《数据结构与算法》实验报告

学生姓名		院(系)	计算机科学与技术
学 号		专业	
实验时间		实验地点	
实验项目	实验 5: 排序算法实验比较		

实验目的: 将课程的基本原理、技术和方法与实际应用相结合,训练和提高学生组织、存储和处理信息的能力,以及复杂问题的数据结构设计能力和程序设计能力,培养软件设计与开发所需要的实践能力。

实验要求:灵活运用基本的数据结构和算法知识,对实际问题进行分析和抽象;结合程序设计的一般过程和方法为实际问题设计数据结构和有效算法;用高级语言对数据结构和算法进行编程实现、调试,测试其正确性和有效性。

实验内容:排序算法的实现与实验比较

实现一组经典的排序算法,通过实验数据的设计,考察不同规模和分布的数据对排序算法运行时间影响的规律,验证理论分析结果的正确性。

- 1. 实现以下三组排序方法中的一组排序算法:
- (1) 冒泡排序和快速排序:
- (2) 插入排序和希尔排序;
- (3) 选择排序和堆排序。
- 2. 产生不同规模和分布的数据,以"图或表"的方式给出输入规模和分布对排序方法运行时间变化趋势的影响(画出 T(n)的曲线)。并与理论分析结果比较。
- 3. 将上述"图或表"采用图片等形式贴在实验报告中,与作适当分析或说明。

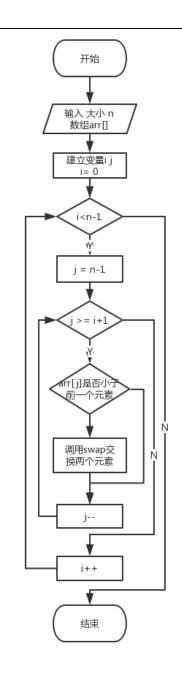
数据结构定义:

int arr[] /* 用于排序的数组 */

算法设计与分析(要求画出核心内容的程序流程图):

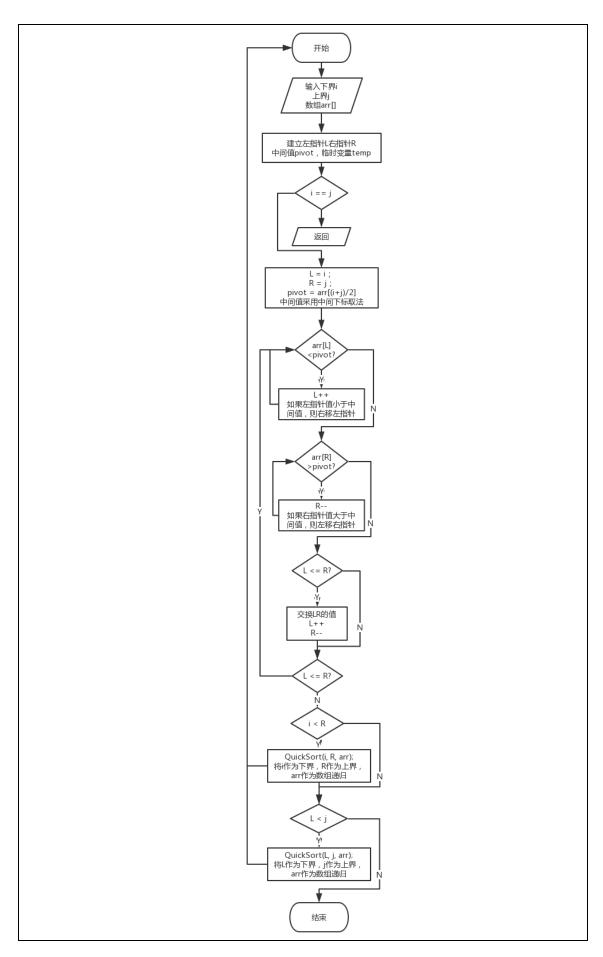
1. 冒泡排序 Bubble Sort

冒泡排序基本思想是对所有的元素进行遍历,每相邻的两个元素比较大小,较小元素交换到前面,所有元素遍历完成后即排序完成。冒泡排序稳定但是时间消耗很大。时间复杂度为O(n²).



