# DSA第一次作业

袁逸聪 19302010020

## 1.1快速排序

实现算法(Array.sorts()双基准排序&自己写的单基准快速排序&快排和冒泡的缝合体)

```
/**
* Write a program to solve the selection problem: select the biggest k numbers
in the N numbers
* Let k=N/2.
* Draw a table showing the running time of your program for various values of N.
public class Selection {
   //排序从小到大排
   public static void main(String[] args) {
      int timeAll=0;
      for(int episode=0;episode<10;episode++) {</pre>
          int N = 200000;
          int K = N / 2;
          int[] intN = new int[N];
          int[] intK = new int[K];
          for (int i = 0; i < N; i++) {
             intN[i] = (int) (Math.random() * N * 20);
          long startTime = System.currentTimeMillis();
          //!!生成了N个随机整数,开始操作!!
          //-----Java自带排序(双基准快排)---我也不知道复杂度咋
写,应该多于单基准快排,但是多利用了cpu减少内存速度限制
//
        Arrays.sort(intN);
//
        for (int i = 0; i < K; i++) {
//
            intK[i] = intN[i];
//
        }
          //-----O(NlogN)
          quickSort(intN);
          for (int i = 0; i < K; i++) {
             intK[i] = intN[i];
          }
          //-----k快排+一个个放进去-----O(N^2)
      //1.将前k个数存入数组k,对k快速排序
      //0(k+k\log k)
```

```
//
         for (int i = 0; i < K; i++) {
//
             intK[i] = intN[i];
//
         }
//
         quickSort(intK);
//
         //2.对剩下N-k个数,逐个比较,如果比k[0]小则替换并重新排序。这里的排序只需要处
//
理-
   个未知未知的数,复杂度为n
//
         //0((N-k)k)
//
         for (int i = K; i < N; i++) {
//
             if (intK[0] < intN[i]) {</pre>
//
                 intK[0] = intN[i];
//
                 //重新排序此数组
                 oneSort(intK);
//
//
             }
         }
//
           //3.此时K中就是前K大的数,循环输出即可
//
             System.out.println(Arrays.toString(intN));
             System.out.println(Arrays.toString(intK));
//
           long endTime = System.currentTimeMillis();
//
             System.out.println("Time = " + (endTime - startTime));
           timeAll+=endTime;
           timeAll-=startTime;
       System.out.println(timeAll/10.0);
   }
   //工具函数区
   //数组第一项大小未知,而后面所有项都排列完毕
   private static void oneSort(int[] array) {
       //System.out.println("OneSort running, new element="+array[0]);
       for (int i = 0; i < array.length - 1; i++) {
           if (array[i] > array[i + 1]) arrayExchange(array, i, i + 1);
           else return;
       }
   }
   //实现单基准快速排序(小左大右)
   //sort工具采用的是双基准快速排序
   private static void quickSort(int[] array) {
       quickSort(array, ∅, array.length - 1);
   private static void quickSort(int[] array, int start, int end) {
       //System.out.println("sort running,start" + start + "&end" + end);
       if (start < end) {</pre>
           int range = quickPartition(array, start, end);
           quickSort(array, start, Math.max(start, range - 1));
           quickSort(array, Math.min(end, range + 1), end);
       }
   }
```

```
//快排中的划分
   private static int quickPartition(int[] array, int start, int end) {
       //取array[start]为快排基准
       int standard = array[end];
       //System.out.println(Arrays.toString(array));
       //System.out.println("standard" + standard);
       //想要的效果为·range左边全是小于standard·而右边全是大的。range不仅作为分界
线,也保证了"引用的数是大区的",于是发现了新的小数后可以直接交换
       int range = start;
       for (int i = start; i < end; i++) {</pre>
          if (array[i] < standard) {</pre>
              //将刚刚比较的数和range代表的大数互换
              arrayExchange(array, i, range);
              //把小的数吃进范围,保证右边是大数
              range++;
          }
       }
       //操作完毕,将基准和range互换
       arrayExchange(array, end, range);
       return range;//所有数分居两侧,并返回standard的位置,作为递归的参数
   }
   //交换数组中的两位
   private static void arrayExchange(int[] array, int a, int b) {
       //System.out.println(Arrays.toString(array) + "exchange:" + a + " " + b);
       int temp = array[a];
       array[a] = array[b];
       array[b] = temp;
       //System.out.println(Arrays.toString(array));
   }
}
```

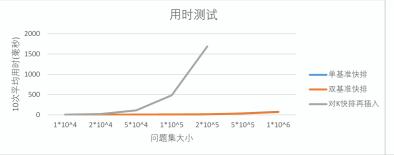
### 时间复杂度分析

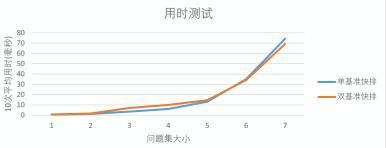
快速排序的时间复杂度应该都是O(NlogN)

双基准快速排序将数组分成3份,更多占用cpu而更少占用内存(更多地重复调用数字,而这些数字会存放在cpu的高速缓存中)。在cpu算力增长快于内存传输速度的当今,比传统快排更高效。

第三种算法本意是避免数组全排序的信息浪费,只对K个数排序,再N中剩余的数逐个比较并插入。如果用二分法,可以在O(logk)中确认插入者的位置,试图做到O(klogk+(N-k)logk)=O(Nlogk),但由于数组的插入操作需要 O(k),实际上的时间复杂度为 $O(k^2)$ 即 $O(N^2)$ 

#### 耗时作图





## 1.6字符串排序输出

```
public class Permute {
   public static void permute(String str) {
       char[] array = str.toCharArray();
       int low = 0;
       for (int i = 0; i < array.length; i++) {
           permute(array, low, i);
       }
   }
   private static void permute(char[] str, int low, int high) {
         System.out.println("Permute running:"+ Arrays.toString(str)
+low+high+str.length);
       //终止条件:low==str.length-1,说明所有顺序都确定,直接输出
       if (low == str.length - 1) System.out.println(String.valueOf(str));
       else {
           //将str数组中low与high位互换,递归
           char temp = str[low];
           str[low] = str[high];
           str[high] = temp;
           for (int i = low; i < str.length; i++) {</pre>
               permute(str.clone(), low, i);//此处如果之间str会因引用变量传地址而导
致混乱,必须clone
           }
       }
   }
   public static void main(String[] args) {
       permute("abc");
}
```