Aufgabe 3: HexMax

Teilnahme-ID: 01048

Bearbeiter/-in dieser Aufgabe: Lorian Linnertz Arend

21. April 2022

Inhaltsverzeichnis

Lösungsidee	1
Umsetzung	
Beispiele	2
Ouellcode	

Lösungsidee

GRUNDSÄTZE:

- 1) Die Summe aller Kontrolsummen muss am Ende 0 sein
- 2) Die Summe aller Umlegungen muss am Ende unter dem Maximum sein
- 3) Je weiter links eine Zahl ist, umso wichtiger ist sie. So macht zum Beispiel bei der Zahl 100 eine Veränderung der 0.ten Position auf 2 (also 200)einen größeren Unterschied als die restlichen auf 9 (also 199). Daraus lässt sich Schlussfolgern, dass eine Erhöhung auf 200 besser ist als die Erhöhung auf 199, egal wie viel Umlegungen man dafür braucht

Der Weg, mit Hilfe dieses Wissen auf die Größtmögliche Zahl zu kommen, ist in dem man alle Zahlen von links nach rechts überprüft ob es eine Möglichkeit gibt sie zu erhöhen

Das Hauptproblem ist dabei sicher zustellen, dass die Zahl ausgeglichen ist, also die Summe aller Kontrolsummen 0 ist. Eine Möglichkeit das sicher zustellen ist, indem man immer Paare ausgeglichener Summen sucht. Also man nimmt die Kontrollsumme, und sucht welche Kombination diese ausgleichen würde

Kombinationen finden

Um dies zu erreichen muss man in einem ersten Schritt alle einzigartigen Kombinationen suchen. Eine einzigartige Kombination ist eine Kombination welche sich nicht kürzen lässt zB. 3+3-1=5 Beispiel für eine nicht einzigartige Kombination wäre 3+2+1-1 = 5, denn hier könnte man 1-1 herauskürzen.

Vereinfach wird das ganze durch die Feststellung, dass es nur 10 Mögliche Zahlen gibt, denn die größte Kontrollsumme ist Vektor(8) und die kleinste ist Vektor(1). Wenn man jetzt

Teilnahme-ID: 01048

Summe(Vektor(1)-Vektor(8)) ergibt -5 welches die untere Grenze darstellt und Summe(Vektor(8)-Vektor(1)) ergibt 5 was die größte Zahl darstellt.

Kombinationen matchen

Um die Kombinationen zu matchen, muss man nun in den Verfügbaren Umwandlungen jeder Zahl nach den Kombinationen suchen, welche auf unser Bedüfnisse passen. Das Ziel ist es die Kombination zu finden, welche am wenigsten Umwandlungen benötigt und unser Kontrollsumme ausgleicht.

Zahlen anpassen

Um die Zahlen anzupassen, nehmen wir die Zahlen der Kombination, und ersetzen sie uns in unserer Liste. Entscheiden hierbei ist, dass wir die Zahl ganz links, welche wir gerade optimiert habe aus der liste löschen und von vorne Anfangen, also die jetzt linkeste Zahl, welche vorher zweit linkeste. Das machen wir so lange, bis wir alle Zahlen durch haben

(1)Position = man fängt von links an die Zahlen zu zählen. So hätten bei der Zahl 315, die 3 die Position 0, die 1 die Position 1 und die 5 hätte die Position 2

Umsetzung

Wir erstellen uns als erstes eine Liste in der wir alle HexZahlen in Vektor Form hinschreiben. (1 = Stäbchen, 0 = kein Stäbchen)

Als nächstes nehmen wir unsere gegegene Startzahl und errechnen für jede Position, jede mögliche Umwandlung und fügen diese in eine Liste von Listen. Dabei ist der Index

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{1} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{3} \\
 & \times_{4} \\
 & \times_{5} \\
 & \times_{6}
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{1} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{5} \\
 & \times_{6}
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{1} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{5} \\
 & \times_{6}
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{1} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{5} \\
 & \times_{6}
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{5} \\
 & \times_{6}
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{2} \\
 & \times_{5} \\
 & \times_{6}
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{1} \\
 & \times_{5} \\
 & \times_{6}
\end{array}$$

$$\begin{array}{c|c}
 & \times_{0} \\
 & \times_{2} \\$$

der jeweiligen Listen ebenfalls der Name der dazu gehörenden Position.

