网格简化实验报告

基科 11 刘心宇 2011012135

2014年9月25日

目 录

1	实验目的	2	
2	实验内容	2	
3	实验原理 3.1 点对合并 3.2 二次误差度量 3.3 多点移动的误差	2 2 2 3	
4	编程实现4.1 算法描述4.2 文件结构4.3 使用说明	3 3 4	
5	效果演示	4	
6	实验总结	4	
参	参考文献		

1 实验目的

实现基于二次误差度量的网格简化算法。[1]

2 实验内容

导入三角网格模型 (obj 文件),按一定比例进行简化,并输出。

3 实验原理

Hoppe 的边收缩 (edge collapse) 操作^[2,3] 可推广为一般的顶点合并变换来描述 (ν_1,ν_2) $\rightarrow \nu$,其含义是将场景中的两个顶点 (ν_1,ν_2) 移到一新的位置 ν ,将连向 (ν_1,ν_2) 的所有边都连向 ν ,并删除所有退化的边和面片。

3.1 点对合并

其中点对 (v1,v2) 合并的原则

1) (v_1, v_2) 为某一表面上的相邻点,即 (v_1, v_2) 为一条边,如图 1

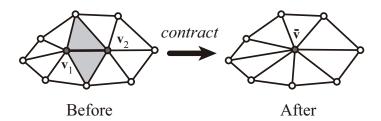


图 1: Edge contraction

2) $||v_1 - v_2|| < t$, t 为用户给定的阈值参数,如图 2

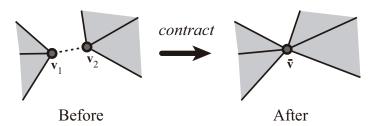


图 2: Non-edge contraction

3.2 二次误差度量

Garland 和 Heckbert 引进了二次误差度量来刻划每一个顶点移动后引起的误差。对表面上的每一个顶点均有许多三角面片与之相邻,记 $plane(v_a)$ 为这些三角形所在的平面方程所构成的集合,即

$$plane(v_a) = \left\{ (a, b, c, d) \middle| \begin{array}{c} ax + by + cz + d = 0, (a^2 + b^2 + c^2 = 1) \\ \text{is coefficients of the adjacent plane of } v_a \end{array} \right\}$$
(3.1)

则我们采用如下的二次函数来度量va移动到v时产生的误差

$$\Delta(v_a \to v) = \sum_{p \in plane(v_a)} (pv^T)^2$$
(3.2)

其中 v = (x, y, z, 1) 为齐次坐标。展开公式 (3.2)得到

$$\Delta(v_a \to v) = \sum_{p \in plane(v_a)} (pv^T)^2 = v(\sum_{p \in plane(v_a)} K_p)v^T = vQ(v_a)v^T$$
(3.3)

式 (3.3)中

$$K_{p} = p^{T} p = \begin{bmatrix} a^{2} & ab & ac & ad \\ ab & b^{2} & bc & bd \\ ac & bc & c^{2} & cd \\ ad & bd & cd & d^{2} \end{bmatrix}$$
(3.4)

这样,对每一顶点 ν_a ,在预处理时,我们均可按上述方法计算矩阵 $Q(\nu_a)$,进而就可对其移动进行误差度量了。但由于每次合并时,需同时移动两点,故必须考虑同时移动多个顶点后形成的误差。

3.3 多点移动的误差

Garland 和 Heckbert 简单地采用加法规则来刻划多点移动而形成的误差,对点对合并 $(v_1,v_2) \rightarrow v$,其误差为 $\Delta(v) = \Delta(v_1 \rightarrow v) + \Delta(v_2 \rightarrow v) = v(Q(v_1) + Q(v_2))v^T = vQv^T$,其中。因而,应选取 v 使误差达到最小。

由极值的性质知, v 满足系统方程

$$\frac{\partial \Delta(v)}{\partial x} = \frac{\partial \Delta(y)}{\partial y} = \frac{\partial \Delta(z)}{\partial z} = 0$$

即

$$\begin{bmatrix} q_{11} & q_{12} & q_{13} & q_{14} \\ q_{12} & q_{22} & q_{23} & q_{24} \\ q_{13} & q_{23} & q_{33} & q_{34} \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} v = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$
(3.5)

