

# 程序设计基础课程设计报告

——快速排序算法

高宇轩 23009200132

2024 年 4 月 19 日

## 1 原始题目及要求

编写一个程序，对用户输入的若干整数，采用快速排序算法，完成从小到大的排序。

## 2 题目分析

### 2.1 题目功能

使用快速排序算法，将输入的整数从小到大排序

### 2.2 题目知识点

数组、快速排序算法

## 3 题目总体方案设计

### 3.1 快速排序算法说明

快速排序是一种基于分治策略的排序算法，运行高效，应用广泛。

快速排序的核心操作是“哨兵划分”，其目标是：选择数组中的某个元素作为“基准数”，将所有小于基准数的元素移到其左侧，而大于基准数的元素移到其右侧。

快速排序的**整体流程**如图 1 所示。

首先，对原数组执行一次“哨兵划分”，得到未排序的左子数组和右子数组。

然后，对左子数组和右子数组分别递归执行“哨兵划分”。

持续递归，直至子数组长度为 1 时终止，从而完成整个数组的排序。

### 3.2 快速排序中的极端情况

快速排序在某些输入下的时间效率可能降低。

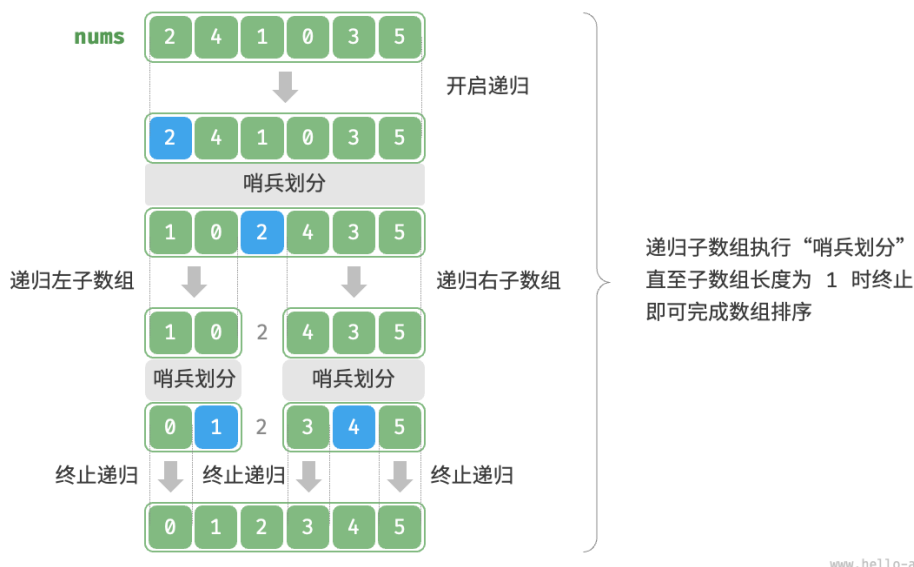


图 1: 快速排序算法示意图

当输入数组是完全倒序的，或者数组中的每一个元素都相同时，由于我们选择最左端元素作为基准数，那么在哨兵划分完成后，基准数被交换至数组最右端，导致左子数组长度为  $n - 1$ 、右子数组长度为 0。如此递归下去，每轮哨兵划分后都有一个子数组的长度为 0，分治策略失效，快速排序退化为“冒泡排序”的近似形式。

### 3.3 针对极端情况的优化

针对数组完全倒序的情况，我们可以随机挑选一个数为“哨兵划分”中的哨兵，此时特殊情况的算法复杂度会被平摊。

针对数组中每一个元素均相同的情况，我们可以用 `less`，`equal`，`greater` 三个数组分别存储小于，等于和大于哨兵元素的数组元素，此时只需要对 `less` 与 `greater` 数组的元素继续递归排序，防止了相同元素导致的算法退化

## 4 各功能模块的设计说明

在实现 `quicksort` 函数时，我们先判断数组元素个数是否小于等于 1，作为递归的终止条件，然后用 `randomPivot` 函数随机选出一个哨兵元素，用 `partition` 函数将划分后的数组放入三个子数组，然后对这三个子数组递归使用 `quicksort`，最后将排序得到的有序数列用 `catenate` 函数合并回原来的数组。

`randomPivot` 函数用随机数得到哨兵元素的下标。

partition 函数遍历一边原来的数组，将小于、等于、大于哨兵元素的整数分别放入 less, equal, greater 三个数组中。

catenate 函数将三个已经有序的函数分别合并回原来的数组，得到有序的原数组。

## 5 程序的集成测试

测试程序中，先对我的学号 23009200132 进行了排序，然后对随机输入的数组进行排序，下面是其中一次运行的结果。

```
Ubuntu: '/mnt/e/202402-202406/C++Programs/23009200132/4QuickSort/cmake-build-debug/QuickSort'
2 3 0 0 9 2 0 0 1 3 2
0 0 0 0 1 2 2 2 3 9
下面输入你的数列，输入-1时表示输入结束
1 3 9 5 2 8 7 7 6 0 9 0 0 7 4 5 7 9 8 7 4 -1
1 3 9 5 2 8 7 7 6 0 9 0 0 7 4 5 7 9 8 7 4 -1
0 0 0 1 2 3 4 4 5 5 6 7 7 7 7 7 8 8 9 9 9
```

图 2: 程序的集成测试

## 6 总结

实验中用  $O(n\log n)$  复杂度的快速排序算法实现了整数的排序，同时用随机选择哨兵和三路排序的方式，对快速排序在极端情况下的退化进行了优化。

但是，在算法实现的过程中，为了代码实现的简便，额外使用了大小总计为  $n$  的数组，我们还可以用两个指针直接在原数组上对整数进行交换，从而节省空间的使用。