天津大学本科生实验报告专用纸

学院<u>智能与计算学部</u>年级<u>2018 级</u>专业<u>软件工程</u>班级<u>6</u>姓名 <u>王传安</u>学号<u>3018216301</u>课程名称<u>算法设计与分析</u>实验日期<u>2019/10/30</u>

同组实验者 无 成绩

一、 实验目标:

实现归并排序、快速排序算法、比较这两个算法的计算速度。

二、 实验内容:

实现归并排序、快速排序算法,要求输入不同长度的随机数列都可以得到正确的结果。 通过输入不同规模的问题实例,比较这两个算法的计算速度,画出计算耗时的曲线图。

三、 实验步骤:

1. 实现归并排序:

将要排序的数组分为两部分: start-mid, mid+1-end, 对这两部分从头开始一个个比较, 将较小者放入申请的 temp 数组中, 直到两部分都完全放入 temp 数组。

例如: Merge 函数: 如果 first[start] < second[mid+1] 则 temp[0] = first[start], 接着如果 first[start+1] > second[mid+2] 则 temp[1] = second[mid+2] 当其中一部分放完之后只需要把另一部分剩下的元素放入后面即可。在排序函数中,分别递归排序 start-mid 部分和 mid+1 到 end 部分最后再对 start-end 调用 Merge 函数。

2. 实现快速排序:

首先以最后一个元素为基准, 比它小的放左边, 比它大的放右边

天津大学本科生实验报告专用纸

从最低为开始遍历整个数组元素,以 i=low 做标志,当当前元素大于等于标准元素时,继续向前,当当前元素小于标准元素时,当前元素与 i 位置元素交换同时 i++。最后再将标准元素和 i 位置元素交换,由此获得了所需的数组和中间值的位置(mid)。

在排序函数中,如果满足 low<high,就先获取 mid 然后分别对 low 到 mid-1 和 mid+1 到 high 进行递归调用排序函数。

3. 测试算法

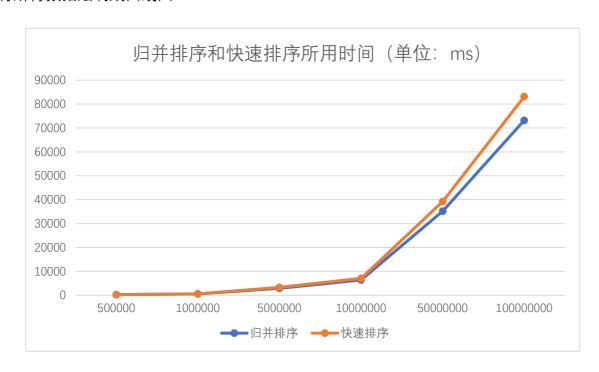
由 main 函数产生可指定长度的随机数组, 分别调用归并排序算法和快速排序算法进行排序, 并记录两个函数执行的时间。

分别测试五十万,一百万,五百万,一千万,五千万,一亿个元素的随机数组的排序。 得到两个算法各自在排序不同数量的元素时所用的时间:

```
sorting ./sorting.out
输入数组长度: 500000
归并排序500000个元素的时间: 265.625ms
快速排序500000个元素的时间: 281.25ms
sorting ./sorting.out
俞入数组长度: 1000000
日并排序1000000个元素的时间: 609.375ms
快速排序1000000个元素的时间: 609.375ms
 sorting ./sorting.out
 入数组长度: 5000000
日并排序5000000个元素的时间: 2921.88ms
快速排序5000000个元素的时间: 3328.12ms
 sorting ./sorting.out
 入数组长度: 10000000
归并排序10000000个元素的时间: 6375ms
央速排序10000000个元素的时间: 7093.75ms
sorting ./sorting.out
俞入数组长度: 50000000
日并排序50000000个元素的时间: 35203.1ms
快速排序50000000个元素的时间: 39234.4ms
 sorting ./sorting.out
 入数组长度: 100000000
 日并排序100000000个元素的时间: 73187.5ms
```

四、 实验结果及分析:

将所得数据绘制成曲线图:



可知,在对少量元素进行排序时,归并排序和快速排序差别很小,但是当数据量达到一定程度时,在排序相同的元素时归并排序比快速排序用的时间少。

归并排序复杂度 O(nlogn),稳定

快速排序复杂度 O(nlogn)(平均情况),O(n^2)(最坏情况),O(nlogn)(最好情况) 不稳定

教师签字:

年 月 日