Nun iterieren wir durch alle möglichen Umwandlungen der Zahl ganz links.

Kombinationen finden

Von der gegebenen Kontrollsumme errechnet man nun die Kombinationen die diese Zahl ausgleichen. Dazu benutzen wir ein Baum Model. Wir fangen mit der leichtesten Kombination an was n mal die 1 wäre. Dies sind nun alle einfachen Möglichkeiten.

Um die Komplexen Kombinationen zu berechnen muss man folgende Kriterien beachten damit sie gültig sind:

- -Zum einen dürfen keine zwei gleichen Zahlen mit unterschiedlichem Vorzeichen vorkommen
- Darf die Summe der entgegen gesetzten Zahlen nicht so groß sein wie irgend eine Normale Zahl
 - -Die Summe an normalen 1sen darf keiner entgegen gesetzten Zahl entsprechen(2)

Kombinationen matchen

Um die Kombinationen zu matchen, erstellt man für jedes in der Kombiation enthalte Zahl eine Liste. In dieser Liste stehen alle möglichen Umwandlungen sortiert nach benötigten Umwandlungen(klein->groß). Man fängt mit der kürzesten Liste an und wenn man aus dieser Liste eine Zahl entnommen worden ist, löscht man aus allen anderen Listen den mit der Position der Zahl assozierten Position.

Zahlen anpassen

Bei allen Positionen, von denen eine Zahl entnommen wurde, subtrahiert man den entnommenen Tupel aus (sum,changes) mit allen anderen enthalten Tupeln. Bei genauerer Betrachtung bemerkt man dass, das das selbe ist, als wenn man alle Zahlen wieder in Vektoren um rechnet und dass die Arbeit vor nimmt. Nach dem die Zahl ganz links fertig optimiert wurde, wird sie aus der Liste Gelöscht und in die Lösungs liste eingefügt. Nun beginnt das ganze von vorne mit einer neuen Zahl

(2)Entgegen gesetzte Zahlen sind Zahlen mit einem anderen Vorzeichen

Beispiele

--- HEXMAX0.TXT ---

Die maximale Zahl, welche man mit 3 Umlegungen und der Ausgangszahl "D24" erreichen kann ist: ${\tt EE4}$

- 0. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 0.Zahl wird zur 0.Zahl, oben umgelegt
- 1. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 0.Zahl wird zur 0.Zahl, links oben umgelegt
- 2. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 1.Zahl wird zur 1.Zahl, links oben umgelegt
- --- HEXMAX1.TXT ---

Die maximale Zahl, welche man mit 8 Umlegungen und der Ausgangszahl "509C431B55" erreichen kann ist: FFFF4D1B55

- 0. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 0.Zahl wird zur 0.Zahl, links unten umgelegt
- 1. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 0.Zahl wird zur 1.Zahl, in der Mitte umgelegt
- 2. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 1.Zahl wird zur 2.Zahl, links unten umgelegt
- 3. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 1.Zahl wird zur 3.Zahl, in der Mitte umgelegt
- 4. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 1.Zahl wird zur 5.Zahl, links unten umgelegt
- --- HEXMAX2.TXT ---

Die maximale Zahl, welche man mit 37 Umlegungen und der Ausgangszahl "632B29B38F11849015A3BCAEE2CDA0BD496919F8" erreichen kann ist:

FFFFFFFFFFFFFFFFFFECAEE2CDA0BD49B919F8

- 0. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 0.Zahl wird zur 0.Zahl, oben umgelegt
- 1. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 0.Zahl wird zur 1.Zahl, links unten umgelegt
- 2. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 1.Zahl wird zur 1.Zahl, links oben umgelegt
- 3. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 1. Zahl wird zur 2. Zahl, links oben umgelegt
- 4. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 1.Zahl wird zur 3.Zahl, oben umgelegt
- 5. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 2.Zahl wird zur 4.Zahl, links oben umgelegt
- 6. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 2. Zahl wird zur 5. Zahl, links unten umgelegt

