

排序(10大排序算法)

本笔记来自于李刚《Java程序员的基本修养》

- 选择排序
 - 直接选择排序
 - 堆排序
- 归并排序
- 交换排序
 - 快速排序
 - 冒泡排序
- 基数排序
- 桶排序
- 插入排序
 - 直接插入
 - 折半插入
 - 希尔排序

1: 选择排序

选择排序有两种：直接选择排序和堆排序。直接选择直观但低效，堆排序复杂但高效。

1.1: 直接选择排序

选择排序思维简单，容易实现。就是简单的做比较。

- 首先为第一个位置的元素做比较，如果存在比其元素更小的，交换两者，然后继续；
 - 第一个元素结束后，为第二个，第三个，第四个元素直至最后一个元素做比较；
- 看代码：

```
1. //直接选择排序,这里是对整形数组排序。事实上可以对任何一种数组包括自定义类型组进行排序。
2. private void selectSort(int[] nums) {
3.     for (int i = 0; i < nums.length - 1; i++) {
4.         for (int j = i + 1; j < nums.length; j++) {
5.             if (nums[i] > nums[j]) {
6.                 int temp = nums[i];
7.                 nums[i] = nums[j];
8.                 nums[j] = temp;
9.             }
10.        }
11.    }
12. }
```

时间复杂度 $O(n^2)$,空间复杂度为 $O(1)$ 。

1.2: 堆排序

堆排序的想法利用了二叉树的特性。对于一棵完全二叉树而言，在其顺序存储结构中，在数组位置为 k 的节点的左右子节点是 $2k + 1$ 和 $2k + 2$,在这个基础上，定义了小顶堆和大顶堆。

小顶堆：

如果这个数组满足

$$nums[k] \leqslant nums[2k + 1] \text{ 且 } \\ nums[k] \leqslant nums[2k + 2]$$

的话，那么就把这个数组称为小顶堆数组

大顶堆：

如果这个数组满足

$$nums[k] \geqslant nums[2k + 1] \text{ 且 } \\ nums[k] \geqslant nums[2k + 2]$$

的话，那么就把这个数组称为大顶堆数组

算法步骤：

- 给整个数组进行大顶堆或者小顶堆构造，这样其实就找出了整个数组的最大值或者最小值；
- 交换数组第一个元素和数组倒数第 $n - 1 - i$ 个元素；

看代码：

```
1. private void heapSort(int[] nums) {
2.     for (int i = 0; i < nums.length - 1; i++) {
3.         buildHeap(nums, nums.length - 1 - i);
4.         swap(nums, 0, nums.length - 1 - i);
5.     }
6. }
7.
8. private void buildHeap(int[] nums, int lastIndex) {
9.     //排序的最终结果是递增，因此构造大顶堆数组
10.    for (int i = (lastIndex - 1)/2; i >=0; i--) {
11.        int k = i;
12.        while (2*k+1 <= lastIndex) {
13.            int biggerIndex = 2 * k + 1;
14.            if (biggerIndex < lastIndex) {
15.                if (nums[biggerIndex] < nums[biggerIndex + 1]) {
16.                    biggerIndex++;
17.                }
18.            }
19.            if (nums[k] < nums[biggerIndex]) {
20.                swap(nums, k, biggerIndex);
21.                k = biggerIndex; //这一步非常重要，以确保一次交换之后，交换
                //之后还能保证大顶堆性质。
22.            }else {
23.                break;
24.            }
25.        }
26.    }
27. }
28. private void swap(int[] nums, int i, int j) {
29.     int temp = nums[i];
30.     nums[i] = nums[j];
31.     nums[j] = temp;
32. }
```

堆排序的复杂度：1) 构造大小顶堆是 $\log(n)$ ；2) 总共构造 $n - 1$ 次。所以复杂度是 $n\log(n)$ 。空间复杂度是 $O(1)$ 。

