

# 划分石料递归算法

孙嘉玺

22920162204038

2018 年 3 月 10 日

## 目录

1	题目描述	1
2	算法设计	1
2.1	算法思想	1
2.2	数据结构	2
3	代码实现	2
4	代码	2
5	实验数据 & 实验结果	5
5.1	石版大小	5
5.2	石料大小 & 切割方案	5
6	实验分析	8
7	实验总结	10

## 1 题目描述

给定一块宽度为  $W$  的石料，石料的高度为  $H$ ，现要从板上分别切出  $n$  个高度为  $h_i$ ，宽度为  $W_i$  的矩形石砖。切割的规则是石料的高度方向与石砖的高度方向保持一致，同时满足一刀切的约束。问如何切割使得所使用的石板利用率最高？

## 2 算法设计

### 2.1 算法思想

这个题目根据要求，应该设计成递归的算法。即设计一个函数  $V(w, h, size)$ ,  $w$  是当前石料的宽度， $h$  是当前石料的高度， $size$  是当前切割的石板大小，如果当前的石料能够切割出这块石板，则继续将切割后的石板

以此方式递归下去，如果不能切割则返回一个空值（切割空值）表示不能切割。当递归结束后，在所有的返回值中，选择最好的切割方案，返回给上一层递归函数。

### 2.1.1 题目改进

如果完全按照题目要求，可能达不到最大利用的效果，因为实际过程中，石砖的高度方向，并不一定要和石料的高度方向一致，而且对于一个石砖或石料，很难说出那边是他的高，那边是他的宽，所以我设计的算法是考虑，石料和石板的旋转的。又因为石料的旋转和石板的旋转效果相同（石料顺时针旋转  $90^\circ$  等价于石砖逆时针旋转  $90^\circ$ ），所以编程实现过程中仅仅旋转石板即可。当然，如果非要求方向相同仅仅需要更改一行代码即可。

## 2.2 数据结构

算法的基本思想理解以后，还有一个问题就是如何存储我们得到的答案，首先想到的就是树状的结构在这里对答案结构做一个定义。

```
[
    (usage, nowSize, window, asWhat),
    [],
    []
]
```

答案的结构可以看作一个嵌套的列表（Python），每个列表只有三个值，列表元素 1 是切割的方案有关信息（元组），列表元素 2 是在元素 1 切割方案下的分成的两块材料中的第一块的切割结果，元素 3 与元素 2 意义类似。其实答案的结构也能看成递归。

- usage 当前切割方案下能利用多少石料
- nowSize 递归到这一步时的石料大小
- window 用那一块石板的规格切割石料
- asWhat 沿着高度的方向切割，或者沿着宽度的方向切割 (*True/False*)

## 3 代码实现

本题目用 Python 代码实现，因为在 python 下可以很好的作图，直观的呈现切割方案

## 4 代码

```
# coding: utf-8
```

```

from __future__ import division
import matplotlib.pyplot as plt
import numpy as np
from pprint import pprint

def plotAns(Ans, Map, color):
    window = Ans[0][2]
    if Ans[0][0] == 0 or Ans[0][1][0] == 0 or Ans[0][1][1] == 0:
        return
    for i in range(Ans[0][2][0]):
        for j in range(Ans[0][2][1]):
            Map[i][j] = color
    if Ans[0][0] != 0:
        if Ans[0][3] == AS_WIDTH:
            plotAns(Ans[1], Map[window[0]:,window[1]],color + 10)
            plotAns(Ans[2], Map[:,window[1]:],color + 5)
        else:
            plotAns(Ans[1], Map[window[0]:,:], color + 10)
            plotAns(Ans[2], Map[:,window[0]:,window[1]:], color + 5)

def selectBest(array):
    best = array[0]
    bestSum = best[0][0][0] + best[1][0][0]
    for candidate in array:
        if candidate[0][0][0] + candidate[1][0][0] > bestSum:
            best = candidate
            bestSum = best[0][0][0] + best[1][0][0]
    return best, bestSum

def bestSolve(Width, High, window, asWhat):
    nextSolves = []
    if Width >= window[0] and High >= window[1]:
        nowSolve = (window[0] * window[1], (Width, High), window, asWhat)

        if asWhat == AS_WIDTH:

