算法分析与设计Ⅱ

2022-2023-2

数学与计算机学院 数据科学与大数据技术

LAST MODIFIED: 2023.1.16



2. 基础算法

2.1 枚举法

枚举法

也叫穷举法,是一种暴力搜索的方法,特点是将给定条件的所有情况都进行计算,直到找到符合要求的解,随着参与计算的参数的增加,算法复杂度可能成指数级增加,所以只有当所有情况的总数在一个较小的范围时才能进行

- 枚举法的优点就是建模简单,几乎不用考虑任何算法。在计算过程中,排除一些不可能的情况,能够适当减少一定的计算量
- 程序设计中一些排序算法(选择排序、冒泡排序、插入排序)、查 找算法(顺序查找、二叉树的遍历等)都是枚举法的具体应用

2363 – Blocks (poj.org)

■ Description

...Each block is a cube, 1 inch by 1 inch by 1 inch. Donald wants to stack the blocks together into a rectangular solid and wrap them all up in brown paper for shipping. How much brown paper does Donald need?

■ Input

► The first line of input contains C, the number of test cases. For each case there is an additional line containing N, the number of blocks to be shipped. N does not exceed 1000.

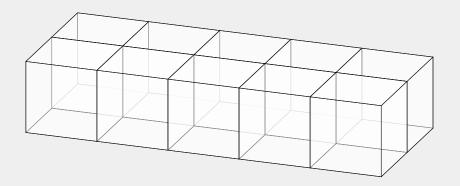
Output

► Your program should produce one line of output per case, giving the minimal area of paper (in square inches) needed to wrap the blocks when they are stacked together.

Sample

■ Sample Input: 10

■ Sample Output: 34

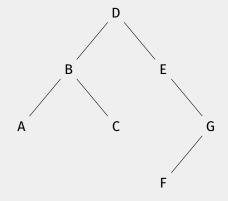


2.2 递归法

- 递归法思路:
 - **1.** 原问题分解为一个或多个规模更小、但具有类似于原问题特性的子问题
 - 2. 确定无须分解、可直接求解的最小子问题(递归的终止条件)
- 递归的两个基本要素是:
 - 1. 递归关系式:确定递归的方式,即原问题是如何分解为子问题的
 - **2.** 递归出口:确定递归到何时终止,即递归的终止(结束、边界) 条件
- 但是,递归方法并不能降低程序的时间复杂度,而且,递归时函数的嵌套调用使用系统堆栈,控制不好会导致<mark>堆栈溢出</mark> (stack overflow)

2255 – Tree Recovery (poj.org)

- 己知二叉树
 - ► 先序遍历为 DBACEGF
 - ► 中序遍历为 ABCDEFG
- 求后序遍历
 - ► ACBFGED



1731 – Orders (poj.org)

■ 给出字母序列,将这个序列中字母组成的所有可能排列/置换 按字典序输出

Sample

- Sample Input: bbjd
- Sample Output: bbdj bbjd bdbj bdjb bjbd bjdb dbbj dbjb djbb jbbd jbdb jdbb
- 实现:
 - 1. 递归(手写)
 - 2. C++ STL 中的 next_permutation 1函数

¹https:

^{//}cplusplus.com/reference/algorithm/next_permutation/

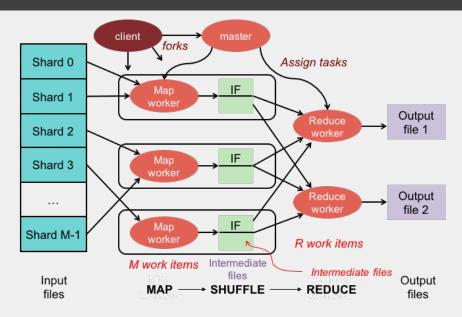
2.3 分治法

分治法

将原问题分解成规模较小但是与原问题类似的子问题,通过递归来 求解这些子问题,再将子问题的解合并来求出原问题的解的方法

- 分治在递归的过程中有三步:
 - 1. 分解:将原问题分解成规模较小但是与问题类似的子问题
 - 2. 求解: 递归求解子问题, 子问题规模足够小时直接求解
 - 3. 合并: 将子问题的解合并,求出原问题的解

MapReduce



2388 – Who's in the Middle (poj.org)

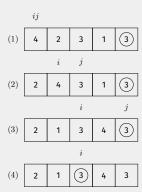
■ 求 n 个数的中位数, n 为奇数

■分析

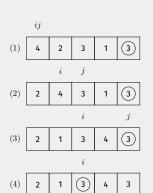
- 1. 如果 n 个数是有序的,那么第 $\frac{n+1}{2}$ 个数就是所求的中位数
- 2. 在 C 语言提供了排序函数 qsort²,C++ 语言提供了 sort³,它们 的实现都是基于快速排序
- 3. 快速排序(Quicksort),又称划分交换排序(partition-exchange sort),简称快排

²https://cplusplus.com/reference/cstdlib/qsort/

³https://cplusplus.com/reference/algorithm/sort/



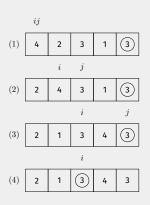
(1) 选取数组 a 最右边元素作为基准值 x,两 个指针 i 和 j 最初都在序列最左边



