最近点对实验报告

姓名: 覃果 学号: 2020012379 班级: 软件02 2022 年 3 月 11 日

摘要

通过暴力计算,分治法分别计算出二维平面上最近的一对点,比较两个算法的运行速度,并且实现用户图形界面。

1 实验环境

CPU: AMD Ryzen 5 4600U with Radeon Graphics 2.10 GHz

OS: Windows 10 家庭中文版 20H2 Python interpreter: Python 3.8.7

2 算法分析

2.1 暴力计算

2.1.1 算法描述

```
遍历计算出每两个点之间的距离,不断更新最近的点对
Naive_Closest_Points:
if len(points) == 0:
    raise ValueError("the point array must not be empty")
if len(points) == 1:
    return ValueError("the point array must not be just one element")
min_val = distance(points[0], points[1])
min_points = [0, 1]
for i in range(len(points)):
    for j in range(i + 1, len(points)):
        tmp = distance(points[i], points[j])
```

2.1.2 算法分析

时间复杂度:

由算法过程,进行了两层循环,故 $T(n) = O(n^2)$

空间复杂度:

算法过程中使用了一个长为n的数组以及一些常数大小的变量,故为 O(n)

算法评价: 算法过程简单, 实现容易, 但复杂度有可优化的空间

2.2 分治算法

2.2.1 算法描述

先将点按照x方向的坐标大小排序,之后利用分治的思想划分成两个子问题。

同时, 当划分到一个比较小的规模时(即递归基), 对其按v方向的坐标大小排序,

分治处理完子问题时假设两个子问题的部分分别都是对v有序的

之后合并子问题时,对v使用归并。这样原问题也将对v有序。

由于递归基时对v排了序,故可知假设成立

之后从序列中提出在划分线左右d范围内的点构成一个新的序列。d是两个子问题中较小的那个距离。

这个序列对y也有序,之后对每一个元素,计算它与其后5个元素的距离。取出所有距离中的最小者 d_0 。

d与 d_0 中的较小者,以及这个距离对应的两个点便是原问题的结果。

2.2.2 算法分析

时间复杂度:

由算法过程,将问题转化成了两个规模减半的子问题,合并的复杂度为归并的复杂度。

```
故T(n)=2T(\frac{n}{2})+O(n),由主定理知,T(n)=O(nlgn)空间复杂度: 由算法过程,对于空间复杂度S(n),同样有S(n)=2S(\frac{n}{2}+O(n))同理S(n)=O(nlgn)
```

算法评价:利用分治的思想,大大降低了算法的时间复杂度,但空间复杂度有所上升。

3 实验设计思路

对于不同大小的n,分别计算出两个算法的运行时间,并进行比较。

同时,对于用户图形界面。选择了PyQt进行实现。

设计了一个鼠标行为:在窗口中点击,变会在对应的地方产生一个黑色的点

两个按钮, calculate按钮: 点击后会计算出当前所有点中最近的点对,并将它们标红并连接起来。

clear按钮:清除当前所有已有的点。

4 结果分析

运行时间表格如下:

n	暴力/s	分治/s
50	0.003	0.001
100	0.007	0.004
200	0.02	0.007
500	0.147	0.011
1000	0.628	0.027
2000	2.459	0.037
5000	10.293	0.11
10000	40.694	0.236
20000	164.746	0.565
50000	1024.543	1.778
100000	\	3.777
200000	\	8.172
500000	\	20.35
1000000	\	44.959
10000000	\	631.626

作图如下:

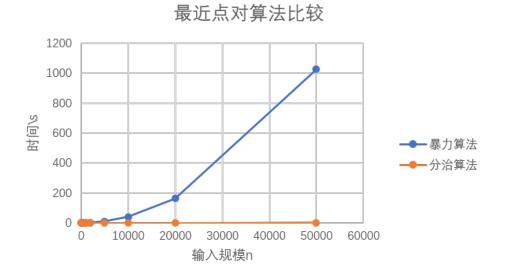


图 1: 结果分析

可见,分治算法的速度比暴力算法显著地提升了。这是复杂度上巨大的改进! 分治算法对1百万规模的输入与暴力算法1万规模的输入用时相当。甚至对千万规模的输入比暴力算法5万规模的输入快了将近一半!

这进一步显示出O(nlgn)的算法与 $O(n^2)$ 的算法运行速度的巨大不同。