Aufgabe 3: HexMax Teilnahme-ID: 01048

- 7. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 3.Zahl wird zur 6.Zahl, oben umgelegt
- 8. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 3.Zahl wird zur 7.Zahl, links unten umgelegt
- 9. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 4.Zahl wird zur 7.Zahl, links oben umgelegt
- 10. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 4.Zahl wird zur 10.Zahl, oben umgelegt
- 11. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 5. Zahl wird zur 10. Zahl, links unten umgelegt
- 12. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 5. Zahl wird zur 10. Zahl, links oben umgelegt
- 13. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 5.Zahl wird zur 10.Zahl, in der Mitte umgelegt
- 14. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 6.Zahl wird zur 11.Zahl, oben umgelegt
- 15. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 6. Zahl wird zur 11. Zahl, links unten umgelegt 16. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 7. Zahl wird zur 11. Zahl, links oben umgelegt
- 17. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 7.Zahl wird zur 11.Zahl, in der Mitte umgelegt
- 18. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 7. Zahl wird zur 13. Zahl, oben umgelegt
- 19. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 8. Zahl wird zur 13. Zahl, links unten umgelegt
- 20. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 8. Zahl wird zur 14. Zahl, links unten umgelegt
- 21. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 8.Zahl wird zur 15.Zahl, in der Mitte umgelegt
- 22. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 10. Zahl wird zur 16. Zahl, oben umgelegt
- 23. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 10.Zahl wird zur 16.Zahl, links unten umgelegt
- 24. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 11. Zahl wird zur 16. Zahl, links oben umgelegt
- 25. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 11. Zahl wird zur 16. Zahl, in der Mitte umgelegt
- 26. Umlegung: Das Stäbchen rechts oben von der 12. Zahl wird zur 17. Zahl, links unten umgelegt
- 27. Umlegung: Das Stäbchen rechts unten von der 12. Zahl wird zur 19. Zahl, links unten umgelegt
- 28. Umlegung: Das Stäbchen unten von der 12. Zahl wird zur 20. Zahl, oben umgelegt
- --- HEXMAX3.TXT ---

Die maximale Zahl, welche man mit 121 Umlegungen und der Ausgangszahl

"0E9F1DB46B1E2C081B059EAF198FD491F477CE1CD37EBFB65F8D765055757C6F4796BB8B3DF7FCAC606DD0627D6B48C17C09" erreichen kann ist:

--- HEXMAX4.TXT ---

Die maximale Zahl, welche man mit 87 Umlegungen und der Ausgangszahl

"1A02B6B50D7489D7708A678593036FA265F2925B21C28B4724DD822038E3B4804192322F230AB7AF7BDA0A61BA7D4AD8F888" erreichen kann ist:

--- HEXMAX5.TXT ---

Die maximale Zahl, welche man mit 1369 Umlegungen und der Ausgangszahl

"EF50AA77ECAD25F5E11A307B713EAAEC55215E7E640FD263FA529BBB48DC8FAFE14D5B02EBF792B5CCBBE9FA1330B867E330A6412 870 DD2 BA6 ED0 DBCA E553115 C9A31 FF350 C5D F993824886 DB5111A83 E773 F23AD7 FA81A845 C11E22 C4C45005 D192ADE68AA9AA57406EB0E7C9CA13AD03888F6ABEDF1475FE9832C66BFDC28964B7022BDD969E5533EA4F2E4EABA75B5DC11972824896786BD1E4A7A7748B5DC28964B7022BDD969E5533EA4F2E4EABA75B5DC11972824896786BD1E4A7A7748B5DC28BDD969E5533EA4F2E4EABA75B5DC11972824896786BD1E4A7A7748B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197284B5DC197285B5DC197284B0877A912CCBDCB14BEECBAEC0ED061CFF60BD517B6879B72B9EFE977A9D3259632C718FBF45156A16576AA7F9A4FAD40AD8BC87EC 569 F9 C1364 A63 B1623 A5A D559 AAF6252052782 BF9 A46104 E443 A3932 D25A AE8F8 C59F10875 FAD3 CBD885 CE68665 F2 C826 B1E1735 EE2F10875 FAD3 CBD885 FDF0A1965149DF353EE0BE81F3EC133922EF43EBC09EF755FBD740C8E4D024B033F0E8F3449C94102902E143433262CDA1925A2B7FD01BC065F349DF353EE0BE81F3EC133922EF43EBC09EF755FBD740C8E4D024B033F0E8F3449C94102902E143433262CDA1925A2B7FD01BC065F349DF353EE0BE81F3EC133922EF43EBC09EF755FBD740C8E4D024B033F0E8F3449C94102902E143433262CDA1925A2B7FD01BC065F349C94D024B033F0E8F3449C94D024B033F0E8F3449C94D024B033F0E8F349C94D024B033F0E8F349C94D024B033F0E8F349C94D024B033F0E8F349C94D024B033F0E8F349C94D024B033F0E8F349C94D024B033F0E8F349C94D024B034B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94D024B034F0E8F349C94F0E8F34F0E8F349C94F0E8F34F0E8F34F0E8F34F0E8F55F042E1BB2CA9661A882FB718E7AA53F1E606" erreichen kann ist:

38B9824A82BB35B538D47D847D8479A88F350E24B31787DFDB0DE5E2B0B2B5829E03BBE340FFC0D8C05555E7509222BE7D54DEB42E1 BB2CA9BB1A882FB718E7AA53F1EB0B

Ouellcode

 $hexList = [[np.matrix("1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 1\ 0"),"0"], [np.matrix("0\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0"),"1"], [np.matrix("1\ 1\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1"),"2"], [np.matrix("1\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 1"),"3"], [np.matrix("1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0"),"3"], [n$ [np.matrix("0 1 1 0 0 1 1"),"4"], [np.matrix("1 0 1 1 0 1 1"),"5"], [np.matrix("0 0 1 1 1 1 1 1"),"6"], [np.matrix("1 1 1 0 0 0 0"),"7"], [np.matrix("1 1 1 1 1 1 1 1"),"8"], [np.matrix("1 1 1 1 [np.matrix("1 1 1 0 1 1 1"),"A"], [np.matrix("0 0 1 1 1 1 1"),"B"], [np.matrix("1 0 0 1 1 1 0 1"),"C"], [np.matrix("0 1 1 1 1 0 1"),"D"], [np.matrix("1 0 0 1 1 1 1"),"E"], [np.matrix("1 0 0 0 1 1 1"),"F"]

