

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

■ 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

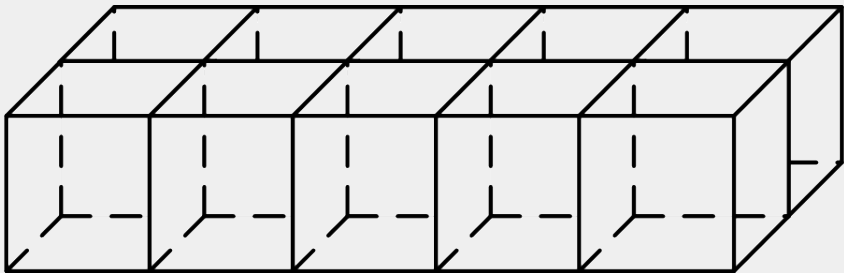
- ▶ The first line of input contains C , the number of test cases. For each case there is an additional line containing N , the number of blocks to be shipped. N does not exceed 1000.

■ 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，控制不好会导致堆栈溢出 (stack overflow)

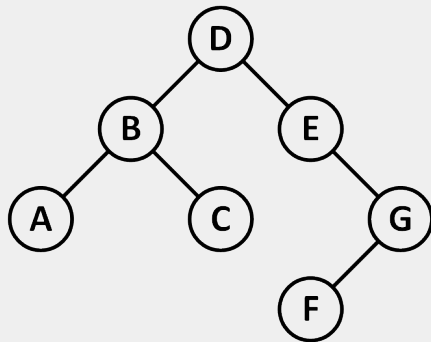
2255 – Tree Recovery (poj.org)

■ 已知二叉树

- ▶ 先序遍历为 DBACEGF
- ▶ 中序遍历为 ABCDEFG

■ 求后序遍历

- ▶ ACBFGED



- 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` 函数

2.3 分治法

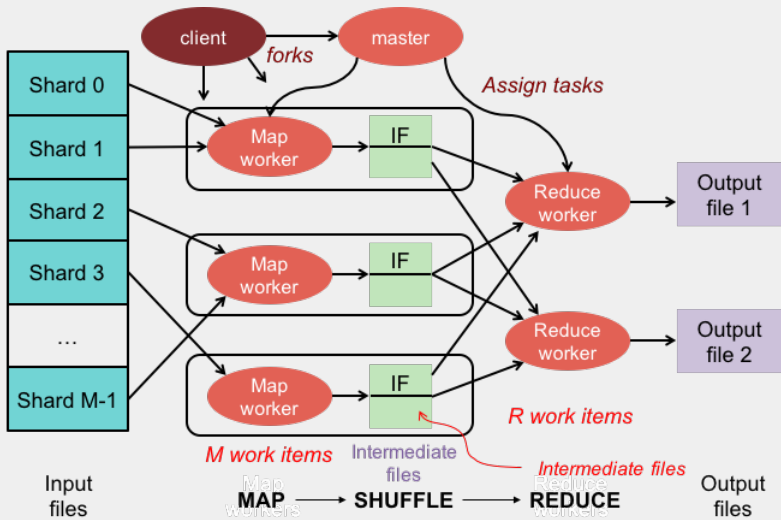
分治法

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



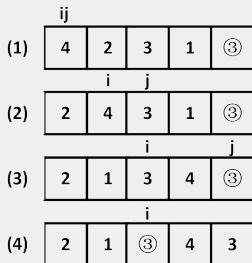
■ 求 n 个数的中位数， n 为奇数

■ 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 `qsort`，C++ 语言提供了 `sort`，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**

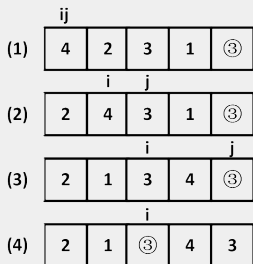
快速排序

(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

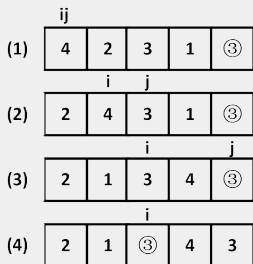


快速排序

- (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

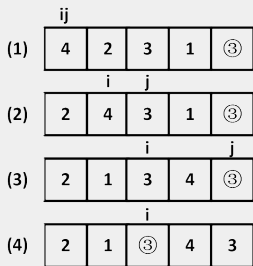


快速排序



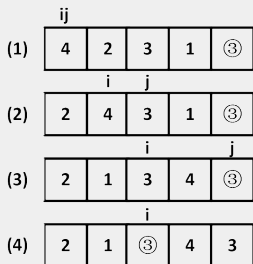
- (1) 选取数组 a 最右边元素作为基准值 x ，两个指针 i 和 j 最初都在序列最左边
- (2) 用 $a[j]$ 和 x 的值进行比较，如果 $a[j]$ 小于 x ，则交换 $a[i]$ 和 $a[j]$ ，同时将 i 和 j 向右移动；如果 $a[j]$ 大于等于 x ，则 j 右移， i 不动
- (3) 当 j 移动到最右边时， i 的左侧元素都小于 x ，右侧都大于等于 x

快速排序



- (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

快速排序



- (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