```

```

        newWidth = [Width - window[0], Width]
        newHigh = [window[1], High - window[1]]
    else:
        newWidth = [Width - window[0], window[0]]
        newHigh = [High, High - window[1]]

    for s in Sizes:
        for asNext in AS:
            nextSolves.append([
                bestSolve(newWidth[0], newHigh[0], s, asNext[0]),
                bestSolve(newWidth[1], newHigh[1], s, asNext[1])
            ])

    bestNext, nextSum = selectBest(nextSolves)

    # update the nowSolve
    nowSolve = (nowSolve[0] + nextSum, nowSolve[1], nowSolve[2], nowSolve[3])
    nowSolve = [nowSolve, bestNext[0], bestNext[1]]
    return nowSolve
else:
    nowSolve = [(0, (Width, High), window, asWhat), [], []]
    return nowSolve

if __name__ == "__main__":

    Width = 130
    High = 100

    Sizes = [(54, 29), (70, 50), (30, 41)]
    Sizes.extend([(s[1], s[0]) for s in Sizes]) # 如果不考虑旋转, 将该语句注释掉即可, 不会影响程序逻辑
    # we need to range the Size, so we don't need to range the Map

    Map = np.ones((Width, High))

    AS_WIDTH = True
    AS_HIGH = False
    AS = [(True, True), (False, False), (True, False), (False, True)]

```

```

ans = bestSolve(Width, High, (0,0), True)
plotAns(ans,Map,0)
pprint(ans)

plt.imshow(Map)
percent = ans[0][0] / (Width * High) * 100
title = "%.2f" % percent
plt.title(title + "%")
plt.show()
print ans[0][0]/(Width * High) * 100 , "%"