若式 (3.5)有唯一解,则其解为 v 的最优解。否则,用伪逆技术求 v。若伪逆技术失败,则简单地选取 v 为 (v_1,v_2) 或者 $\frac{v_1+v_2}{2}$ 中的任何一个。

4 编程实现

4.1 算法描述

基于二次误差度量的网格简化算法如下

- 1) 计算所有顶点的二次误差度量矩阵 Q
- 2) 选择所有符合 3.1中条件的顶点对 $P_{ii} = (v_i, v_i)$ 。
- 3) 计算每一个顶点对 P_{ij} 最优的目标顶点 $\overline{v_{ij}}$ 。将误差 $C_{ij} = \overline{v_{ij}}^T (Q_i + Q_j) \overline{v_{ij}}$ 作为收缩该顶点对 P_{ii} 的代价 (cost)
- 4) 按照顶点对的代价 C_{ij} , 生成最小堆 (heap) [4]
- 5) 收缩代价最小的顶点对 P_{ij} ,移除多余的顶点,更新包含 v_i 和 v_j 的顶点对的代价 C_{im} , C_{nj} 。 反复执行,直到满足简化条件

4.2 文件结构

.\SimpleObject.h 定义辅助类,包括误差矩阵 QMat,堆 Heap等

.\SimpleObject.cpp 实现网格简化算法的主要代码

.\XYTime.cpp 计时模块 .\Main.cpp 测试用例

//网格模型解析 (助教提供,有部分改动)

- .\SimpleObject.h
- .\Vec3f.h
- .\SimpleObject.cpp
- .\Vec3f.cpp

4.3 使用说明

<inputfile> <option>
available parameters

-r <rate> : Set the coefficient of simplification

-h : Show help

5 效果演示

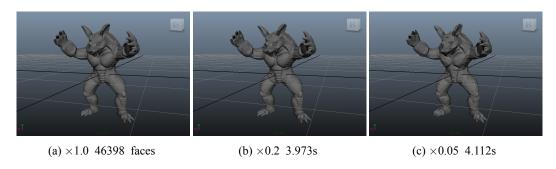


图 3: 怪兽

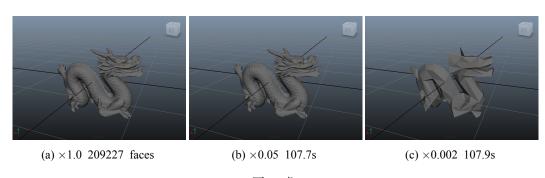


图 4: 龙

6 实验总结

本次实验实现了基于二次误差度量的网格简化算法,了解了网格简化的基本思想,也实现了非边的顶点对的合并(阈值设为整个模型尺寸的 0.1 倍)。

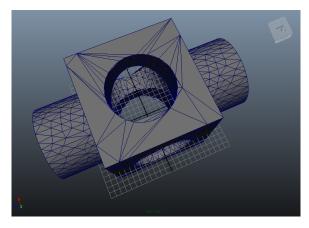


图 5: 存在的问题

当然出现了一些问题,浮点误差导致的 bug,堆中的边收缩和模型中的边收缩没有同步导致的 bug 等。除了已经解决的问题,还有一些问题没有解救,例如在比较特殊的模型中,边收缩会导致一些奇怪的现象,如图 5,在中间圆形的边缘,效果不是很好,还没有得到很好的解决。有关网格简化,还有一些更好的方法,希望以后可以继续学习。最后感谢老师和助教的帮助。

参考文献

- [1] M. Garland and P. S. Heckbert. Surface simplification using quadric error metrics. In *Proceedings of the 24th annual conference on Computer graphics and interactive techniques*, pages 209–216. ACM Press/Addison-Wesley Publishing Co., 1997.
- [2] H. Hoppe. Progressive meshes. In *Proceedings of the 23rd annual conference on Computer graphics and interactive techniques*, pages 99–108. ACM, 1996.
- [3] H. Hoppe, T. DeRose, T. Duchamp, J. McDonald, and W. Stuetzle. Mesh optimization. In *Proceedings of the 20th annual conference on Computer graphics and interactive techniques*, pages 19–26. ACM, 1993.
- [4] C. E. Leiserson, R. L. Rivest, C. Stein, and T. H. Cormen. *Introduction to algorithms*. The MIT press, 2001.