[targetID].kapazitaet;
66
67
       }else if (behaelter[sourceID].inhalt > behaelter[targetID].frei()){ //Zu viel
           Inhalt in source für target
68
           behaelter[sourceID].inhalt -= behaelter[targetID].frei();
```

```
behaelter[targetID].inhalt = behaelter[targetID].kapazitaet;

}else{ //Zu wenig Inhalt in source für target

behaelter[targetID].inhalt += behaelter[sourceID].inhalt;

behaelter[sourceID].inhalt = 0;

}

return behaelter;

}
```

#### 3.3.7 setZustand

setZustand ist neben loop das Herzstück meines Programmes: es überprüft, ob und mit wie vielen Umfüllungen ein Zustand bereits erreicht wurde und überschreibt ggf. einen Zustand mit mehr Umfüllungen.

```
bool setZustand(vector<Behaelter> zustand, vector<StructPfad> pfad){
95
96
         //Zustand vorhanden?
97
98
         if (zustandVorhanden(zustand)){
99
            unsigned int id = 0;
100
101
            for(unsigned int x = 0; x < zustaende.size(); x++){</pre>
102
                bool gleich = true;
                for (unsigned int y = 0; y < zustaende[x].behaelter.size(); y++){</pre>
103
                    if (zustand[y].inhalt != zustaende[x].behaelter[y].inhalt ) gleich =
104
                        false;
                }
105
106
                if (gleich == true) id = x;
            }
107
108
109
            if (zustaende[id].pfad.size() > pfad.size()){
                //Zustand überschreiben
110
111
                StructZustaende temp;
112
                temp.pfad = pfad;
113
                temp.behaelter = zustand;
                zustaende[id] = temp;
114
115
116
                return false;
            }
117
118
119
         }else{
120
            //Zustand belegen
121
            StructZustaende temp;
122
            temp.pfad = pfad;
123
            temp.behaelter = zustand;
124
            zustaende.push_back(temp);
125
            return true;
126
         }
127 || }
```

Diese Funktion bedient sich ihrerseits einer weiteren Funktion namens zustand Vorhanden, die einen booleschen Wert zurückliefert, ob der Zustand in Parameter 1 bereits in zustaende vorhanden ist.

```
/* Ermittelt, ob ein Zustand 'zustand' bereits vorhanden ist */
    bool zustandVorhanden(vector<Behaelter> zustand){
78
79
80
        for(unsigned int x = 0; x < zustaende.size(); x++){</pre>
81
           bool gleich = true;
82
           for(unsigned int y = 0; y < zustand.size(); y++){</pre>
83
84
               if (zustaende[x].behaelter[y].inhalt != zustand[y].inhalt) gleich = false;
85
86
87
           if (gleich == true) return true;
88
89
       return false;
90
```

#### 3.3.8 checkGleichVerteilt

Die Funktion checkGleich Verteilt, tut das, was Ihr Name sagt: sie überprüft, ob der Wein gerecht auf die Personen aufgeteilt ist und gibt dementsprechend einen booleschen Wert zurück; hierfür war es nötig, die Insgesamtsumme des Weines zu ermitteln, siehe 3.3.3

```
129
    \parallel /* Überprüft, ob der Inhalt gleich auf die Personen verteilt ist */
130
    bool checkGleichVerteilt(vector<Behaelter> behaelter){
131
         int BesitzPerson[2] = {0, 0};
132
         for (unsigned int x = 0; x < behaelter.size(); x++){</pre>
            if (behaelter[x].besitzer == 1){
133
134
                BesitzPerson[0] += behaelter[x].inhalt;
135
            }else{
136
                BesitzPerson[1] += behaelter[x].inhalt;
137
            }
138
139
         return (BesitzPerson[0] == (SummeInhalt/2) && BesitzPerson[0] == BesitzPerson[1])
              ? true : false;
140 | }
```

#### 3.3.9 Ausgabe: Kürzesten gefundenen Lösungsweg ermitteln

Bis hierhin sind alle gefundenen Lösungswege unsortiert in *loesungen* gespeichert. Ich möchte es dem Benutzer nicht zumuten, sich aus der Menge der gefundenen Lösungswege den kürzesten erst noch raus zu suchen. Das kann das Programm machen.