```

## 5 实验数据 & 实验结果

### 5.1 石版大小

- $54 \times 29$
- $70 \times 50$
- $30 \times 41$

### 5.2 石料大小 & 切割方案

#### 5.2.1 $100 \times 100$

结果如图 1

#### 5.2.2 $100 \times 119$

结果如图 2

#### 5.2.3 $110 \times 100$

结果如图 3

#### 5.2.4 $130 \times 100$

结果如图 4

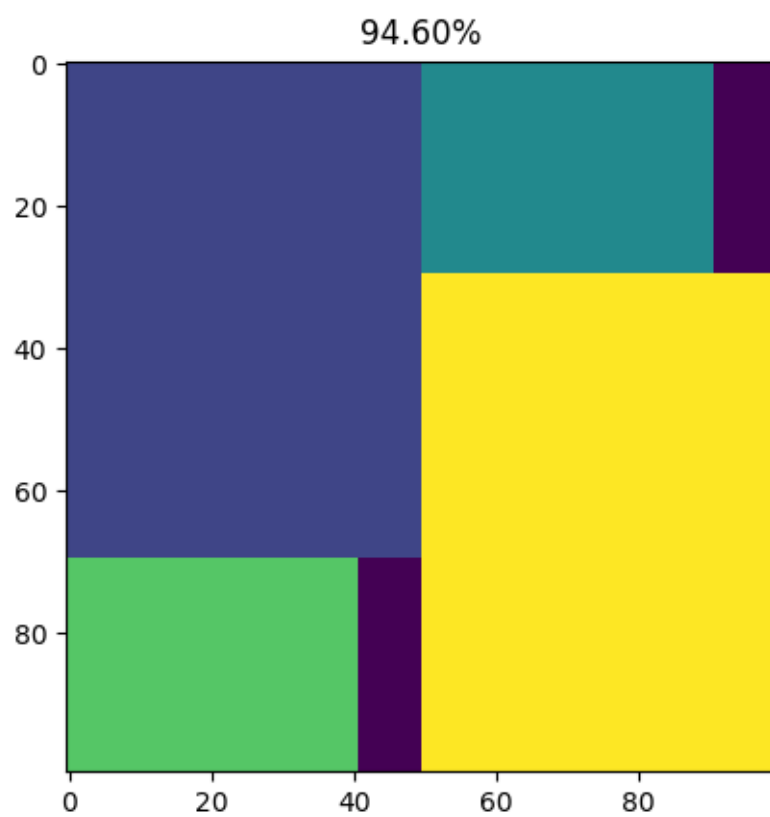


图 1:

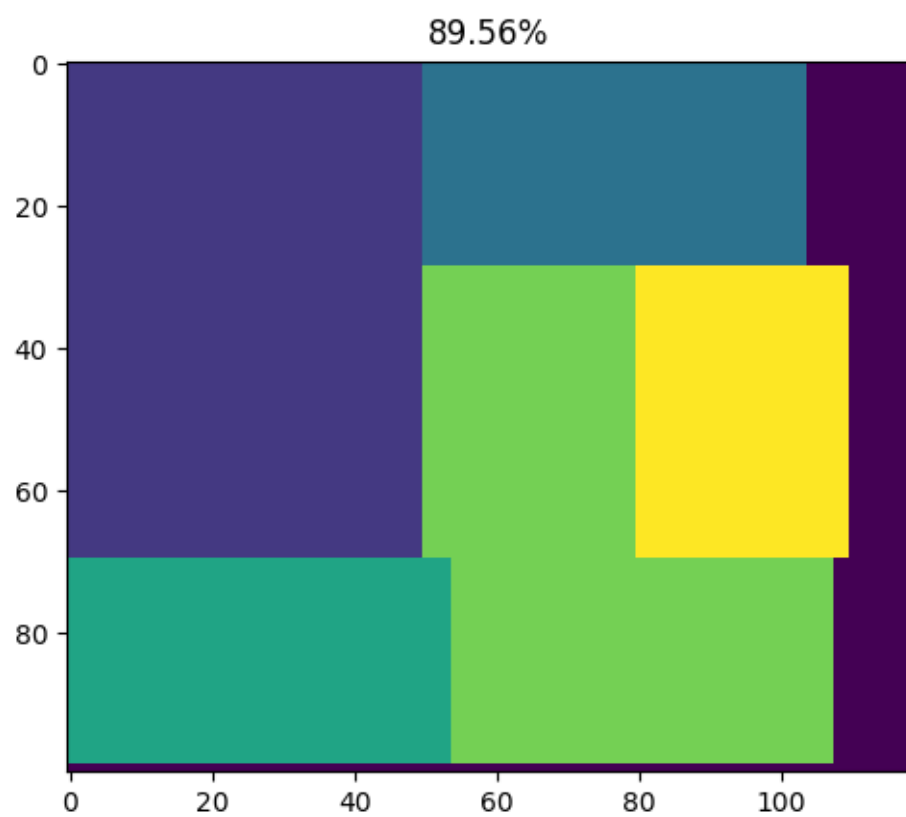


图 2:

