

数据结构与算法实验三

求最长单调递增子序列

2011013251 软件 11 吕婉琪

目录

实验目的	2
算法思路	2
运行结果	2
运行环境	2
时间对比(ns)及算法复杂度	3

实验目的

给出一个 $O(n \lg n)$ 的算法, 使之能够求一个长度为 n 的序列的最长单调递增子序列, 有方便调试的图形界面。

算法思路

定义原始数组为 $a[1], a[2], \dots, a[n]$, 定义 $S[i]$ 为以 $a[i]$ 结尾的最长递增子序列的长度, 则要使: $s[i] = \max\{s[r] \mid 1 \leq r < i, a[i] > a[r]\} + 1$ 。初始情况为 $s[1]=1$ 。插入位置可用二分查找获得。伪代码如下:

```
largesub(X, n)
1 L = 0
2 for i = 1, 2, ... n
3   binary search for the largest positive j ≤ L such that X[M[j]] < X[i]
   (or set j = 0 if no such value exists)
4   P[i] = M[j]
5   if j == L or X[i] < X[M[j+1]]
6     M[j+1] = i
7   L = max(L, j+1)
```

运行结果

运行环境

OS: Windows 8 专业版 64位

CPU: Intel® Core™ i7-2720QM CPU @2.20GHz 2.20GHz RAM: 4.00GB

开发工具: Microsoft Visual Studio 2012

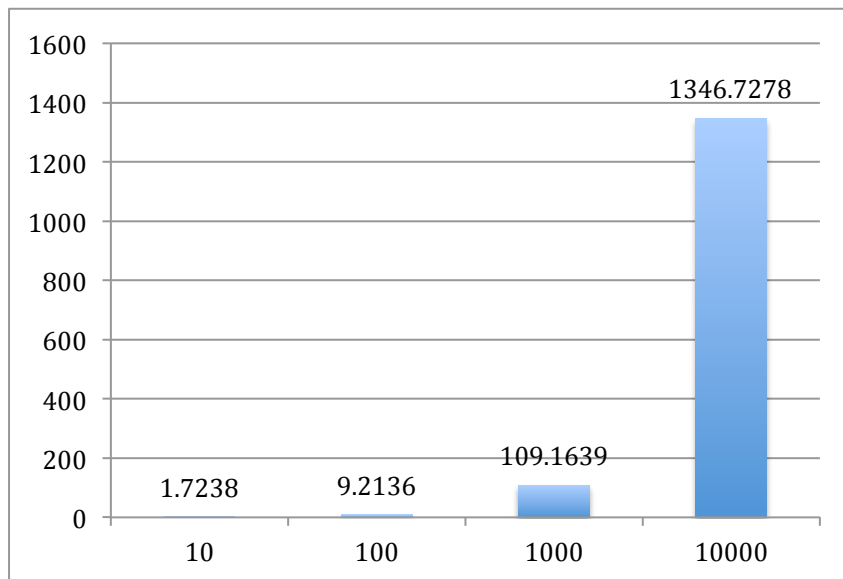
语言: Visual C#

编译器选项: Release

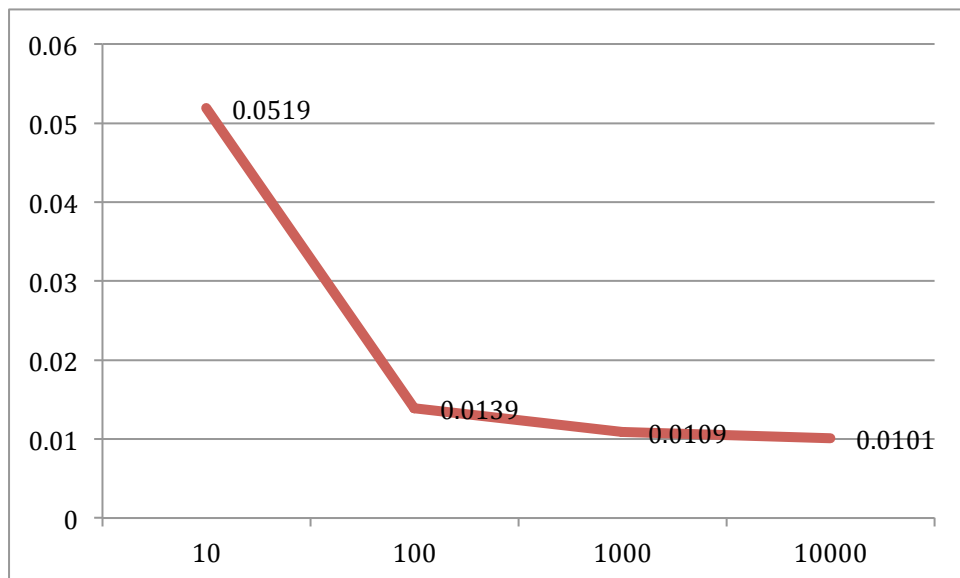
备注: 可执行文件 hw4.exe 在根目录下

时间对比(ns)及算法复杂度

不同数据量的运行时间对比：



不同数据量下， $T(n)/n \lg n$ 的值：



可以看到，除第一组规模为 10 的序列外，其他 $T(n)/n \lg n$ 的值基本相同。故可以认为算法的时间复杂度是 $O(n \lg n)$ 。

[备注：由于我是用 `split` 函数将输入的字符串分成字符串数字序列的，故输入只能分辨单个空格间隔的序列)