2: 交换排序

2.1: 冒泡排序

冒泡排序就是模拟冒泡过程，先将大的数据沉入数组底部，然后一步步将数组排序。这种算法广为人知，直接上代码：

```
1. private void bubbleSort(int nums) {
2.     for (int i = 0; i < nums.length - 1; i++) {
3.         for (int j = 0; j < nums - 1 - i; j++) {
4.             if (nums[j] > nums[j + 1]) {
5.                 int temp = nums[j];
6.                 nums[j] = nums[j + 1];
7.                 nums[j + 1] = temp;
8.             }
9.        }
10.    }
11. }
```

这种算法的时间复杂度是 $O(n^2)$ ，空间复杂度是 $O(1)$ 。

2.2: 快速排序

快速排序的关键在于选择一个pivot，比pivot小的放在数组左边，比pivot大的放在数组右边。不断重复这个过程，最终数组会排序。

看代码：

```
1. private void quickSort(int[] nums) {
2.     quickSort(nums, 0, nums.length - 1);
3. }
4. private void quickSort(int[] nums, int first, int end) {
5.     if (first >= end) return;
6.     int pivot = nums[first];
7.     int i = first + 1;
8.     int j = end
9.     while (true) {
10.        while (i < end && nums[i] < pivot) i++;
11.        while (j > first && nums[j] > pivot) j--;
12.        if (i < j) {
13.            int temp = nums[i];
14.            nums[i] = nums[j];
15.            nums[j] = temp;
16.        }else {
17.            break;
18.        }
19.    }
20.    swap(nums, first, j); //交换最后一个坑
21.    quickSort(nums, first, j-1);
22.    quickSort(nums, j+1, end);
23. }
```

快速排序的平均时间复杂度是 $n\log(n)$,空间复杂度是 $\log(n)$ 。

3: 插入排序

插入排序包含直接插入排序，折半插入排序和希尔排序

3.1: 直接插入排序

插入排序的主要思想就是假定之前的数组已经有序，然后将当前元素插入到有序数组的合适位置。

看代码：

```
1. private void insertSort(int[] nums) {
2.     for (int i = 1; i < nums.length; i++) {
3.         int temp = nums[i];
4.         if (nums[i] < nums[i - 1]) {
5.             for (int j = i - 1; j >=0 && nums[j]>temp; j--){
6.                 nums[j + 1] = nums[j];
7.             }
8.             nums[j + 1] = temp;
9.        }
10.    }
11. }
```

时间复杂度 $O(n^2)$ ，空间复杂度 $O(1)$ 。

3.2: 折半插入排序

折半插入排序和直接插入排序的效果差不多，只是在直接插入排序中，我们是通过一个个比较去确定插入排序的合适位置，而折半排序是通过二分查找来确定即将插入的位置。对直接排序算法稍作修改即可。

看代码：

```
1. private void insertBinarySort(int[] nums) {
2.     for (int i = 1; i < nums.length; i++) {
3.         int temp = nums[i];
4.         if (nums[i] < nums[i - 1]) {
5.             int first = 0;
6.             int end = i - 1;
7.             while (first <= end) {
8.                 int mid = first + (end - first) / 2;
9.                 if (nums[mid] > temp) end = mid - 1;
10.                if (nums[mid] < temp) first = mid + 1;
11.            }
12.            for (int j = i; j > first; j--) nums[j] = nums[j-1];
13.            nums[first] = temp;
14.        }
15.    }
16. }
```

3.3: 希尔排序

希尔排序的主要思想就是利用一个增量 h 来进行插入排序，然后对每 h 的数组进行插入排序。通常来说增量 h 的算法是 $h = 3 * h + 1$ 。

看代码：

```
1. private void shellSort(int[] nums) {
2.     int length = nums.length;
3.     int h = 1;
4.     while (h < length / 3) h = h * 3 + 1;
5.     while (h >= 1) {
6.         for (int i = h; i < length; i++) {
7.             int temp = nums[i];
8.             if (nums[i] < nums[i - h]) {
9.                 for (int j = i - h; j >=0&&nums[j]>temp; j-=h) {
10.                    nums[j + h] = nums[j];
11.                }
12.                nums[j + h] = temp;
13.            }
14.        }
15.        h = h / 3;
16.    }
17. }
```

