

计算几何实验报告

李辉 024937

张海涛 024996

题目

Smooth Surface reconstruction via natural neighbour interpolation of distance functions

问题背景

我们的问题是用一组无序的点以及他们的法向重构一个光滑的曲面（例如 d 维空间中的 $d-1$ 维流形）。这样的问题已经在许多领域中有实际应用，比如：CG，逆向工程，图像处理，数学，化学等等。输入的数据有很多种来源：激光扫描，立体视觉，3D 图像（例如地震数据和医学图像），或者数学模型，几何模型压缩也是曲面重构的一个重要应用领域。大多数应用都是在三维空间中进行的（ $d=3$ ），因此，我们的实验选择了三维空间中的光滑曲面重构。

算法及原理

1. 算法输入

设 S 是 d 为空间中的 $d-1$ 维光滑流形，算法的输入就是在 S 边界上的 n 个采样点 p_1, \dots, p_n ，设采样点的集合为 P 。每个点 p_i 都附加了一个 S 在 p_i 处的单位法向 $n(p_i)$ ，指向 S 外部。我们用 $H(p_i)$ 通过 p_i 且垂直于 $n(p_i)$ 的超平面，用 $H_p(p_i)$ 表示以 $H(p_i)$ 为边界且与 $n(p_i)$ 方向相反的半空间。算法需要的输入就是点集 P 以及相应的单位向量集 $n(P)$ 。

2. 自然邻居 (Natural neighbours)

当数据点的分布不均匀时，定义邻居点便成为了一个问题。为了构造一个曲面，我们需要找到与一个给定点 x 相邻的那些点。一个简单的方法就是找到与 x 的距离小于一个指定值的那些点，显然，这样的方法效果不够好。在本实验中，我们使用 x 的自然邻居 (natural neighbours) 作为 x 的邻居点，下面就介绍一下如何定义自然邻居。

设采样点的集合为 P ， $V(p_i)$ 为 P 的 Voronoi 图中 p_i 所在的 Voronoi cell， $V(x)$ 为 $P \cup \{x\}$ 的 Voronoi 图中 x 所在的 Voronoi cell。同时，令 $B(x, p_i)$ 为垂直平分点 x 与点 p_i 的超平面，令 $B_p(x, p_i)$ 为以 $B(x, p_i)$ 为边界的，且包含点 x 的半空间。

x 的自然邻居就定义为：在 $P \cup \{x\}$ 的 Delaunay 三角剖分中，与 x 相邻的那些点。与它等价的定义是： x 的自然邻居就是在 P 的 Voronoi 图中插入 x 后，所在的 Voronoi cell 被“砍掉”一部分的集合 P 中的点。如果 p_i 是 x 的自

然邻居，那么被 x 所“抢去”的 Voronoi region 称作 x 关于 p_i 的 natural region $NR(x, p_i)$ 。因此，我们可以得到：