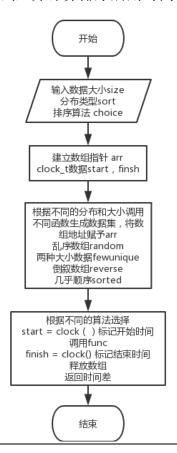
2. 快速排序 Quick Sort

快排的基本思想是分而治之,也是递归的思想。具体为取序列的中间值,以中间值为界限,从左右端向中间靠近,如果存在左端大于中间值,右端小于中间值,则交换左右值,使得中间值两边的值都小于或大于中间值,此时将中间值下标的两端作为新的序列的上界或下界进行递归,最后所有序列都排序完成。时间复杂度为O(nlogn).



3. 测试函数 Test

测试函数输入参数为数据大小,分布和测试用的排序算法,然后生成不同规模测试数据对算法测试,并计算排序所用时间



实验测试结果及结果分析:

本次测试数据大小从 1000 到 300000, 数量级为 1e3 和 1e4.其中 1e4 数量级的数据从 10000 测到 300000, 步长为 10000.

数据分布共有4中,RANDOM,FEWUNIQUE,REVERSE,SORTED。

RANDOM: 完全随机数据序列,数据大小从0到 size-1,乱序

FEWUNIQUE: 只有两种大小的数据 5 和 10,数据是乱序放置

REVERSE: 大小从0到 size-1, 顺序为倒序

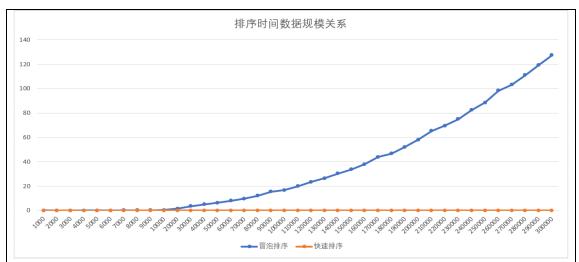
SORTED: 几乎已经排好序的数据,只有少部分打乱。

测试结果表格形式给出,对于不同大小的数据,以四种分布对两种算法进行时间测试,最后结果制成折线图(分布默认乱序)。

表格:

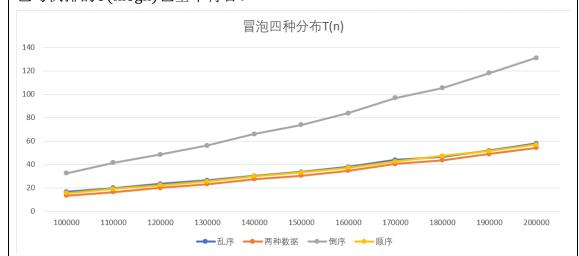
+	TYPE	RANDOM	FEWUNIQUE	REVERSE	SORTED
1000	Bubble Sort	0. 01200s	0. 01400s	0. 01000s	0. 00700s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00000s	0. 00000s	0. 00000s
2000	Bubble Sort	0. 04600s	0. 03600s	0. 04600s	0. 03000s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00000s	0. 00100s	0. 00000s
3000	Bubble Sort	0. 04600s	0. 08400s	0. 10300s	0. 07100s
	Quick Sort	0. 00200s	0. 00000s	0. 00000s	0. 00100s
4000	Bubble Sort	0. 05200s	0. 05200s	0. 05300s	0. 03600s
	Quick Sort	0. 00000s	0. 00000s	0. 00000s	0. 00000s
5000	Bubble Sort	0. 09000s	0. 06600s	0. 08500s	0. 05100s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00000s	0. 00100s	0. 00000s
6000	Bubble Sort	0. 12500s	0. 10700s	0. 11900s	0. 07500s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00100s	0. 00000s	0. 00000s
7000	Bubble Sort	0. 18400s	0. 14600s	0. 16500s	0. 10900s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00000s	0. 00000s	0. 00000s
8000	Bubble Sort	0. 23600s	0. 20300s	0. 21700s	0. 13100s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00100s	0. 00000s	0. 00100s
9000	Bubble Sort	0. 32400s	0. 25000s	0. 27400s	0. 17100s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00100s	0. 00100s	0. 00100s
SIZE	TYPE	RANDOM	FEWUNIQUE	REVERSE	SORTED
10000	Bubble Sort	0. 38800s	0. 31800s	0. 33600s	0. 21600s
	Quick Sort	0. 00100s	0. 00000s	0. 00000s	0. 00100s
20000	Bubble Sort	1. 56600s	1. 27500s	1. 33800s	0. 88100s
	Quick Sort	0. 00300s	0. 00100s	0. 00100s	0. 00100s
30000	Bubble Sort	3. 71100s	2. 99000s	3. 06500s	2. 05900s
	Quick Sort	0. 00400s	0. 00200s	0. 00100s	0. 00200s
40000	Bubble Sort	5. 70900s	5. 60100s	5. 77500s	3. 64500s
	Quick Sort	0. 00500s	0. 00200s	0. 00200s	0. 00300s
50000	Bubble Sort	6. 88700s	5. 42900s	9. 11200s	5. 32700s
	Quick Sort	0. 00500s	0. 00300s	0. 00200s	0. 00300s
60000	Bubble Sort	8. 16100s	5. 87100s	12. 05800s	6. 61800s
	Quick Sort	0. 00600s	0. 00300s	0. 00200s	0. 00400s