Aufgabe 3: HexMax

```
Teilnahme-ID: 01048
```

```
available_nums = [[-1,-2,-3,-4,-5],[1,2,3,4,5]]
def get_compensations(balance_num,available_nums = available_nums):
   #Berechne die einfachen Kombinationen
   balance_num = balance_num * (-1) #Wandelt aus einer positiven Zahl eine neagtiv und umgedreht Grundlage=> balance_num +
get\_compensations(available\_nums,balance\_num) = 0 <=> get\_compensations(available\_nums,balance\_num) = - balance\_num = - bala
   combination_list = []
   combination_list.extend(get_combinations(available_nums[1],balance_num))
   #Berechne max_value
   max_opposite = abs(balance_num) -2
   if max_opposite < 0:
      max_opposite = 0
   #Berechne die komplexen Kombinationen
   for i in range(1,max_opposite+1):
      opposite_combinations= get_combinations(available_nums[1],i*(abs(balance_num)/balance_num)*(-1))
      regular combinations= get combinations(available nums[1],balance num+i*(abs(balance num)/balance num))
#abs(balance_num)/balance_num -> falls balance_num negaitv ist so kommt -1 raus sonst 1
      for combi in opposite_combinations:
          x = combination\_filter(copy.deepcopy(combi),copy.deepcopy(regular\_combinations))
          for item in x:
             item.extend(combi)
             combination_list.append(item)
   return combination_list
def combination_filter(reference_combi,combinations):
   sum = 0 #setzt den Zähler auf 0
   for i in reference_combi: #iteriert durch jede Zahl von reference_combi
      i = i * (-1) #Da reference_combi das entgegen gesetzt Vorzeichen zu den combinations hat, wir das Vorzeichen angepasst um besser vergleichen
zu könnnen
      sum = sum + i
   indexes_to_remove = []
   for i,combi in enumerate(combinations): #iteriert durch alle möglichen Kombinationen ->combi stellt eine Kobination aus der vorherigen liste
regular_combinations dar
      for element in reference_combi: #iteriert durch alle elemente der reference_combi
          element = element * (-1) #In diesem Schritt wird das Vorzeichen von Element getauscht
          if element in combi or sum in combi or abs(combi.count(abs(element)/element)) >= abs(element): #Die if-Abfrage, überprüft 3 Sachen: 1.Ist
element(Vorzeichen geändert) bereits in combi, 2. Ist die Summe(Vorzeichen angepasst) des opposite_combination in combi(-> Falls die zutrifft, so
hätte man in der Kompination ein eigenständiges paar, was verhindert werden soll), 3. ist die summe der 1sen in combi größer oder gleich
element(dies würde wieder zu einem eigenständigem paar führen)
              indexes_to_remove.append(i) #Falls eine der drei bedingungen Zutrifft, so wird der index dieser Combi in eine Liste eingefügt und später
entfernt
   indexes_to_remove = list(set(indexes_to_remove)) #Falls mehrere male der gleiche Index vorhanden ist, so werden alle außer einer gelöscht
   indexes_to_remove.sort(reverse=True) #sortiert die Indexe von groß nach klein, so dass sich die Indexe beim löschen nicht verschieben
   for i in indexes_to_remove:
      combinations.pop(i)
   return combinations
def get_combinations(list_num,goal): #soll alle kombinationsmöglichkeiten zurück geben, welche alle die gleichen
   target = abs(goal)
   combinations = []
   origin_combination = [] #Auf dieser Kombination baut die ganze Funktion auf
   for _ in range(int(abs(target))): #Definiert die Ausgangskombination, welche ebenfalls eine gültige kombination ist
      origin_combination.append(1)
   combinations.append(origin_combination)
   memory = [origin_combination] #In dieser Variable, werden die neuen Kombinationen zwischen gespeichert um überprüft zu werden. Die die
bereits überprüft worden sind werden wieder entfernt
   while len (memory)>0:#Die while-Schleife soll solange laufen, bis der "Tree" fertig ausgebaut wurde und in memory keine noch zu überprüfenden
Wege mehr da sind
       for i in list_num[1:]: #iteriert durch alle zur Verfügung stehenden Zahlen außer 1
          if memory[0] == []:#Falls memory leer sein sollt,so wird diese schleife abgebrochen
          if memory[0].count(1) >= i: #Falls die Anzahl an 1sen ausreicht um i zuerstellen,dann
             new_combination = memory[0] #speichere in new_combination den Inhalt von memory[0]
             new_combination = new_combination[:(i*(-1))] #Entferne i 1sen