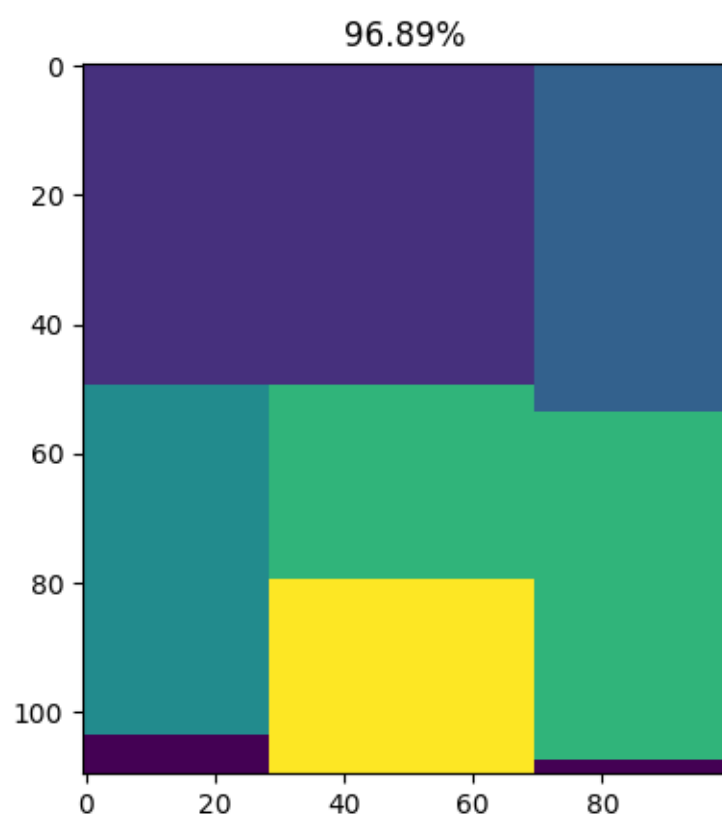


图 3:



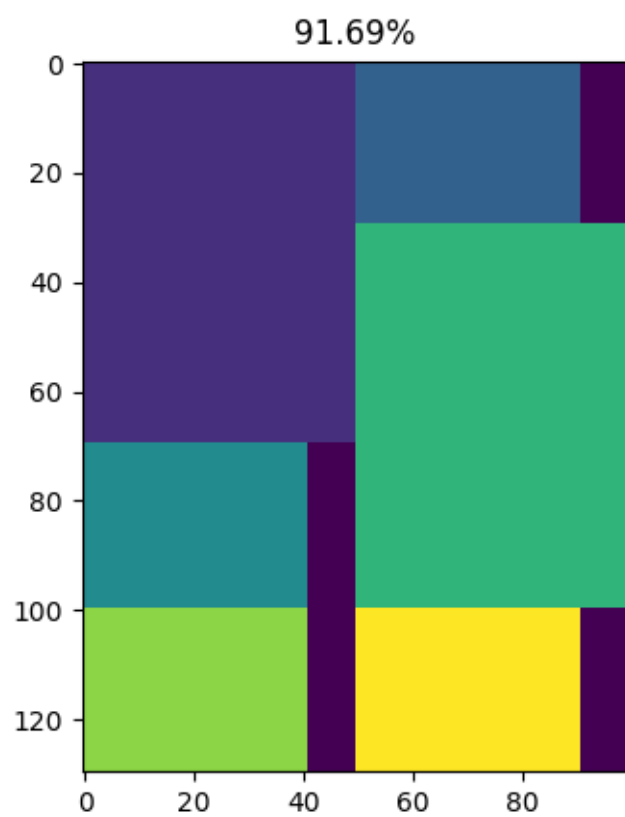


图 4:

### 5.2.5 $200 \times 200$

没有跑出来结果

## 6 实验分析

当数据规模比较小的时候，问题都可以完美的求解，但是当石料的面积变大时，因为递归的算法复杂的太高，是指数级的，因此当石料的规模变大，问题将变得很难求解，因此递归算法对于此题只适合在小的数据规模下使用，如果数据规模较大，应该考虑其他的算法。而本题的算法复杂的为  $O((8k)^n)$  假设有  $k$  种石砖。

## 7 实验总结

递归算法，是一种很优雅的算法，并且广泛应用于各种问题，如马踏棋盘，八皇后。但是使用递归算法的时候需要注意分析算法的时间复杂度。结合具体的问题规模使用。