+					+
70000	Bubble Sort Quick Sort	10. 03400s 0. 00600s	7. 13300s 0. 00400s	17. 21000s 0. 00300s	8. 55800s 0. 00600s
80000	Bubble Sort Quick Sort	11. 78100s 0. 00700s	8. 82000s 0. 00400s	21. 61800s 0. 00300s	11. 00200s 0. 00600s
90000	Bubble Sort Quick Sort	14. 41100s 0. 00700s	11. 11500s 0. 00500s	26. 63200s 0. 00400s	13. 07600s 0. 00600s
SIZE	TYPE	RANDOM	FEWUNIQUE	REVERSE	SORTED
100000	Bubble Sort Quick Sort	16. 69900s 0. 00900s	13. 60100s 0. 00600s	32. 70700s 0. 00500s	15. 75600s 0. 00600s
110000	Bubble Sort Quick Sort	19. 97700s 0. 00800s	16. 44200s 0. 00600s	41. 52700s 0. 00500s	19. 37300s 0. 00800s
120000	Bubble Sort Quick Sort	23. 44500s 0. 00900s	20. 22700s 0. 00600s	48. 54500s 0. 00500s	22. 43600s 0. 00700s
130000	Bubble Sort Quick Sort	26. 50300s 0. 01000s	23. 21800s 0. 00700s	56. 19900s 0. 00700s	25. 61600s 0. 00900s
140000	Bubble Sort Quick Sort	30. 31600s 0. 01000s	27. 46900s 0. 01000s	66. 12600s 0. 00700s	30. 05900s 0. 00900s
150000	Bubble Sort Quick Sort	33. 68200s 0. 01000s	30. 56700s 0. 00800s	73. 80400s 0. 00600s	33. 36700s 0. 01000s
160000	Bubble Sort Quick Sort	38. 05400s 0. 01100s	34. 83500s 0. 00900s	83. 97000s 0. 00600s	37. 41300s 0. 01200s
170000	Bubble Sort Quick Sort	43. 98400s 0. 01100s	40. 56500s 0. 01600s	96. 84700s 0. 00900s	42. 60100s 0. 01200s
180000	Bubble Sort Quick Sort	46. 74300s 0. 01200s	43. 70600s 0. 01000s	105. 30100s 0. 00900s	47. 25300s 0. 01100s
190000	Bubble Sort Quick Sort	52. 09700s 0. 01100s	48. 93700s 0. 01000s	118. 10100s 0. 00800s	51. 50100s 0. 01300s
200000	Bubble Sort Quick Sort	58. 05200s 0. 01300s	54. 24500s 0. 01100s	131. 45300s 0. 01100s	57. 08700s 0. 01500s
210000	Bubble Sort Quick Sort	65. 29900s 0. 01300s	60. 57600s 0. 01100s	144. 97500s 0. 00900s	62. 73300s 0. 01300s
		-			
220000	Bubble Sort Quick Sort	69. 62200s 0. 01400s	65. 91300s 0. 01300s	160. 71900s 0. 01100s	70. 52300s 0. 01400s
230000	Bubble Sort Quick Sort	74. 94500s 0. 01500s	71. 41100s 0. 01400s	172. 16800s 0. 01100s	74. 88600s 0. 01300s
240000	Bubble Sort Quick Sort	82. 50300s 0. 01500s	79. 61400s 0. 01300s	188. 13100s 0. 01100s	80. 71200s 0. 01400s
250000	Bubble Sort Quick Sort	88. 60200s 0. 01700s	85. 03300s 0. 01700s	207. 89300s 0. 01100s	88. 33000s 0. 01500s
260000	Bubble Sort Quick Sort	98. 35000s 0. 01600s	95. 29500s 0. 01400s	229. 35700s 0. 01200s	95. 97600s 0. 01500s
270000	Bubble Sort Quick Sort	103. 18000s 0. 01600s	99. 55900s 0. 01600s	239. 96600s 0. 01200s	103. 93400s 0. 01700s
280000	Bubble Sort Quick Sort	110. 98700s 0. 01700s	109. 58900s 0. 01600s	264. 05900s 0. 01400s	111. 28900s 0. 01600s
290000	Bubble Sort Quick Sort	119. 15100s 0. 01700s	120. 45200s 0. 01700s	283. 84300s 0. 01400s	119. 11100s 0. 01600s
300000	Bubble Sort Quick Sort	127. 41200s 0. 02800s	124. 47700s 0. 02300s	301. 54000s 0. 01500s	127. 74400s 0. 01700s