4: 归并排序

归并排序的核心在于原地归并。看代码：

```
1. private void mergeSort(int[] nums) {
2.     sort(nums, 0, nums.length - 1);
3. }
4. private void sort(int[] nums, int first, int end) {
5.     if (first >= end) return;
6.     int mid = first + (end - first) / 2;
7.     sort(nums, first, mid);
8.     sort(nums, mid + 1, end);
9.     merge(nums, first, mid, end);
10. }
11. private void merge(int[] nums, int first, int mid, int end) {
12.     int[] arr = new int[nums.length];
13.     int i = first;
14.     int j = mid + 1;
15.     for (int k = first; k <= end; k++) arr[k] = nums[k];
16.     for (int k = first; k <= end; k++) {
17.         if (i > mid) nums[k] = arr[j++];
18.         else if (j > end) nums[k] = arr[i++];
19.         else if (arr[i] < arr[j]) {
20.             nums[k] = arr[i];
21.             i++;
22.         }else {
23.             nums[k] = arr[j];
24.             j++;
25.         }
26.     }
27. }
```

归并排序时间复杂度 $n\log(n)$ 。

5: 桶排序

桶排序的主要思想在于统计每个元素出现的频率，然后计算每个元素在数组中的位置。桶排序的缺点在于空间开销较大，因此如果想利用桶排序，最好满足：

- 数据元素的范围是可以枚举的
- 数据量最好集中，不要过于稀疏

看代码，在代码中解释：

```
1. private void bucketSort(int[]nums, int min, int max) {
2.     int length = nums.length;
3.     int[] temp = new int[length];
4.     for (int i = 0; i < length; i++) temp[i] = nums[i];
5.     int[] buckets = new int[max - min];
6.     for (int i = 0; i < length; i++) {
7.         buckets[nums[i] - min]++;
8.     }
9.     for (int i = 1; i < buckets.length; i++) {
10.        buckets[i] = buckets[i] + buckets[i-1];
11.    }
12.    //重点在这里。
13.    for (int k = length - 1; k >= 0; k--) {
14.        nums[--buckets[temp[k] - min]] = temp[k];
15.    }
16. }
```

6: 基数排序

基数排序法又可称为多关键字排序法，有两种具体实现方式：

- MSD(Most significant digit)
- LSD(Least significant digit)

通常实现LSD。值得注意的是，基数排序对于每一位的排序必须是稳定的，也就是说即使某两个数字在某一位置相同，他们的相对位置在这位排序上不会变化。否则会出现错误。在上面的介绍中，桶排序是稳定的，因此对于每一位上的排序可以使用桶排序。

看代码：

```
1. private void radixSort(int[] nums, int radix, int d) {
2.     //radix 代表基数，这里是10。d代表最高位数。
3.     int length = nums.length;
4.     int[] temp = new int[length];
5.     int[] buckets = new int[radix];
6.     int rate = 1;
7.     for (int i = 0; i < d; i++) {
8.         for (int j = 0; j < radix; j++) buckets[j] = 0;
9.         for (int j = 0; j < length; j++) temp[j] = nums[j];
10.        for (int j = 0; j < length; j++) {
11.            int key = ( temp[j] / rate ) % radix;
12.            buckets[key]++;
13.        }
14.        for (int j = 1; j < buckets.length; j++) {
15.            buckets[j] = buckets[j] + buckets[j-1];
16.        }
17.        for (int j = length - 1; j >=0; j--) {
18.            int key = ( temp[j] / rate ) % radix;
19.            nums[--buckets[key]] = temp[j];
20.        }
21.        rate *= radix;
22.    }
23. }
```