

重庆大学

学生实验报告

实验课程名称 算法设计与分析

开课实验室 DS1501

学院 大数据与软件学院 年级 2023 专业班 软件 01 班

学生姓名 学号

开课时间 2024 至 2025 学年第 2 学期

总成绩	
教师签名	付春雷

《算法设计与分析》实验报告

开课实验室：DS1501

2025年5月5日

学院	大数据与软件学院	年级、专业、班		姓名		成绩	
课程名称	算法设计与分析	实验项目 名 称	分治法实验	指导教师	付春雷		
教师评语	教师签名： 年 月 日						

一、实验目的

- 掌握分治法的设计思想，包括分治法解决的问题特征、分治法的求解过程。
- 熟练掌握“快速排序”算法的实现，提供输入案例检测算法的正确性，分析算法的时间复杂性。
- 熟练掌握“归并排序”算法的实现，提供输入案例检测算法的正确性，分析算法的时间复杂性。

二、使用仪器、材料

PC 微机；
Windows 操作系统，VS CODE+MINGW64 编译环境（不限）；

三、实验步骤

1. 复习教材第3章分治法知识点，包括分治法的设计思想、分治法解决的问题特征、分治法的求解过程。
2. 阅读和掌握教材“第3章 快速排序”，实现快速排序求解算法，提供输入案例检测算法的正确性，分析算法时间复杂性。。
3. 阅读和掌握教材“第3章 归并排序”，实现归并排序算法，提供输入案例检测算法的正确性，分析算法时间复杂性。

四、实验过程原始记录(数据、图表、计算等)

快速排序：

```
// 快速排序的分区函数
int partition(int arr[], int lef, int right) {
    int pivot = arr[right]; // 选择最后一个元素作为基准
    int i = (lef - 1);      // i是小于基准的元素的索引

    for (int j = lef; j <= right - 1; j++) {
        // 如果当前元素小于基准
        if (arr[j] < pivot) {
            i++; // 增加小于基准的元素的索引
            swap(arr[i], arr[j]);
        }
    }
    swap(arr[i + 1], arr[right]);
    return (i + 1);
}

// 快速排序主函数
void quickSort(int arr[], int lef, int right) {
    if (lef < right) {
        // pi是分区索引，arr[pi]现在在正确位置
        int pi = partition(arr, lef, right);

        // 分别对分区前后的子数组进行排序
        quickSort(arr, lef, pi - 1);
        quickSort(arr, pi + 1, right);
    }
}
```

归并排序：

```
// 合并临时数组回原数组
int i = 0;      // 初始化左子数组索引
int j = 0;      // 初始化右子数组索引
int k = left;   // 初始化合并子数组索引

while (i < n1 && j < n2) {
    if (L[i] <= R[j]) {
        arr[k] = L[i];
        i++;
    } else {
        arr[k] = R[j];
        j++;
    }
    k++;
}

// 拷贝剩余元素
while (i < n1) {
    arr[k] = L[i];
    i++;
    k++;
}

while (j < n2) {
    arr[k] = R[j];
    j++;
    k++;
}
```

```
// 归并排序主函数
void mergeSort(int arr[], int left, int right) {
    if (left < right) {
        // 找到中间点
        int mid = left + (right - left) / 2;

        // 递归排序左右两部分
        mergeSort(arr, left, mid);
        mergeSort(arr, mid + 1, right);

        // 合并已排序的两部分
        merge(arr, left, mid, right);
    }
}
```

五、实验结果及分析

结果都已对应显示在原始数据记录中，结果都与预期的分析符合。

快速排序

请输入数组大小和数组内容（整数数组）：

3 21 12 3

排序后：

3 12 21

快速排序的时间复杂度，最好和平均为 $O(n \log n)$ ，最坏情况是 $O(n^2)$

归并排序：

请输入数组大小和数组内容（整数数组）：

4 12 21 3 22

排序后：

3 12 21 22

归并排序的时间复杂度，最好，平均和最坏都为 $O(n \log n)$ ，空间复杂度为 $O(n)$