416.分割等和子集

算法

动态规划 0/1背包问题

题目: Partition Equal Subset Sum

英文版链接: https://leetcode.com/problems/partition-equal-subset-sum/description/

中文版链接: https://leetcode-cn.com/problems/partition-equal-subset-sum/

题目分析

0/1背包问题,同样是一个非常经典的动态规划问题,也是面试常考的一类问题。

对于本题来讲, 题意是非常好理解的, 可以看成一个背包大小为 sum(nums)/2 的 0-1 背包问题。

我们来看看示例:

示例 1:

输入: [1, 5, 11, 5]

输出: true

解释: 数组可以分割成 [1, 5, 5] 和 [11].

总容量为22,可以把它看成一个背包总容量为11的背包问题。

所以我们可以初始化一个数组w,w[i]表示能不能将背包容量填充到i,比如w[5]表示是不是能够在背包中找到元素,使得5被填满,显然是可以的。

w=[false, false, false,

我们以w[11]为例,想要将w[11]填满,有两种方式,一种是直接把11放进去,一种是通过把155放进去。

最后只要w[11]是true,就表示这个示例输入数组能够通过某种组合,让我们的容量实现等分,也就是说能够分割等和子集。

所以我们能够得到这样一个递推式:

$$w[i] = w[i] \parallel w[i - num]$$

这样的递推式如果看不清楚,索性我们写出来代码:

for num in nums:

```
for i in range(c, num - 1, -1):
    w[i] = w[i] or w[i - num]

然后我们稍微按照示例推一下就很清楚了。
对于输入[1,5,11,5]来说,
当num=1时,通过递推式只能得到w[1]=true
当num=5时,通过递推式能够得到w[5]=true,w[6]=true,因为可以通过1+5组合当num=5时,通过递推式能够得到新的w[11]=true (5+6=11)
当num=11时,没有新改动w
所以此时可以发现w[11]=true,所以可以等分。
```

答案