$$NR(x, p_i) = V(x) \cap V(p_i) = V(p_i) \cap Bp(x, p_i)$$

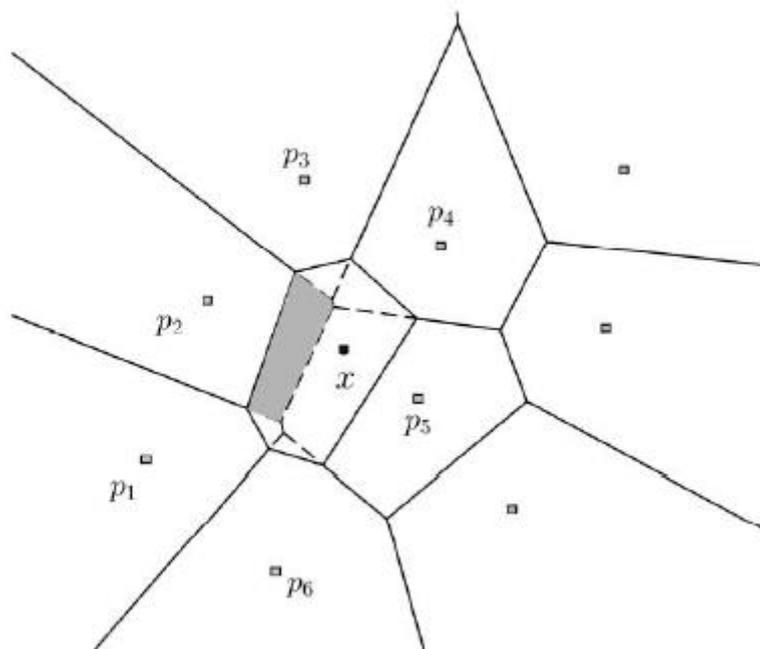


图 1 二维空间中的 natural region。x 的自然邻居是 p_1, \dots, p_6 ，natural region $NR(x, p_2)$ 用灰色表示

用 $w(p_i, x)$ 来表示 $NR(x, p_i)$ 的 Lebesgue 测度——二维空间中是面积，三维空间中是体积。当 p_i 不是 x 的自然邻居时， $w(p_i, x) = 0$ 。定义 x 关于 p_i 的 natural coordinate 为：

$$\lambda(p_i, x) = \frac{w(p_i, x)}{\sum_i w(p_i, x)}$$

当 x 落在点集 P 的凸包外时，如果 p_i 是凸包的一个顶点，那么 $w(p_i, x)$ 就是无界的，为了使 $w(p_i, x)$ 有界，我们需要在点集 P 的外面包围一个足够大的球 B 。 B 的边界用一系列的离散点集 Q 表示。

3. 自然邻居插值 (Natural neighbour interpolation)

对于点集 P 中的每一点 p_i ，都附加一个连续可导的函数 $h(p_i, x)$ ，函数的定义域为 d 维空间中的点集，值域为实数集，且满足 $h(p_i, p_i) = 0$ 。我们定义自然邻居插值函数为：

$$h(x) = \sum_i \lambda(p_i, x) h(p_i, x)$$

前面提到过，我们已经加入了点集 Q 来表示球 B 的边界，我们同样将 Q 中的每个点 q_i 附加一个 B 在 q_i 处的单位法向，指向 B 的内部。和 p_i 相同，每个 q_i 也有一个函数 $h(q_i, x)$ ，且 $h(q_i, q_i) = 0$ 。

4. 曲面重构

4.1 有向距离函数

在曲面重构应用中，很多函数可以用来充当 $h(p_i, x)$ 。我们选择这样一个函数：

$$h(p_i, x) = (p_i - x) \cdot n(p_i)$$

其中 $n(p_i)$ 是 S 在 p_i 处的单位法向。由此可见， $h(p_i, x)$ 实际上是 x 到过 p_i 且与 S 相切的超平面的有向距离。

我们定义插值曲面 S' 为点集 $\{x \mid h(x) = 0\}$ 。当采样点越密集时 S' 越趋近于 S ，理论上，当采样点无穷多时， S' 与 S 重合。

4.2 对重构表面进行三角剖分

给定一个采样点集 P ， S' 被 P 的 Voronoi 图和插值函数 h 唯一确定。我们需要计算一个离散点集来近似 S' ，我们使用 P 的 Delaunay 三角剖分来近似 S' 。

Delaunay 三角面片 t 的对偶 Voronoi 边是一个线段，线段的两个端点是在 Delaunay 三角剖分中共享 t 的两个四面体的外接球球心。如果 Voronoi 边的一个端点的 h 值为正，而另一个端点的 h 值为负，那么我们就将这个 Voronoi 边称为 bipolar，相应的，我们将 Delaunay 三角剖分中对偶边是 bipolar 的面片成为 bipolar facet。这些 bipolar facet 就构成了对 S' 的最初始的近似。

4.3 算法流程

1. 对原始采样点集 P 进行 Delaunay 三角剖分。
2. 找出 Delaunay 中的 bipolar facet。
3. 对于任意一个 bipolar facet，设其外接圆圆心为 c ，将所有 $f(c) > \eta$ (η 为一个用户指定值) 的 bipolar facet 插入一个以 $f(c)$ 为优先级的优先级队列 Q 中。
4. 若 Q 为空，算法结束；否则，从 Q 中取出一个 bipolar facet，在其对偶 Voronoi 线段中找出 $f(p) = 0$ 的点 p ，将该点作为插值点，并令 $P = P \cup \{p\}$ 。
5. 更新 P 的 Delaunay 三角剖分，并找出新产生的 bipolar facet，转步骤 3。

