Team: Pied Piper Team-ID: 00342

26. November 2018

Inhalt

nhalt	1
Lösungsidee	
Umsetzung	
Beispiele	
Duellcode	

Lösungsidee

Um eine ideale Anordnung der Schrebergärten zu finden, werden verschiedene Anordnungen von Rechtecken erstellt und bewertet. Ist bei der Erstellung einer Anordnung bereits ersichtlich, dass sie nicht zu einer vernünftigen Lösung führen kann, so wird diese abgebrochen und eine andere wird durchgespielt. Bei einer vollständigen Anordnung mit einem Platzverlust (Grundstück, das abgekauft werden muss – Grundstück, das eigentlich verwendet wird) von 0 hat man bereits die optimalste Lösung für das Problem. Sofern keine Anordnung mit einem Platzverlust von 0 bewertet werden sollte, so wird die Anordnung als Lösung ausgegeben, die am besten bewertet wurde.

Zur Veranschaulichung einer Anordnung wird ein Koordinatensystem zur Hilfe gezogen. Ein Schrebergarten im Koordinatensystem lässt sich dabei mit zwei Vektoren darstellen, einem Ortsvektor, der angibt, wo sich das Rechteck befindet und einem Richtungsvektor, der das Rechteck beschreibt.

Im Folgenden werden die Erstellung und Bewertung von Anordnungen erläutert. Um die Anzahl der möglichen Anordnungen zu verkleinern werden Rechtecke nur an Eckpunkten der aktuellen Anordnung positioniert. Diese Regel ohnehin sinnvoll, da man glatte Kanten haben will, also wenig Eckpunkte, für einen minimalen Platzverlust. Ist noch keine Anordnung vorhanden, so fungiert der Ursprung (0,0) als Eckpunkt. Sei n die Anzahl der Schrebergärten, so gibt es zu Beginn also nur n Möglichkeiten für die erste Anordnung. Bei allen dieser Möglichkeiten befindet sich somit zunächst ein Schrebergarten im Ursprung. Im zweiten Schritt wird also ein anderer Schrebergarten an einem der nun drei vorhandenen Eckpunkte gesetzt, sofern dieser nicht mit den Achsen des Koordinatensystems oder dem bereits vorhandenen Rechteck interferiert. Das Setzen von Rechtecken setzt sich solange fort bis entweder alle Rechtecke gesetzt worden sind oder bereits absehbar ist, dass eine aktuelle Teillösung nicht besser werden kann als die bereits vorhandene beste Anordnung. In beiden Fällen wird ein Schritt oder mehrere Schritte zurückgenommen, und es werden andere Möglichkeiten durchgespielt. Wie man sieht basiert diese Lösungsidee also auf dem Backtracking-Algorithmus, der bei zunehmender Anzahl an Rechtecken im Worst-Case-Szenario eine exponentielle Laufzeit aufweist.

Beim Setzen eines Rechtecks an einem Eckpunkt gibt es vier Möglichkeiten, da der Richtungsvektor des Rechtecks in vier verschiedene Richtungen zeigen kann (schräg nach oben rechts, schräg nach unten rechts,

schräg nach unten links und schräg nach oben links). Es werden alle gültigen Ausrichtungen weiterverfolgt. Gültig heißt dabei, dass die Ausrichtung weder den Rahmen des Koordinatensystems überschreitet noch die aktuelle Anordnung überschneidet.

Umsetzung

Die Lösungsidee wurde in Python implementiert. Es muss die Datei Schrebergaerten.py gestartet, anschließend kann man in der Konsole eine gegebene Menge an Schrebergärten (definiert durch ihre Länge und Breite) eingeben und die optimale Anordnung berechnen lassen. Es folgt ein Fenster mit der grafischen Ausgabe.

Für die Berechnung einer optimalen Anordnung wurden drei Klassen geschrieben. Bei der ersten handelt es sich um die Klasse "Koordinate", die einen x- und einen y-Wert annimmt. Mit ihr kann man zum Beispiel nicht zugeordnete Rechtecke darstellen (x steht dann für die Breite und y für die Höhe). Später hat die Klasse noch eine andere Bedeutung.

Bei der zweiten handelt es sich um die Klasse "RechteckVektor". Mit dieser Klasse lässt sich ein Schrebergarten-Rechteck im Koordinatensystem darstellen. Er nimmt einen x – und y-Wert für den Richtungsvektor an und einen zweiten x- und y-Wert für den Ortsvektor.

