基于 divide and conquer 的平面 Voronoi 图算法

介绍

Voronoi 图的计算是计算几何中的一个基本问题。实验采用 divide and conquer 的策略, 计算平面点集的 Voronoi 图,并通过动画形式,演示算法的计算方法。

Voronoi 图的定义

 E^{d} 中给定一组点S = {p₁,..., p_n},则 Voronoi cell 定义为:

 $Cell(p_i) = \{q \in E^d : \left| |q, p_i| \right| < \left| \left| q, p_j \right| \right|, \forall j \neq i\}$

即Cell(p_i)点距p_i的距离小于其到任意其他点的距离 给出 Voronoi cell 划分的图为 Voronoi 图。



基于 divide and conquer 的 Voronoi 图算法

每次将点集分为左右两部分,分别计算 Voronoi 图后,将其合并。



算法主要工作在于合并左右两部分的 Voronoi 图。



理论已经证明,可以从左右凸包的上切线的中垂线开始,每次比较左右两边工作点的中 垂线的关系,得到一条新的分割线。从而合并左右两张 Voronoi 图。合并时间复杂度为 O(n+m),其中 n、m 为左右点集大小。

合并算法描述:

- **1.** $l = l_t, r = r_t$
- 2. b is bisector of Edge(l,r)

3. compute
$$v_1 = b \cap Edge(Cell(l)), v_2 = b \cap Edge(Cell(r))$$

- 4. compare v_1, v_2 , find the upper one
- 5. flip the first one to the next cell
- 6. update l or r
- 7. if $l == l_b \&\&r == r_b$, add bisector of Edge(l,r)else goto 2

其中b∩Edge(Cell(p_i))可以利用凸性加速。

时间复杂度

每次合并为0(n+m)

$$\therefore T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + O(n)$$
$$\therefore T(n) = O(n \log n)$$

数据结构

```
程序中用类 MyVoronoi 来计算和存储 Voronoi 图,存储采用 DCEL 结构。
具体说明如下
Class MyVoronoi {
   DcelPoint *dcelp;
                        //Voronoi 图的点
                        // Voronoi 图中的边
   DcelEdge *dcele;
   DcelFace *dcelf;
                        // Voronoi 图的面
   void BuildVoronoiGraph(); //用 Divide&conquer 的方法构造 Voronoi 图
};
Class DcelPoint {
                        //点的坐标
   double p.x & p.y;
                         //指向以该点为端点的一条边
   Int incEdge;
};
```

Class DcelEdge {	
Int twinEdge;	//指向 halfedge
Int oriVertex ;	//指向该边对应的点
Int incFace;	//指向它左边的边
Int prevEdge;	//指向逆时针方向上一条边
Int nextEdge ;	//指向逆时针方向下一条边
};	
Class DcelFace {	
Int incEdge;	//指向任意的一条围成改变的边
};	

演示的实现方法

考虑到演示中图的点和边可能比较多,直接绘图速度可能达不到动画的需要,因此采用 增量法传递信息。 由于实际构造过程中,每一步都只会从上一步已经得到的图中添加或者删除常数条边, 因此实际传输的信息是图像每一步的变化情况,这样可以很快的通过上一帧的图像来绘 制下一帧,使动画效果流畅。 具体信息分为3种: MESSAGE#1:绘制线 MESSAGE#2:删除线 MESSAGE#3:绘制交点 演示的全部信息都保存在 MyMessageBox mmb 中,其中的 type 变量就对应信息的种类。

程序说明

读入数据可以采用3种模式
 手工绘点:默认模式。
 随机生成点:使用菜单操作->随机生成点来实现。
 从文件读入:使用菜单操作->读入来实现。



2. 计算

通过菜单操作->计算来实现,也可以通过 TOOLBAR 上的对应按钮来计算。

- 无标题 - work2	
文件 (g) 操作 缩纹 演示	
□ # ■ % ♥ @ # ▼ ► ■	
计算	
	•
and the second	
†¥	

3. 自动演示

注意,如果点数较大时,该功能对机器性能要求较高,因此不推荐使用。通常情况下, 1000个点可以非常流畅的运行起来。

运行时需要设置两个参数,分别是延时和层数。

延时:决定演示的速度,点多时推荐 20,点少时可酌情增加。

层数:决定演示最后多少层,N比较大时推荐演示层数不要超过3,否则因为点太多观 看效果不佳。

特别的,当点很多时,可以切换视图,切换后会出现两个新视图,分别按当前两点距离的 1.1 倍和 5 倍缩放,方便清晰的观察计算过程。



彩色线是 Bisector,红的的点是左边的点,蓝色的点是右边的点,土黄色的点是当前处理的 CELL 的点,灰色的点是与本次操作无关的点。

4. 拖拽和缩放

拖拽:直接按住鼠标左键拖拽即可。 缩放:通过菜单缩放->选择区域来实现。



实验心得

通过本次实验,我们掌握了基于 divide and conquer 构造 Voronoi 图的算法,也熟悉 了 MFC 和 OPENGL 编程的一些技巧。我们队对实验进行很好的分工,制定了比较详细的 接口方案,这些团队合作的经验都是非常宝贵的。

我还想谈一下我个人心得。通过本次实验,我觉得计算几何问题在具体实现的时候 绝对不能轻视一些边角情况,例如三点共线或者存在垂直线段等等。起初由于忽视了对 这些特殊情况的处理,我们程序一直不能正常运行,浪费了相当长的时间,我觉得以后 应该更加注视这些不起眼的因素,做出完美的程序来。