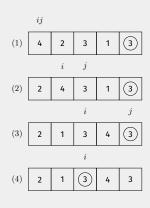
- (1) 选取数组 a 最右边元素作为基准值 x,两 个指针 i 和 j 最初都在序列最左边
- (2) 用 a[j] 和 x 的值进行比较,如果 a[j] 小于 x,则交换 a[i] 和 a[j],同时将 i 和 j 向右移 动;如果 a[i] 大于等于 x,则 j 右移, i 不动



- (1) 选取数组 a 最右边元素作为基准值 x,两 个指针 i 和 j 最初都在序列最左边
- (2) 用 a[j] 和 x 的值进行比较,如果 a[j] 小于 x,则交换 a[i] 和 a[j],同时将 i 和 j 向右移 动;如果 a[j] 大于等于 x,则 j 右移,i 不动
- (3) 当 j 移动到最右边时, i 的左侧元素都小于 x, 右侧都大于等于 x



- (1) 选取数组 a 最右边元素作为基准值 x,两 个指针 i 和 j 最初都在序列最左边
- (2) 用 a[j] 和 x 的值进行比较,如果 a[j] 小于 x, 则交换 a[i] 和 a[j], 同时将 i 和 j 向右移 动; 如果 a[j] 大于等于 x, 则 j 右移, i 不动
- (3) 当 j 移动到最右边时, i 的左侧元素都小于 x, 右侧都大于等于 x
- (4) 最后将 x 和 a[i] 值交换。序列就被 i 分成 了左右两部分



- (1) 选取数组 a 最右边元素作为基准值 x,两 个指针 i 和 j 最初都在序列最左边
- (2) 用 a[j] 和 x 的值进行比较,如果 a[j] 小于 x, 则交换 a[i] 和 a[j], 同时将 i 和 j 向右移 动; 如果 a[j] 大于等于 x, 则 j 右移, i 不动
- (3) 当 j 移动到最右边时, i 的左侧元素都小于 x, 右侧都大于等于 x
- (4) 最后将 x 和 a[i] 值交换。序列就被 i 分成 了左右两部分

交换过程结束后,两个3改变了之前的顺序, 这种情况称为排序的不稳定性,所以这种快速 排序算法是不稳定的排序算法

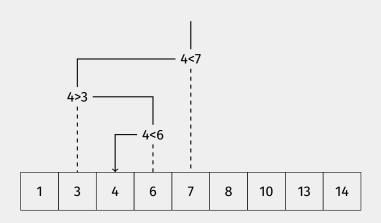
2299 – Ultra-QuickSort (poj.org)

■ 通过交换相邻元素进行排序,对于一个给定的无序序列 a[1… n],计算最终完成升序排列需要交换的次数

分析

- **1.** 冒泡排序,所求的交换次数也就是计算无序序列的逆序对数目,冒泡排序的时间复杂度是 $O(n^2)$
- 2. 求逆序对数目效率更高的方法是利用归并排序,可以做到 *O(nlogn)* 的时间复杂度
- 3. 归并的具体方法是将排好序的两个数组的元素依次比较,将其中较小的依次放入一个辅助数组 b 中,因为两个数组已经排序,比较的过程直接从左边到最右边即可。最后用 b 替换原来的 a,进行上一层的合并操作

二分查找

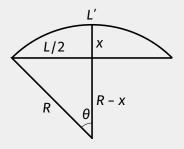


1905 – Expanding Rods (poj.org)

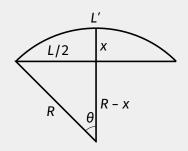
■ 细棒长度 L, 两端固定, 加热后膨胀为一段圆弧, 长度变为

$$L' = (1 + n \cdot C) \cdot L$$

n 为变化的温度, C 为膨胀系数, 求细棒中心移动的距离



1905 – Expanding Rods (poj.org)

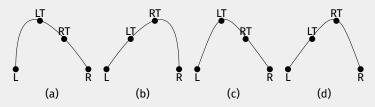


$$R^{2} = (R - x)^{2} + (L/2)^{2} \Rightarrow R = \frac{x^{2} + (L/2)^{2}}{2x}$$

 $\sin \theta = \frac{L/2}{R} \Rightarrow \theta = \sin^{-1}(\frac{L/2}{R})$

代入 $L' = 2R\theta$ 可得 x 和 L' 的关系

三分查找



- 由 (a)(c) 可以看出, f(LT) 大于 f(RT) 时,可以将右侧区间删掉
- 由 (b)(d) 可以看出, f(LT) 小于 f(RT) 时, 可以将左侧区间删掉

2420 – A Star not a Tree? (poj.org)

■ 给出平面上 n 个点的坐标, 找到一点, 到这些点的距离和最小

■ 分析

- 1. 所求的就是几何学中的费马点,显然几何方法不适用于计算机, 在空间范围内搜索该点,可以采用分治策略进行,不断缩小求解 空间,直到找到符合精度要求的解
- 2. 本题的坐标空间 x 和 y 都在 o 到 10000 之间,随着 x 和 y 的增加,解并不是单调变化,无法用二分搜索来实现。问题区间不满足单调性,但是符合凸函数,的性质,求区间最值可以采用三分的方法