             new_combination.append(i) #ersetze sie durch 1
             new_combination.sort(reverse=True) #Nun wird noch mal alles von Groß nach klein sortiert
             if new_combination not in combinations: #Falls es die Kombination nicht bereits geben sollte, dann
                 memory.append(new_combination) #füge sie zu memory hinzu um sie überprüfen zu lassen
                 combinations.append(new_combination) #füge die Kombination hinzu
      memory.pop(0) #Anschließend wir die gerade überprüfte Kombination wieder gelöscht
   for i,list in enumerate(combinations): #Sortiert wieder alles von klein nach groß
      list.sort()
       combinations[i] = list
   if float(abs(goal)/goal) == 1: #überprüft op goal postiv ist Ansatz: abs(goal)/goal = 1 -> bedeutet postiv; abs(goal)/goal = -1 -> bedeutet negativ
```

```
return combinations
  else: #Falls die Zahl negativ sein sollte, so wird jedes element mit -1 multipliziert
    for i,combi in enumerate(combinations):
       for j,item in enumerate(combi):
         combinations[i][j] = item * (-1)
    return combinations
def Find_Max(list):#input: [[index,value]]
  maxIndex=0
                       #Definiert die Variable x als int oder float
  maxNum = list[maxIndex][1] #Die Variable maxNum,bekommt als Startwert die erste Zahl aus einer gegebenen Liste, diese wird dann immer
durch die nächst grössere Zahl ersetzt, solange bis keine grössere Zahl mehr in der Liste ist.
  for i,b in enumerate(list): #iteriert durch alle Elemente der gegebenen Liste durch
    if maxNum is None:#Falls die aktull größte Zahl null sein sollte, so wird sie ersetzt
       maxNum = b[1] #Falls eine grössere Zahl als maxNum gefunden wird, so wird maxNum durch diese Zahl ersetzt
       maxIndex = i
                        #ebenfalls wird der Index dieser neuen grössten Zahl aktualisiert
    elif b[1] is None: #Falls b[1] None sein sollte so wird sie übersprungen
       continue
    elif (b[1] > maxNum): #Vergleicht ob das Element grösser ist als die bislang grösste gefundene Zahl
       maxNum = b[1] #Falls eine grössere Zahl als maxNum gefunden wird, so wird maxNum durch diese Zahl ersetzt
                         #ebenfalls wird der Index dieser neuen grössten Zahl aktualisiert
  return maxIndex #gibt maxIndex zurück
def SortIndexes_MinToMax(list): #input: [[index,value][...]]#Erstellt eine neue Liste mit den Indexen der Ausgangsliste sortiert von dem kleinsten
Wert bei [0] und dem größtem am Ende
  index = Find_Max(list)
  maxValue = list[index][1]
  sortedIndexs=[list[index][0]] #setzt einen ersten ReferenzWert ein um fest
  sortedValues = [list[index][1]]
  sorted_list = [list[index]]
  list.pop(index)
  none_indexes = []
  none_values = []
  none_list = []
  for item in list: #Da der Refernz Wert den Index 0 hatte so wird dieser hier übersprungen
    if item[1] is None:
       none_indexes.append(item[0])
       none_values.append(item[1])
       none_list.append(item)
       continue
    elif item[1] == maxValue:
       sortedIndexs.append(item[0])
       sortedValues.append(item[1])
       sorted_list.append(item)
    for i,value in enumerate(sortedValues):
       if item[1] < value: #Falls der Wert kleiner ist alls value, so wird die Zahl vor Value eingefügt
         sortedIndexs.insert(i,item[0])
         sortedValues.insert(i,item[1])
         sorted_list.insert(i,item)
         break
  sortedIndexs.extend(none_indexes)
  sortedValues.extend(none_values)
  sorted_list.extend(none_list)
  return sorted_list
class Num_Max():
  def __init__(self,num,changes,meta_list):
    self.num = num
    self.changes = changes
    self.meta_list = meta_list
    self.adjusted_meta_list = copy.deepcopy(self.meta_list)
    self.maximum_num = Num_Max.main(self)
  def update_meta_data(self,set_with_position):#Updatet die Werte mit dem neuen Set, ein set_with_position ist eine Liste mit der Form
[sum,changes,Position]
    position = set_with_position[2]
    meta_data = self.adjusted_meta_list[position]
    for i,meta_num in enumerate(meta_data):
       self.adjusted_meta_list[position][i][2][0] = meta_num[2][0] - set_with_position[0]
       self.adjusted_meta_list[position][i][2][1] = meta_num[2][1] - set_with_position[1]
```