Die eigentliche Berechnung einer optimalen Anordnung findet in der Klasse "Schrebergaerten" statt, genauer gesagt in dessen Methode "finde_anordnung". Alle weiteren Methoden der Klasse dienen zur Auslagerung kleinerer Teilprobleme.

Die eingegebenen Schrebergärten werden in der Liste "eingabe" in der Klasse "Schrebergaerten" gespeichert, sodass bei jedem rekursiven Aufruf der Methode "finde_anordnung" auf sie zugegriffen werden kann.

Die Parameter "aktuelle_anordnung" und "benutzte_rechtecke" dienen als Ausgangspunkt für das nächst zu setzende Rechteck und tragen später beim rekursiven Methoden-Aufruf eine wichtige Rolle.

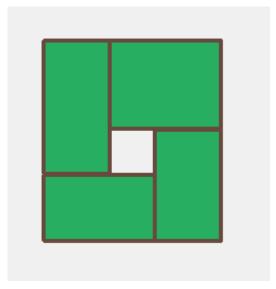
Zunächst wird mithilfe einer for-Schleife jedes Rechteck der Eingabe durchgegangen. Wenn ein Rechteck in der aktuellen Anordnung vorhanden ist, dessen Index sich also in der Liste benutzte_rechtecke befindet, so wird dieses übersprungen. Andernfalls werden nun alle Eckpunkte in einer for-Schleife durchgegangen. Die Liste aller Eckpunkte für die aktuelle Anordnung gibt die Methode "get eckpunkte" zurück. Es handelt sich dabei um eine Liste von Koordinaten-Objekte. Für jeder in Frage kommender Eckpunkt wird nun jede mögliche Ausrichtung (Es geht hierbei nur um die positionelle Ausrichtung, die Nord-Süd- bzw. Ost-West-Ausrichtung bleibt unangetastet) des zu setzenden Rechtecks betrachtet, ebenfalls mithilfe einer for-Schleife. Eine Liste mit allen Rechteck-Ausrichtungen liefert die Methode "alle_ausrichtungen". Nun wird überprüft, ob das aktuelle Rechteck mit der spezifischen Ausrichtung am spezifischen Eckpunkt an irgendeiner Stelle mit der aktuellen Anordnung interferiert und sonst überschneidet. Diese Validierung erfolgt in der Methode "ueberschneidung_vorhanden". Ist die Validierung positiv, so wird als nächstes überprüft, ob die neue Anordnung aussichtslos ist oder nicht, indem als erstes der Platzverlust der neuen Anordnung berechnet wird. Dies erledigt die Methode "get_platzverlust". Anschließend wird geschaut, ob die Differenz aus Platzverlust und Fläche der übrigbleibenden Rechtecke größer ist als der Platzverlust der aktuell besten Anordnung. Ist dies der Fall, ist ein weiteres Verfolgen dieser Teillösung redundant. Sofern die neue Anordnung komplett ist, wird geschaut, ob sie perfekt ist (kein Platzverlust). Falls ja, wird sie zurückgegeben, falls nein, wird sie als beste Anordnung gespeichert, wenn sie platzsparender als die beste Anordnung zuvor. Ist die neue Anordnung nicht komplett kommt es zum rekursiven Methodenaufruf mit der neuen Anordnung und der neuen Liste an benutzten Rechtecken.

Team: Pied Piper 2 Team-ID: 00342

Bietet eine Anordnung keine weiteren Lösungen, so wird [-1] als Fehlerzustand zurückgegeben. Wenn es also nicht zu einer perfekten Anordnung kommt, dann ist das Ergebnis [-1], jedoch kann man auf die Klassen-Variable "Schrebergaerten.beste_anordnung" für eine möglichst platzsparende Anordnung zurückgreifen.

Beispiele

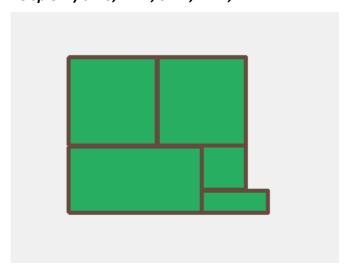
Beispiel 1) 25 x 15, 15 x 30, 15 x 25, 25 x 20



```
-->Platzverbrauch: 100
-->Breite: 40
-->Höhe: 45
```

Wie man sehen kann wurde eine optimale Lösung gefunden. Der Platzverbrauch ist derselbe wie in der Aufgabenstellung. Einziger Unterschied ist die Anordnung, wobei diese punktsymmetrisch zu der in der Aufgabenstellung ist.