```
248
         /* Lösungsweg(e) ausgeben */
249
         cout << "\n\n=== Loesungswege ===";</pre>
250
         if (loesungen.size() == 0){
            cout << "\nEs wurde kein Loesungsweg gefunden.";</pre>
251
252
         }else{
            cout << "\nGefundene Loesungswege: " << loesungen.size();</pre>
253
254
             //Kürzesten Lösungsweg ermitteln
255
            int kuerzester = 1000000;
256
            int kuerzesterID = 0;
            for (unsigned int x = 0; x < loesungen.size(); x++){</pre>
257
```

```
258
                 if (loesungen[x].size() < kuerzester) { kuerzester = loesungen[x].size();</pre>
                     kuerzesterID = x; }
             }
259
260
261
             //Kürzesten Lösungsweg ausgeben
             cout << "\nKuerzester Loesungsweg: " << loesungen[kuerzesterID].size() << "</pre>
262
                 Umfuellungen:";
263
             for (unsigned int x = 0; x < loesungen[kuerzesterID].size(); x++){</pre>
264
                 cout << "\n[" << loesungen[kuerzesterID][x].source << "] => [" <<</pre>
                     loesungen[kuerzesterID][x].target << "]";</pre>
             }
265
```

Das Programm geht hier stillschweigend davon aus, dass es nur einen kürzesten Lösungsweg gibt; falls es zwei gibt, wird der zuerst ermittelte ausgegeben. Wenn sich der Benutzer aber eine Liste sämtlicher Lösungswege ausgeben lässt, werden selbstverständlich beide Lösungswege ausgegeben.

#### 3.3.10 Ausgabe: Alle Lösungswege ausgeben

Schließlich kann sich der Benutzer noch eine Liste aller ermittelter Lösungswege ausgeben lassen

```
275
                 //Alle Lösungswege ausgeben
276
                 cout << "\n----- Alle Loesungswege:";</pre>
                 for (unsigned int x = 0; x < loesungen.size(); x++){</pre>
277
                     cout << "\n\nLoesungsweg Nr. " << x+1 << ": " << loesungen[x].size()</pre>
278
                         << " Umfuellungen";
279
                    for(unsigned int y = 0; y < loesungen[x].size(); y++){</pre>
                         \verb|cout| << "\n[" << loesungen[x][y].source << "] => [" << loesungen[x][x]] |
280
                             ][y].target << "]";
281
                    }
282
                 }
```

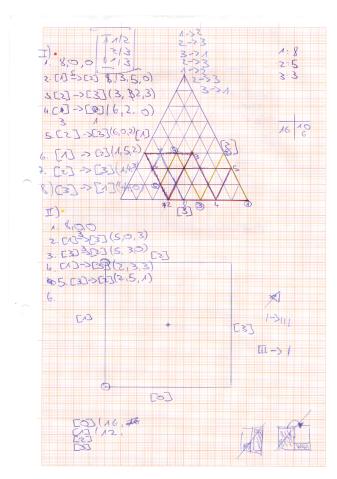
#### Information

Wenn Sie sich alle Lösungswege anzeigen lassen wollen, ist es ratsam, die Ausgabe in eine Datei umzulenken, da zumindest die Konsole unter Windows bei mehreren oder längeren Lösungswegen ab einer bestimmten Menge an ausgegebenen Zeilen diese einfach unterschlägt. Zum Lenken der Ausgabe in eine Datei verwenden Sie

 $> Aufgabe1.exe \gg ausgabe.txt.$ 

### 4 Anwendung auf gegebene Beispiele

Hinweis zum Programm: Das Programm benötigt zur Ermittlung der Lösungswege z.T. längere Bearbeitungszeit, was aber auch stark von der Leistung Ihres Computers und der Anzahl der Behälter abhängig ist. Ich habe das Programm in einer VM mit wenig Leistung ausgeführt, weshalb die Bearbeitungszeiten z.T. relativ lange waren (steht an den Abbildungen).



Versuch der Entwicklung eines allgemeingültigen Algorithmus unter Verwendung des Steinhaus'schen Dreiecks (hierfür siehe

http://www.hjcaspar.de/mpart/dateien/textdateien/umfuell.htm).

Der Versuch scheiterte, als es unten galt, dieses Prinzip auf ein Viereck ( $\rightarrow$  vier Behälter) zu übertragen; unmöglich, da jede Seite mit jeder anderen verbunden sein muss, was beim Quadrat, Fünfeck usw.. nicht der Fall ist.

Abbildung 1: Steinhaus'sches Dreieck

Abbildung 2: Anwendung des Programmes auf Beispiel 1 (Bearbeitungszeit: ca. 0,5 Sek.)

Abbildung 3: Anwendung des Programmes auf Beispiel 2 (Bearbeitungszeit: ca. 30 Sek.)

Abbildung 4: Anwendung des Programmes auf Beispiel 3 (Bearbeitungszeit: ca. 5 Min.)