



算法基础 Lab 2

求最近点对算法

王世烜

PB20151796

October 24, 2022

Part 1: 实验要求

本次实验要求我们完成**求最近点对算法**的模型实现，并对 data.txt 中的数据进行测试。具体需要完成以下部分：

- 完成基础的暴力搜索算法
- 完成分治算法
- 对比两种算法的时间

Part 2: 暴力搜索算法

参考教材 33.4 节的内容，可以写出以下流程：

Algorithm 1 Algorithm of ViolentFind

ViolentFind(Points)

- 1: Calculate distances of every pair of Points
 - 2: Find the smallest distance
-

可以容易的将上述流程转化成代码：

```
1 double ViolentFind(Point t[], int length)
2 {
3     double dis;
4     double temp = Distance(t[0], t[1]);
5     pos1 = 0;
6     pos2 = 1;
7     for (int i = 0; i < length; i++)
8     {
9         for (int j = i + 1; j < length; j++)
10        {
```

```

11         dis = Distance(t[i], t[j]);
12         if (temp > dis)
13         {
14             temp = dis;
15             pos1 = i;
16             pos2 = j;
17         }
18     }
19 }
20 return temp;
21 }

```

Part 3: 分治算法

分治算法的思想就是现将原问题分解为子问题，求解子问题的解之后再进行合并，得到原问题的解。在本题中，具体步骤如下：

函数声明：

```

1 double NearestPair(Point tempX[], Point tempY[], int length, Point &a,
2 Point &b)

```

3.1 分解递归

分解：找出一条垂直线 l ，它把点集 P 对分为满足下列条件的两个集合 P_L 和 P_R ：使得 $|P_L| = \lceil \frac{|P|}{2} \rceil$ ， $|P_R| = \lfloor \frac{|P|}{2} \rfloor$ ， P_L 中所有点在 l 的左侧或在直线上， P_R 中所有点在 l 的右侧或在直线上。数组 X 被划分为两个数组 X_L 和 X_R ，分别包含 P_L 和 P_R 中的点，并按 x 坐标单调递增的顺序进行排序；同理对 Y 如此操作。之后解决两个子问题。

源代码：

```

1     Point ptl[length];
2     Point ptr[length];
3     Point ptrY[length];
4     Point ptlY[length];
5     double mid = tempX[(length - 1) / 2].x;
6     for (i = 0; i <= (length - 1) / 2; i++)
7     {
8         ptl[i] = tempX[i];
9     }
10    i = (length - 1) / 2 + 1;
11    for (j = 0; j < length; j++)
12    {

```

```

13         ptr[j++] = tempX[i];
14     }
15     for (i = 0; i < length; i++)
16     {
17         if (tempY[i].x <= mid)
18         {
19             ptlY[i] = tempY[i];
20         }
21         else
22         {
23             ptrY[i] = tempY[i];
24         }
25     }
26
27     d1 = NearestPair(ptl, ptlY, (length - 1) / 2 + 1, a1, b1);
28     d2 = NearestPair(ptr, ptrY, length - (length - 1) / 2 - 1, a2, b2);
29     if (d1 < d2)
30     {
31         dis = d1;
32         a = a1;
33         b = b1;
34     }
35     else
36     {
37         dis = d2;
38         a = a2;
39         b = b2;
40     }

```

3.2 合并

最近点要么是某次递归调用找出的距离为 δ 的点对，要么是 P_L 中的一个点 P_R 中的一个点组成的点对。并且由教材讲述，只需要寻找 p 在 Y' 中紧随其后的 7 个点，并计算距离，与对短距离比较，找出新的最短距离即是原问题的答案。

```

1 Point ptm[length];
2 int k = 0;
3 for (i = 0; i < length; i++)
4 {
5     if (abs(tempY[i].x - mid) <= dis)
6     {
7         ptm[k++] = tempY[i];

```

```

8      }
9  }
10
11  for (i = 0; i < k; i++)
12  {
13      if (ptm[i].x - mid > 0)
14          //p 在右半部分，找随后7个点中在左半部分的点
15          {
16              for (j = i + 1; j <= i + 7 && j < k; j++)
17              {
18                  if (ptm[j].x - mid <= 0)
19                  {
20                      if (Distance(ptm[i], ptm[j]) < dis)
21                      {
22                          dis = Distance(ptm[i], ptm[j]);
23                          a = ptm[i];
24                          b = ptm[j];
25                      }
26                  }
27              }
28          }
29      else
30          //p 在左半部分，找随后7个点中在右半部分的点
31          for (j = i + 1; j <= i + 7 && j < k; j++)
32          {
33              if (ptm[j].x - mid > 0)
34              {
35                  if (Distance(ptm[i], ptm[j]) < dis)
36                  {
37                      dis = Distance(ptm[i], ptm[j]);
38                      a = ptm[i];
39                      b = ptm[j];
40                  }
41              }
42          }
43      }
44  }
45  return dis;

```

Part 4: 实验结果分析

表 1: results

算法	时间 (ms)
暴力搜索	223.962
分治算法	2.516

```
7119 5826 2.80753
TotalTime is 223.962 ms
```

图 1: violent

```
7119 5826 2.80753
TotalTime is 2.516 ms
```

图 2: merge

通过以上对比，我们可以明显观察到分治算法带来的效率提高。提升了接近 100 倍。

Part 5 实验总结

本次实验完成了快速排序算法的实现及其优化。在实验过程中获得了以下收获：

- 感受到了分治算法相对于暴搜的效率提高
- 体会到了学习算法与实践的重要性