数据结构与算法作业 4

杨庆龙 1500012956

- 1. (1)设归并路数为 k,则三趟归并可归并 k^3 个归并段。又由共有 100 个归并段得,k>5,则归 并路数至少为 6.
- (2)归并是一个 k 个文件入, 1 个文件出的过程, 所以最多同时输入 12 个文件, 又有

```
12*12=144>100,则至少需要两趟。
2. (1)
//定义一个既能表示数值又能表示出现该值出现次数的结构体
struct node{
 Value value;
 int count;
 node(Value _value = 0,int _count = 0):value(_value),count(_count) {}
}
node* merge(Value* input,int n,int k) {
 node* output;
 int count = 0;
  SearchCountTree<Node> sc_tree = SearchCountTree<Node>();//建立一个以 node::value
排序的搜索二叉树,并在插入已出现数据时让相应 node::count 加一,同时完成排序和计数
的工作。
 for(int i = 0; i < n; i + +) {
   sc tree.insert(input[i]);
 }
  output = sc_tree.mid();//中序遍历即可得到排好序的结果
 return output;
}
搜索二叉树最好情况下的进行查询操作时间复杂度为 O(logn), 对于 n 次查找, 总耗时为
O(nlogn)。而中序遍历的时间复杂度为 O(n),则时间复杂度为Ω(nlogn)
(2)
Value* expand(node* input,int n,int k) {
 Value* output = new Value[n];
 int point = 0;//用于指示位置
 for(int i = 0;i < k;i + +) {
   for(int p = 0; p < input[k].count; p ++) {
     output[point ++] = input[k].value;//按照计数器结果,重复 node::value 数次
   }
 }
 return output;
}
```

3.快排第一趟结果为{22,19,13,6,24,38,43,32}

最大堆的序列为{43,38,32,22,24,6,13,19}

快排最坏情况为 $\Theta(n^2)$,最大堆的最坏情况为 $\Theta(nlogn)$,快排明显劣于最大堆排序

```
4.
第一遍:{31,22,212,102,14,435,5,346,157,568,8}
第二遍:{102,5,8,212,14,22,31,435,346,157,568}
第三遍:{5,8,14,22,31,102,157,212,346,435,568}
5. int getNOk(int* input,int start,int end,int k) {
  int tempValue = input[start];//选取第一个值为轴
  int p = start;
  int q = end - 1;
  for(;p > q;p --) {//外层循环为右到左的指针
    if(input[p] < tempValue) {</pre>
      input[q] = input[p];
      for(;q < p;q ++) {//内层循环为左到右的指针
        if(input[q] > tempValue) {
          input[p] = input[q];
          break;
        }
      }
    }
  }
  if(p == k)
    return input[k];//若在 k 处相遇,即可得到第 k 小的数
  else if(p < k)
    return getNOK(input,p,end,k);//第 k 小的数在当前分界点的右侧
  else
    return getNOK(input,start,p,k);//第 k 小的数在当前分界点的左侧
}
6.
```