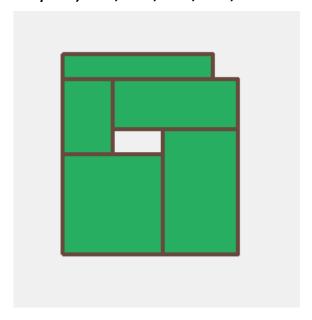
Beispiel 2) 6 x 3, 2 x 2, 3 x 1, 4 x 4, 4 x 4



```
-->Platzverbrauch: 6
-->Breite: 9
-->Höhe: 7
```

Auch hier ist eine möglichst platzsparende Lösung vorhanden. Ich, als Mensch, habe keine bessere Anordnung finden können.

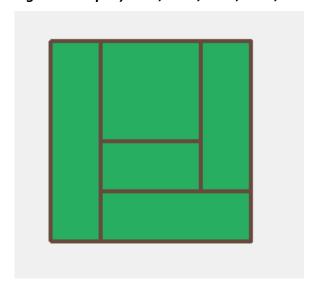
Beispiel 3) 4 x 4, 2 x 3, 6 x 1, 5 x 2, 3 x 5



```
-->Platzverbrauch: 3
-->Breite: 7
-->Höhe: 8
```

Hier ist ebenfalls eine sehr platzsparende Lösung mit einem Platzverbrauch von nur drei Einheiten. Wahrscheinlich ist mit den gegebenen Beispielen keine perfekte Anordnung möglich, weshalb ich an dieser Stelle ein eigenes Beispiel ergänze.

Eigenes Beispiel) 1 x 4, 2 x 2, 2 x 1, 3 x 1, 1 x 3



Quadratisch, praktisch, gut. Mit diesen drei Worten lässt sich das eigene Beispiel beschreiben. Hiermit soll gezeigt werden, dass der Algorithmus auch "perfekte" Anordnungen finden kann.

```
-->Platzverbrauch: 0
-->Breite: 4
-->Höhe: 4
```

Es fällt auf, dass in allen Beispielen, im letzten ganz deutlich, die Form der Anordnung einem Quadrat nahekommt.

Quellcode

```
@staticmethod
def finde_anordnung(aktuelle_anordnung, benutzte_rechtecke):
    # Es wird jedes Rechteck durchgegangen
       if rechteck_index in benutzte_rechtecke:
                   neue_anordnung = []
                   neue_anordnung.extend(aktuelle_anordnung)
                   neue_anordnung.append(RechteckVektor(rechteck.x, rechteck.y,
                                                        eckpunkt.x,
                       elif platzverlust < Schrebergaerten.kleinster_platzverlust or Schrebergaerten.kleinster_platzverlust == -1:
                           Schrebergaerten.beste_anordnung.clear()
                           Schrebergaerten.kleinster_platzverlust = platzverlust
```

```
def ueberschneidung_vorhanden(anordnung, rechteck):
    feldersystem_anordnung = Schrebergaerten.anordnung_in_felder(anordnung)
    feldersystem_rechteck = Schrebergaerten.anordnung_in_felder([rechteck])
    if len(feldersystem_rechteck) >= len(feldersystem_anordnung):
        x_range = len(feldersystem_rechteck)
        x_range = len(feldersystem_anordnung)
    if len(feldersystem_rechteck[0]) >= len(feldersystem_anordnung[0]):
       y_range = len(feldersystem_rechteck[0])
        y_range = len(feldersystem_anordnung[0])
    for x_koordinate in range(x_range):
        feldersystem_kombi.append([])
            feldersystem_kombi[x_koordinate].append(False)
    for x in range(len(feldersystem_rechteck)):
        for y in range(len(feldersystem_rechteck[0])):
            if feldersystem_rechteck[x][y]:
                feldersystem_kombi[x][y] = True
    for x in range(len(feldersystem_anordnung)):
        for y in range(len(feldersystem_anordnung[0])):
            \label{lem:condition} \begin{tabular}{ll} if feldersystem\_anordnung[x][y] & and feldersystem\_kombi[x][y]: \\ \end{tabular}
```

```
def anordnung_in_felder(anordnung):
   grenzen = Schrebergaerten.get_grenze(anordnung)
   for x koordinate in range(breite + 1):
        for y_koordinate in range(hoehe + 1):
           feldersystem[x_koordinate].append(False)
       y_range = range(rechteck.oy, rechteck.oy + rechteck.y)
else:
   return feldersystem
def getPlatzverlust(anordnung):
   belegte_flaeche = 0
       belegte_flaeche += abs(rechteck.x * rechteck.y)
def getUebrigeFlaeche(benutzte_rechtecke):
   flaeche = 0
```