需要注意的是，在算法中，需要维护两套 Delaunay 数据结构，其中一套是不变的，用来计算插值函数 $h(x)$ ，在另一套上插入新的点并更新 bipolar facet 队列。

5. 体积的快速算法

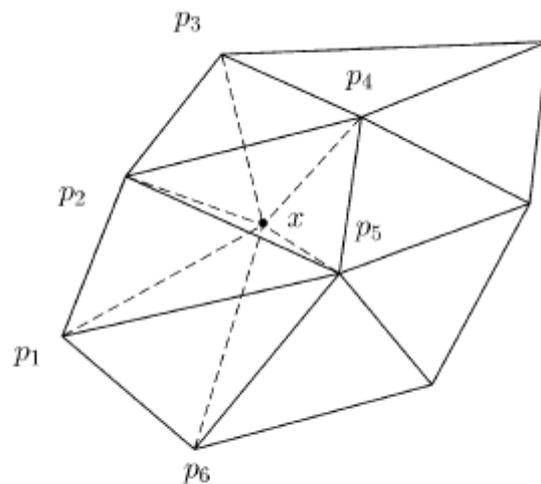


Fig. 3. Inserting a point in a 2D Delaunay triangulation.

如上图所示，为了保持 Delaunay 剖分的机制，我们同时计算所有的 natural region 通过模拟插入一个新点 x 到原有 Delaunay 三角剖分中插入。那么原有三角剖分中被 x 影响的部分（即其外接圆包含 x 点）组成一个 star-shaped 区域——洞，并且这个洞被新的三角形——以 x 为顶点，原有的边界有边的三角形所填充。推广到 3D 的情况下，进行相同的操作，将会有一系列的四面体（外接球包含 x ）被破坏，并且由新的四面体（以 x 为一个顶点，被破坏部分的边界为底面）所代替。

$NR(x, p_i)$ 是由 $V(p_i)$ 被半平面 $Bp(x, p_i)$ 切割而得，那么我们考虑 $V(p_i)$ 的一个面 f ，如果 $f \cap Bp(x, p_i) = \odot$ ，那么我们定义 f 为 cap，如果 $f \cap Bp(x, p_i) \subsetneq \odot$ ，那么我们定义 f 为 arch。那么 $NR(x, p_i)$ 由若干 cap 与 arch 组成，并且 $V(p_i) \cap Bp(x, p_i)$ 是它的一个底面。

那么我们用顶点的一个排序来表示 cap 和 arch，因为 cap 和 arch 是凸多边形，这样的一个个顶点的序列就提供了一个对应的三角剖分，取 O_i 是 $NR(x, p_i)$ 底面上的任一个点， $NR(x, p_i)$ 的体积就是由 O_i 与所有 cap 以及 arch 三角剖分所得三角形所构成的体积之和。那么计算 $NR(x, p_i)$ 体积就演变为寻找 cap 以及 arch 的顶点序列。

这就涉及到了一个算法——simulateInsert()，模拟插入算法。我们首先定义前文所提的洞的表面上的 Delaunay 边为外边（external edge），内部的边为内边（internal edge）。

那么记录 e 为任一条外边，在插入 x 之后，有一些以 e 为边的四面体被破坏掉了，记为 $\{t_1, \dots, t_k\}$ ，并且被两个新的四面体 $\{tp_1, tp_2\}$ 所取代。这两个新的四面体以 x 为顶点并且以邻接 e 的 Delaunay 面为底面。我们记录 $\{ccp(i)\}_{i=1,2}$ 和 $\{cc(i)\}_{i=1,2, \dots, k}$ 为新旧四面体外接球的球心，那么多边形 $\{ccp_1, cc_1, cc_2, \dots, cc_k, ccp_2\}$ 就描述了 e 的对偶面与 $Bp(x, p_i)$ 的交集——arch。