Aufgabe 3: HexMax Teilnahme-ID: 01048

for pos in different_nums_positions: #iteriert durch die bereits fertige gestellt Liste different_nums_positions -> In dieser Liste wird für jede

```
position die jeweiligen Zahlen gespeichert
       for i,num in enumerate(different_nums): #iteriert durch different_nums PS: Da beide Listen gleich sortiert sind, sind die Indexe von
amount_different_nums und different_nums gleich
          if num in pos: #Falls die Zahl in der bestimmten position vorhanden ist, so erhöhe um 1
            amount_different_nums[i][1] = amount_different_nums[i][1] +1
     return different_nums, different_nums_positions,amount_different_nums
     #for pos in different_nums_positions:
  def main(self):
     max_num = [] #In diese Variable sollen die neuen Maximalen Zahlen gespechert werden
     for i in range(len(meta_list)): #ruft den Code so oft auf, wie es Positionen gibt. Da die Funktion Num_Max.transform(self) die Länge von der
adjusted_meta_list immer um 1 verringert, wird diese am Ende eine leere Liste sein
       print(f''\{round((i+1)/len(meta\ list)*100)\}\%\t\{i+1\}/\{len(meta\ list)\}'')
       max_num.append(Num_Max.transform(self)[0])
     return max_num
  def transform(self): #In diese Funktion kommt das Auswahlverfahren, für adjusted_meta_list[0]
     for num in list(reversed(self.adjusted_meta_list[0])):
       if num[2][1] == 0: #Diese IF-Abfrage,soll verhindern, dass die Zahl kleiner wird
         self.adjusted_meta_list.pop(0)
         return num
       elif self.changes < num[2][1]: #überprüft ob man mehr Umlegungen benötigt als zur Verfügung stehen um die Zahl zu transformieren
       self.changes = self.changes -num[2][1]
       is\_possible, valid\_combination = Num\_Max.combination\_filter(self,num[2][0]) \\
       if is_possible and valid_combination == None:#überprüft, ob der Fall zutriff, in welchem man keine anderen Wert updaten muss, Grund: wenn
num[2][0] == 0 ist, so ist diese Zahl bereits ausgeglichen
          self.adjusted_meta_list.pop(0)
         return num
       elif is_possible:
          self.changes = self.changes - valid_combination[1]
          for set_with_position in valid_combination[0]:
            Num_Max.update_meta_data(self,set_with_position)
          self.adjusted_meta_list.pop(0)
         return num
       else:
         self.changes = self.changes + num[2][1] #Falls die Umformung nicht möglich ist, so addiere die verbrauchten Umlegungen(welche wir
vorher abgezogen hatte) wieder drauf, da wir sie nicht benötigt haben
     return True #Falls, ein passendes Set gefunden wurde, dann wird True zurückgegebene
  def get_best_positions(self,values,combination): #values is a list
     values = copy.deepcopy(values)
     combination = copy.deepcopy(combination)
     delta_meta_list = []
     for pos in copy.deepcopy(self.adjusted_meta_list[1:]): #Die Code erstellt eine Kopie von adjusted_meta_list ab dem index[1], da index[0] die
Position ist die wir gerade versuchen zu optimieren. Es werden zum einen nur die benötigten werte kompiert und zum anderen wird aus der for
[hex_Num,dez_Num,[sum,changes]] -> [sum,changes]
       pos_list = []
       for item in pos:
         item = item[2]
          for val in values:
            if val == item[0]:
               pos_list.append(item)
               break
       if pos_list != []:
          delta_meta_list.append(pos_list)
     for i,pos in enumerate(delta_meta_list): #sortiert die Liste so, dass für die jeweilige position immer bei pos[0] das Element mit dem niedrigsten
change steht, eben falls, falls ein Value mehrmals vorhanden sein sollte, so bleibt nur der mit dem niedrigsten changes erhalten
       vals = copy.deepcopy(values) #erstelle eine Kopie der Values
       pos = SortIndexes_MinToMax(pos)
       for j,item in enumerate(pos): #iteriert durch die neue sortierte Liste von vorne nach hinten
         if item[0] in vals: #überprüft ob es den Value bereits vorher und damit mit niedrigerem Change gibt, falls dies zutriff, so wird das item
entfernt
            vals.remove(item[0])
          else:
```

