Ebay 面试题 | 分裂成两个和相等的子集

原创 2016-11-26 王助教 九章算法





分裂成两个和相等的子集

题目描述

给定一个只包含正整数的非空数组

判断该数组能否分成两个和相等的子数组

样例输入

输入[1,5,11,5], 返回 true.可以分为[1,5,5]和[11] 输入[1,2,3,5],返回false.无法分为相等的两个子数组

算法分析

本题需要判断

"数组能否分为两个和想等的子数组"

等价于

而等价的问题就是**经典的0-1背包问题**,即给定一个正整数数组,能否从数组中选取一定数量的元素,使得这些元素的和恰好为sum/2。

解决方案

1

直观想法

枚举原数组的所有子集 计算每个子集的元素之和能否等于sum/2 但是含有n个元素的数组的子集数目为2^n个

这样算法的复杂度是指数级别的,在n比较大的时候并不可行。

2

动态规划的思想

假设数组中存在子集num1,num2,...,numk满足和为sum/2,那么,从该子集中去掉最后一个元素numk,其和一定为sum/2-numk。也就是说子问题

是否存在一个子集,其和为sum/2-numk,该问题一定是有解的 (可以用反证法证明)

这样,我们可以确定,原问题有解当且仅当子问题有解。这样,我们就把一个规模比较大的问题归结成了规模比较小的子问题。这就是**动态规划的思想。**

如何确定子问题有解

假设dp[i][j]表示数组中前i个元素能否得到和为j的子数组 dp[i][j] = 1表示前i个元素能够得到和为j的子数组 dp[i][j] = 0表示不能得到 那么对于第i个元素来说,有两种情况,一种是第i个元素在和为j的子数组中,那么对于前i-1个元素来讲,应该得到和为j-nums[i]的子数组;另一种情况是第i个元素不在和为j的子数组中,那么对于前i-1个元素来讲,应该得到和为j的子数组。上述两种情况**成立其一**就可以保证能够得到合法解。因此我们有以下关系:

dp[i][j] = dp[i-1][j] | dp[i-1]][j-nums[i]]

优化空间复杂度

上述解法的时间复杂度和空间复杂度均为O(n*sum)的,由于问题中,n*sum = 200 * 100 * 200 = 4*10^6, 我们x需要优化空间复杂度。进一步思考我们发现:

第i次迭代的过程只与第i-1次迭代过程有关系 而与前i-2次迭代过程无关

因此我我们首先可以考虑使用2×sum的滚动数组来解决此题。此时可以把空间复杂度压缩到O(sum)。

3

一维动态规划的思想

假设dp[j]表示第i轮迭代能否得到和为j的子数组 那么只要保证此时数组中存储的是 上一轮(i-1轮)迭代的结果 我们就可以去掉一个维度

因此我们有如下关系:

dp[j] = dp[j] | dp[j - nums[i]]

但是这种情况下,内层循环必须从大往小循环(请读者思考为什么)。

参考代码

下面给出O(sum)空间复杂度的一维动态规划解法。



想进FLAG实习?九章帮你系统讲解面试算法,解决面试时常见算法问题

《九章算法强化班》正在开课中!

适合希望拿Google/Facebook/Amazon 等大IT企业offer的同学。适合有一定算法基础,但还不能有效解答中等以上难度题目、变形题、follow up 问题的同学。错过第一节,不影响后续课程,可在下期试听课免费补!

美西时间 12月3日 13:00-15:00 (周六)

美东时间 12月3日 16:00-18:00 (周六)

北京时间 12月4日 05:00-07:00(周日a.m)

第一节免费试听!!

报名网址http://t.cn/RAC7Era, 或猛戳 "阅读原文"

阅读原文