算法导论习题选集

作业1

节选自《算法导论》教材第三版

课程网站: https://algorithm.cuijiacai.com

(在归并排序中对小数组采用插入排序) 虽然归并排序的最坏情况运行时间为 $\Theta(n \log n)$,而插入排序的最坏情况运行时间为 $\Theta(n^2)$,但是插入排序中的常量因子可能使得它在 n 较小时,在许多机器上实际运行得更快。因此,在归并排序中,当子问题变得足够小时,采用插入排序来使递归的叶 **变粗**是有意义的。考虑对归并排序的一种修改,其中使用插入排序来排序排序长度为 k 的 n/k 个子表,然后使用标准的合并机制来合并这些字表,这里 k 是一个待定的值。

- 1. 证明:插入排序最坏情况可以在 $\Theta(nk)$ 的时间内排序每个长度为 k 的 n/k 个子表。
- 2. 表明在最坏情况下如何在 $\Theta(n\log(n/k))$ 时间内合并这些子表。
- 3. 假定修改后的算法的最坏情况运行时间为 $\Theta(nk+n\log(n/k))$,要使修改后的算法与标准的归并排序具有相同的运行时间,作为 n 的一个函数,借助 Θ 记号,k 的最大值是什么?
- 4. 在实践中,我们应该如何选择 k?

(**冒泡排序的正确性**)冒泡排序是一种流行但低效的排序算法,它的作用是反复交换相邻的未按次序排列的元素。

```
Algorithm 1 Bubble-Sort(A[1..n])
```

```
1: for i = 1 to n - 1 do
2: for j = n downto i + 1 do
3: if A[j] < A[j - 1] then
4: SWAP(A[j], A[j - 1])
5: end if
6: end for
7: end for
```

1. 假设 A' 表示 Bubble-Sort(A) 的输出。为了证明 Bubble-Sort(A) 正确,我们必须证明它将终止并且有:

$$A'[1] \le A'[2] \le ... \le A'[n]$$

其中 n = A.length 。为了证明 Bubble - Sort 确实完成了排序,我们还需要证明什么?下面两部分将证明上述不等式。

- 2. 为第 2-6 行的 **for** 循环精确地说明一个循环不变式,并证明该循环不变式成立。你的证明应该使用第一讲中给出的循环不变式的证明结构。
- 3. 使用第 2 问证明的循环不变式的终止条件,为第 1-7 行的 **for** 循环说明一个循环不变式,并证明该循环不变式成立;该不变式将使你能证明第 1 问中提出的不等式。你的证明应该使用第一讲中给出的循环不变式的证明结构。
- 4. 冒泡排序的最坏情况运行时间是多少?与插入排序的运行时间相比,其性能如何?

(续页)

(**霍纳 (Horner) 规则的正确性)** 给定系数 $a_0, a_1, ..., a_n$ 和 x 的值,代码片段

1: y = 0

2: for i=n downto 0 do

3: $y = a_i + x \cdot y$

4: end for

实现了用于求值多项式

$$P(x) = \sum_{k=0}^{n} a_k x^k = a_0 + x(a_1 + x(a_2 + \dots + x(a_{n-1} + xa_n) + \dots))$$

的霍纳规则。

- 1. 借助 Θ 记号,实现霍纳规则的以上代码片段的运行时间是多少?
- 2. 编写伪代码来实现朴素的多项式求值算法,该算法从头开始计算多项式的每个项。该算法的运行时间是多少?与霍纳规则相比,其性能如何?
- 3. 考虑以下循环不变式:

在第 2-4 行 **for** 循环每次迭代的开始有

$$y = \sum_{k=0}^{n-(i+1)} a_{k+i+1} x^k$$

把没有项的和式解释为等于 0 。遵照第 1 讲中给出的循环不变式证明的结构,使用该循环不变式来证明终止时有 $y=\sum\limits_{k=0}^{n}a_{k}x^{k}$ 。

4. 最后证明上面给出的代码片段将正确地求由系数 $a_0, a_1, ..., a_n$ 刻画的多项式的值。

(续页)

(逆序对) 假设 A[1..n] 是一个有 n 个不同数的数组。若 i < j 且 A[i] > A[j] ,则二元组 (i, j) 称为 A 的一个 **逆序对 (inversion)** 。

- 1. 列出数组 (2,3,8,6,1) 的 5 个逆序对。
- 2. 由集合 {1,2,...,n} 中的元素构成的什么数组具有最多的逆序对? 它有多少逆序对?
- 3. 插入排序的运行时间与输入数组中逆序对的数量之间是什么关系?证明你的回答。
- 4. 给出一个确定在 n 个元素的任何排列中逆序对数量的算法,最坏情况需要 $\Theta(n \log n)$ 时间。(提示:修改归并排序。)

(续页)