return False, None

```
pos[j] = []
       while [] in pos:
          pos.remove([])
       delta_meta_list[i] = pos
    list possible values = []
     for v in values:#erstellt die Strucktur für die Liste list_possible_values
       list_possible_values.append([])
    for i,pos in enumerate(delta_meta_list): #Verwandelt die Kopie von adjusted_meta_list welche nach den Positionen strukturier ist, in eine neue
liste, welche nach den verschiedenen Values struktueriert ist
       for item in pos:
          item.append(i)
          for j,v in enumerate(values):
             if item[0] == v:
               list_possible_values[j].append(item)
     for i,list in enumerate(list_possible_values):# sortiert die Liste so, dass für list_possible_values[i][0] gilt, dass es der values[i] mit dem insgesamt
niedrigstem chang ist
       if list == []: #überprüft, ob die Liste nicht leer ist. Falls sie leer sein sollte, dann bedeutet das, dass der Benötigte wert in keiner der Postitionen
zu finden ist
          return [None, None] #gibt eine Liste mit [None, None] zurück.
       list_possible_values[i] = SortIndexes_MinToMax(list)
     new_list = []
     for i,item in enumerate(list_possible_values): #Erstellt eine neue Liste von Listen mit der Form [values[i],len(list[i]),list[i]] -> Diese neue Liste
wird erstellt, damit man die Funktion SortIndexes_MinToMax() benutzen kann
       new_list.append([values[i],len(item),item])
     if new list == []:
       return [None, None] #gibt eine Liste mit [None, None] zurück.
     list_possible_values = SortIndexes_MinToMax(new_list) #Die neu optimierte Liste sieht wie folgt aus, [[value,lenght,list],...] -> sortiert nach der
länge, damit wir autmatisch mit dem Value anfangen, welcher in den wenigsten Positionen vorkommt
     used_positions = [] #Hier sollen, die namen der bereits benutzten Position stehen, damit eine Position nicht mehrmals verwendet wird
    result = \Pi
     sum_changes = 0
     for item in list_possible_values: #iteriert durch die neu struktuerierte
       for _ in range(combination.count(item[0])): #Zählt wie oft der ausgewählt wert in der Variable combinations steht und lässt den folgenden
Code so oft ausführen
          control_bool = False #Diese Variable soll später helfen zu überprüfen ob eine lösung gefunden wurde
          for data in item[2]:
            if data[2] not in used_positions: #Kontrolliert zum einen ob die Position von data nicht bereits verwendet wurde
               used_positions.append(data[2]) #Füge die gerade benutzte Position zu der Variable used_positions
               result.append(data)
               sum_changes += data[1] #summiert die anzahl der Changes auf
               control_bool = True
              break
          if control_bool == False: #Falls kein passender data_set in item gefunden wurde, so gibt None zurück, was bedeutet, dass es keine Lösung
gibt
            return [None, None] #gibt eine Liste mit [None, None] zurück. Grund: Da es weder ein Valides Result noch eine Summe von Changes
       return [result,sum_changes] #gibt das Resultat sowie die Summe der benötigten änderungen
    return values, list_possible_values
  def combination_filter(self,balance_num): #Diese Methode soll die unnötigen Kombinationen raus werfen und die Kombinationen der länge nach
sortieren
    if balance_num == 0:
       return True, None
     combination_list = get_compensations(balance_num)
     valid_combinations = []
     for combi in combination_list:
       combination = Num_Max.get_best_positions(self,list(set(combi)),combi)
       valid_combinations.append(combination)
     valid_combinations = SortIndexes_MinToMax(valid_combinations) #sortiert alle möglichkeiten, so dass die mit den insgesamt wenigsten
Changes beim Index 0 steht
     if valid_combinations[0] == None or valid_combinations[0][1] == None:
       return False.None
     elif valid_combinations[0][1] <= self.changes:</pre>
       valid_combinations[0][0][0][2] += 1 #Der Name(Index der Position), wird um 1 erhöht, da wir vorher 0 übersprung hatten(Wir hatten 0
übersprungen, da es adjusted_meta_list[0] und wir diese Optimieren wollen)
       return True, valid_combinations[0]
     else:
```

def get_meta_nums(list,changes): #Diese Funktion soll eine Liste zurückgeben, in welcher alle Metadaten, für eine Mögliche umwandlung enthalten

meta_list = [] #In diese Liste sollen später alle in jeweils eigenen Listen die Metadaten für die einzelnen Positionen stehen, die Position entspricht dem Index

for num_vec in list: #Iteriert durch die Vektoren der gegebenen Zahlen

meta_data = [] #Diese Variable dient als zwischen speicher

for i,hex_vec in enumerate(hexList): #Iteriert durch alle möglichkeiten zum umwandeln dif_vec = np.subtract(hex_vec[0],num_vec) #subtrahiert beide Matrizen, das Resultat ist eine Matrix, in welcher eine 1 bedeutet, dass ein Stäbchen entfernt werden muss und ein -1 bedeutet, dass dort eins fehlt

a = analyze_vector(dif_vec)

meta_data.append([hex_vec[1],i,a]) #Die Liste hexVec wird erweitert und hat nun die Form [Hex Verion der Zahl, Dezimal Version,

[Summe,Benötigte Umlegungen]]

meta_list.append(meta_data)

return meta_list

def analyze_vector(vec):

abs_sum = 0#Berechnet die Summe aller Qudrate der Elemente im gegebenen Vektor, Ziel: die Berechnung aller Verschiebungen

for i in range(0,7):

abs_sum += abs(vec.item(i))

abs_sum = abs_sum / 2 #Teil das Resultat durch zwei, weil sqrsum jede einzelne Aktion angibt, als aufheben und ablegen sind jeweils einzelne Aktionen, deswegen wird das Resultat durch zwei geteilt

sum = vec.sum()

return [sum,abs_sum] #Diese Funktion analysiert den Differenzen Vektor und gibt die bnötigten Metadaten zurück