同样，我们任取 e 为一条内边，插入 x 之后 e 在新的三角剖分中将不存在了。但是它的对偶面是一个 cap，这个 cap 的顶点是在插入 x 之前以线段 $P(i), P(j)$ 为边的四面体的外接球球心。

这样，我们就找到了 cap 以及 arch 的顶点序列。

系统设计&数据结构

系统设计

系统采用 MVC 设计，控制与显示分离。

View(界面)部分采用 OPENGL 实现，其余不再赘述。

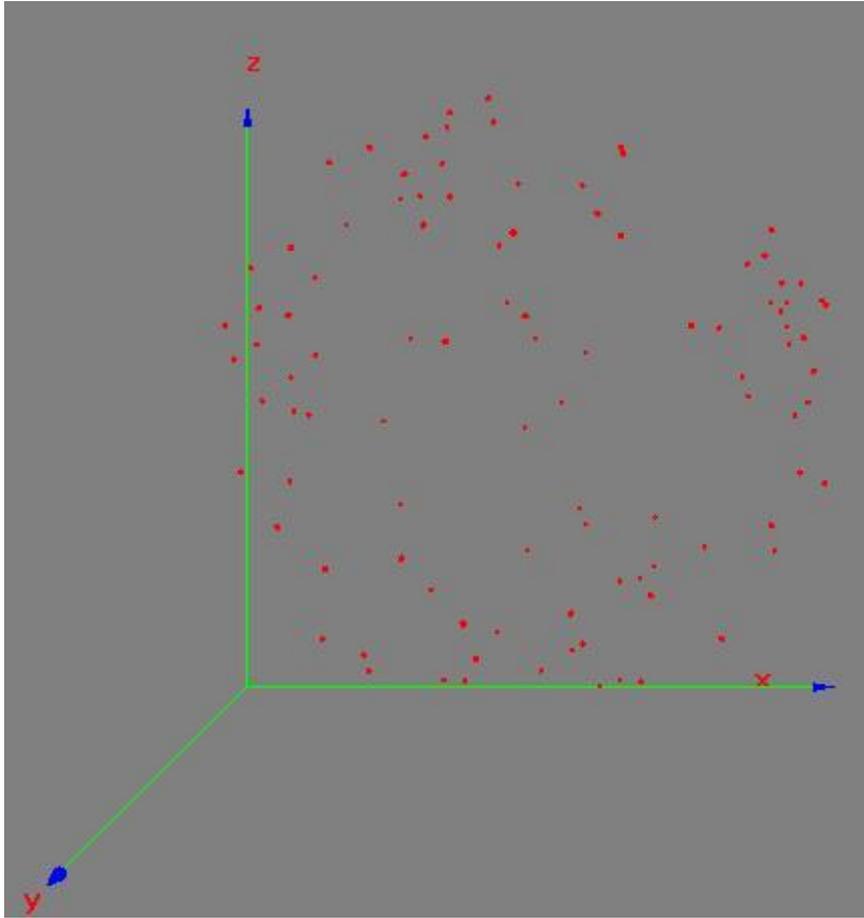
Control(控制)部分由类 SmoothSurface 实现，入口为 SmoothSurface:: Reconstruction() 函数。输入参数为采样点列表，输出参数为计算完成后所有点列表。

