

排序算法与分治初步 3

概述

计算复杂性理论里有一个定理说，利用比较和交换的排序的时间复杂度的下限不会低于 $O(n \log n)$ ，而快速排序和归并排序是比较和交换的排序算法，从而它们的时间复杂度不能低于这个下限。但从另一方面讲，如果某个排序算法并非利用比较和交换来做，那么是有可能达到低于 $O(n \log n)$ 时间复杂度的。本文会介绍其中一种算法，叫“基数排序”，它的复杂度可以达到 $O(nM)$ ，其中 M 是排序数的最大位数，当 M 比较小的时候可以近似为线性。

为了介绍基数排序，我们先介绍计数排序。

计数排序

当数字范围非常小的时候，计数排序是一种很高效的排序方式，并且还是稳定的。我们直接看例子：

假设我们有四种水果，包含名称和个数：`{Apple, 3}`，`{Banana, 2}`，`{Grape, 2}`，`{Watermelon, 3}`，我们想对他们按个数排序，并且要求是稳定排序。

1. 先开一个足够长的数组 c ，然后从左到右遍历所有水果，直接数一下个数为 k 的水果种类有多少个，存入 c 中。从而 $c[i]$ 表示个数为 i 的水果种类有多少个。在这个例子中， $c = [0, 0, 2, 2]$ ，即 $c[2] = c[3] = 2$ 。接着对 c 求前缀和， $s = [0, 0, 2, 4]$ ，那么 $s[i]$ 表示个数小于等于 i 的水果总共多少种
2. 从后向前遍历水果，第一个遍历到了`{Watermelon, 3}`，因为 $s[3] = 4$ ，所以我们知道了个数小于等于3的水果一共有4种，从而`Watermelon`在最终答案里应该第4；接着让 $s[3]$ 减1变成3；
3. 接着遍历到了`{Grape, 2}`，由于 $s[2] = 2$ ，所以我们知道了`Grape`应该排第2，接着让 $s[2]$ 减1变成1；
4. 接着遍历到了`{Banana, 2}`，由于 $s[2] = 1$ ，所以我们知道了`Banana`应该排第1，接着让 $s[2]$ 减1变成0；
5. 接着遍历到了`{Apple, 3}`，由于 $s[3] = 3$ ，所以我们知道了`Apple`应该排第3，接着让 $s[3]$ 减1变成2；

到这里，所有水果的排位都得到了。并且排序是稳定的，即个数相同的水果的相对位置没有变。

基数排序

思想是这样的。给定一个长 n 数组 a ，假设 a 里只有正整数。我们先将所有数按照其个位数做稳定排序，做稳定排序的方法如下：

1. 正序遍历 a ，先统计一下个位数为 k 的数字各有多少个，其中 $k = 0 \sim 9$ 。记答案为 c 数组
2. 对 c 求前缀和

3. 逆序遍历 a ，如果 $a[i]$ 的个位数等于 r ，那么我们就知道，如果只按个位数排序的话，这个 $a[i]$ 的排名一定是 $c[a[i]\%10]$ ，从而可以开个临时数组，将 $a[i]$ 填到它的排名上。同时让 $c[a[i]\%10]$ 减去1。这里的理由也非常简单，比如我们先遍历了 $a[n]$ ，如果它的个位数是1，由于个位数是1的数总共有 $c[1]$ 个，那 $a[n]$ 只按个位数排的话，它的排名显然就是 $c[1]$ ，接着让 $c[1]$ 减1；遍历完 $a[n]$ 之后，假设我们又发现 $a[n-1]$ 个位数也是1，那它的排名显然就在 $a[n]$ 的排名的前一个。以此类推。而且由于是逆序遍历 a ，这个排序是稳定的（也就是说，十位数、百位数等等的相对位置不变）
4. 按个位数做稳定排序完毕之后，类似办法，再按十位数、百位数等等继续稳定排序。容易明白，第一趟个位数已经排好序，第二趟是对十位数排好序，排序的同时，十位数相同的数字之间，个位数也已经有序（因为对十位数的排序是个稳定排序），这样以此类推，直到最高位排好序为止。

例题：https://blog.csdn.net/qq_46105170/article/details/113790305。代码如下：

```
1  #include <algorithm>
2  #include <cstring>
3  #include <iostream>
4  using namespace std;
5
6  const int N = 1e5 + 10;
7  int n, a[N];
8  int tmp[N], cnt[15];
9
10 void radix_sort(int M) {
11     for (int rad = 1; rad <= M; rad *= 10) {
12         memset(cnt, 0, sizeof cnt);
13         for (int i = 1; i <= n; i++) cnt[a[i] / rad % 10]++;
14         for (int i = 1; i < 10; i++) cnt[i] += cnt[i - 1];
15         for (int i = n; i; i--) tmp[cnt[a[i] / rad % 10] - 1] = a[i];
16         for (int i = 1; i <= n; i++) a[i] = tmp[i];
17     }
18 }
19
20 int main() {
21     scanf("%d", &n);
22     for (int i = 1; i <= n; i++) scanf("%d", &a[i]);
23
24     radix_sort(*max_element(a + 1, a + 1 + n));
25     for (int i = 1; i <= n; i++) printf("%d ", a[i]);
26 }
```

作业

上面例题。