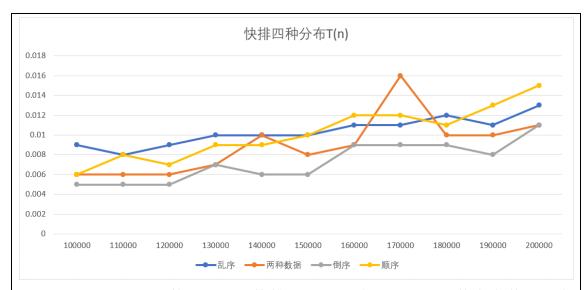


从图表中可以看出,随着数据量的增大,冒泡排序的时间曲线呈现抛物线形状,由于快排的时间消耗基本在零点几秒左右,所以快排基本呈现水平直线。

在数据大小为 10000 以内是,快排和冒泡的时间消耗基本上相同,而数据增大时,差距逐渐拉开,在数据大小到 300000 时,冒泡排序需要 127 秒,而此时快排仅需要 0.028 秒,消耗为 4500 倍。这与冒泡的时间复杂度O(n²)基本符合,也与快排的O(nlogn)也基本符合。



由图可见,在四种分布的数据排序中,倒序对冒泡排序的时间消耗最大,而 其余三种的时间消耗基本相同,这是因为冒泡排序要对每个相邻的元素进行交 换,而倒序的数据每个相邻的元素大小都是颠倒的,所以每次比较都会调用 swap 函数,这样会大大增加的时间消耗。即便如此,最少时间消耗基本上还是在 30 到 40 秒以上。



由图可见,四种数据分布对快排的时间影响几乎相同,其中在数据量在 100000 到 150000 时,乱序的时间消耗比较高,而在数据量超过 150000 时,顺序消耗的时间最多,这与理论分析相符合。在完全顺序且 pivot 选在两端的最坏情况下,快排的时间复杂度回退化到 O(n^2)。但是本程序的 pivot 选在了序列的中间位置,减少了这种情况的发生。

倒序的时间消耗最小,这是因为倒序中取中值恰好为倒序的中间值,每一次L和R都会交换,而交换后的L和R值就为顺序拜访,所以只要遍历一遍,当LR相邻时,数据即排序完成。这样时间消耗是最少的。注意到在数据量为11万到20万时,快排的时间消耗基本在0.02秒以内,远比冒泡快的多。

问题及解决方法:

- 1. 如何产生不同大小的数组? 使用 malloc 函数,动态申请不同大小的数组。
- 2. 如何计算排序所需要的时间? 调用 c 自带的 clock()函数,该函数可以返回运行程序所需要的处理器时间周期,除以 CLOCKS PER SEC 常量可计算出对应的秒数。

源程序名称: 1163450201.c

注意:正文文字为宋体小 4 号,图中文字为宋体 5 号。行距为多倍行距 1.25。 源程序与此报告打包提交,压缩包采用学号命名。