Module(数据)部分采用 stl::list 来存储初始采样点与最终插值完成后的所有点。

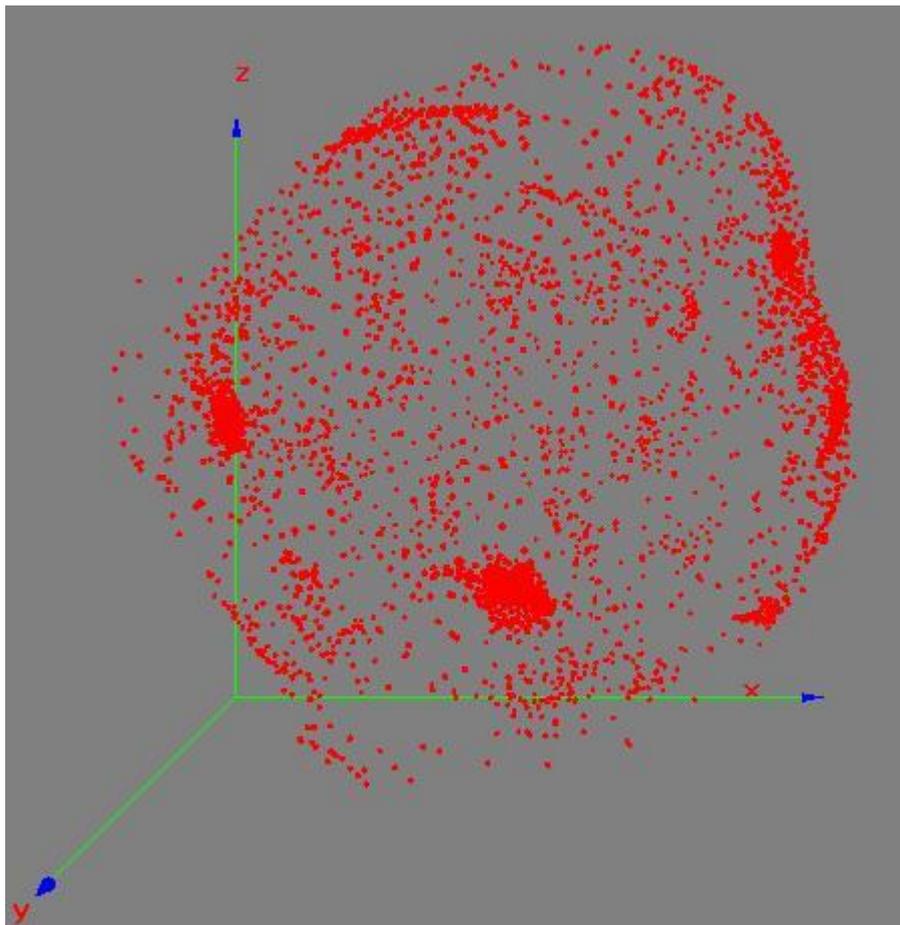
数据结构

数据结构中大量使用了 stl 库中的类型。下面详细说明一下我们认为较难理解的数据结构——即在计算 f 值时所使用到的 `map<Vertex_handle, map<Vertex_handle, list<Point>>>` stolen，这是用来保存 $NR(p_i, x)$ 的数据结构，外层 map 的 key，即其中前一个 Vertex_handle 是当前正在处理的 natural neighbour，外层 map 的值为内层 map，内层 map 的 key，即第二个 Vertex_handle 是与当前 natural neighbour 相邻的 natural neighbour，内层 map 的值 list<Point> 是位于当前星形结构内且属于当前 natural neighbour 与相邻 natural neighbour 连线的相邻 cell 的外接球的球心序列。

测试、对比结果



上图为原始采样点



上图为计算完成后的所有点

而且出于程序运行时间较长的原因，我们没能得到更多的结果以资对比……。

实现过程中遇到的问题及解决对策

◆ 体积计算速度极慢

开始采用计算体积的方法是先求出凸多面体的顶点，然后对其进行三角剖分，然后将每个四面体的体积相加，这种方法速度极慢，不能忍受。于是采用了论文中提到的快速体积计算方法，极大的改善了性能。

◆ 数值计算的精度问题

论文中证明 h 函数是连续的，但是我们在用二分法查找时有的时候会趋近一个非零的值，后经过研究发现这是因为数值计算的精度问题而导致的。为了解决这个问题只好在遇到这样点的时候将其直接丢弃。

◆ 在改进算法后依然存在的速度问题

已经采用了快速体积计算方法，但是程序速度依然很慢，后来想到可能是因为 debug/release 版本之间的问题，改成 release 版本后速度提升了 **20** 倍以上。

没有解决的问题

虽然已经快了很多，运行速度依然很慢……

有关文献及代码来源

算法来自文献: Jean-Daniel Boissonnat, Frederic Cazals Smooth surface reconstruction via natural neighbour interpolation of distance functions Computational Geometry 22(2002) 185-203

使用辅助库: CGAL, <http://www.cgal.org>