

# homework 9

## 基于二次误差的边坍塌算法

这个算法来自于1997年Michael Garland的文章：[Surface simplification using quadric error metrics](#)。虽然年代也比较久了，但是是最经典的简化算法之一，也是我个人使用最多的简化算法。

二次误差的边坍塌算法背后的思想实际上是很简单的。整个算法不断迭代的是两个步骤：

1. 寻找适合的边（误差尽量小）
2. 对该边进行坍塌，文章中称为contraction操作

但是一般来说，去掉一些边可能会引起三角面片的flip，因此改进的版本一般会检查是否会发生flip。

## 二次误差的定义

二次误差定义是非常巧妙的。对于这个误差定义，要满足的一个基本条件就是：对于原始模型来说，误差为0，一个很合理的定义就是点到平面的距离。在三角网格中，每个顶点实际上是多个平面的交点，假设顶点 $v$ ，而它对应的某个平面为 $\mathbf{p}$ ，其中： $\mathbf{p} = \{a, b, c, d\}$ ，满足：

$$\mathbf{v}^\top \mathbf{p} = \{a, b, c\} \cdot v + d = 0$$

而一个点到该平面的距离的平方，可以写成：

$$\begin{aligned} |d|^2 &= (\mathbf{v}^\top \mathbf{p})(\mathbf{v}^\top \mathbf{p}) \\ &= \mathbf{v}^\top \mathbf{p} \mathbf{p}^\top \mathbf{v} \end{aligned}$$

因此每一个平面可以使用矩阵 $\mathbf{p} \mathbf{p}^\top$ 来计算误差，这样另外一个好处就是它是可以直接相加的：

$$\begin{aligned} \Delta(\mathbf{v}) &= \sum_{\mathbf{p} \in \text{planes}(\mathbf{v})} (\mathbf{v}^\top \mathbf{p})(\mathbf{p}^\top \mathbf{v}) \\ &= \sum_{\mathbf{p} \in \text{planes}(\mathbf{v})} \mathbf{v}^\top (\mathbf{p} \mathbf{p}^\top) \mathbf{v} \\ &= \mathbf{v}^\top \left( \sum_{\mathbf{p} \in \text{planes}(\mathbf{v})} \mathbf{K}_p \right) \mathbf{v} \end{aligned}$$

我们成这个相加之后得到的矩阵为每个顶点的Q矩阵。

## 边坍塌

到目前位置我们定义的是顶点的Q矩阵，可以轻易计算出新的顶点的误差。在本篇论文提出的方法中，简化具体操作是边坍塌。当一个边的两个顶点收缩到一个顶点时，那么这个新的顶点应该会有两个误差，也就用原来两个顶点的Q矩阵求，当然，这两个Q矩阵也是直接可以相加来求的，也就是每条边的Q矩阵为： $\mathbf{Q} = \mathbf{Q}_1 + \mathbf{Q}_2$ 。

那么如何求得新的顶点？也就是要最小化误差：

$$\mathbf{v} = \arg \min_{\mathbf{v}} \mathbf{v}^\top \mathbf{Q} \mathbf{v}$$

由于误差是二次误差，所以这个问题非常简单，也就是求解下面的方程：

$$\mathbf{Q} \mathbf{v} = 0$$

当然直接求解是会出问题的，因为得到 $\mathbf{v}$ 是一个0向量，而它实际上是个齐次坐标，齐次坐标最后一维如果是0是没有意义的。既然我们只希望优化的是其中的x, y, z部分。如果将上式展开：

$$\mathbf{v}^\top \mathbf{Q} \mathbf{v} = q_{11}x^2 + 2q_{12}xy + 2q_{13}xz + 2q_{14}x + q_{22}y^2 + 2q_{23}yz + 2q_{24}y + q_{33}z^2 + 2q_{34}z + q_{44}$$

对各个分量分别求导使得为0，等价求解：

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

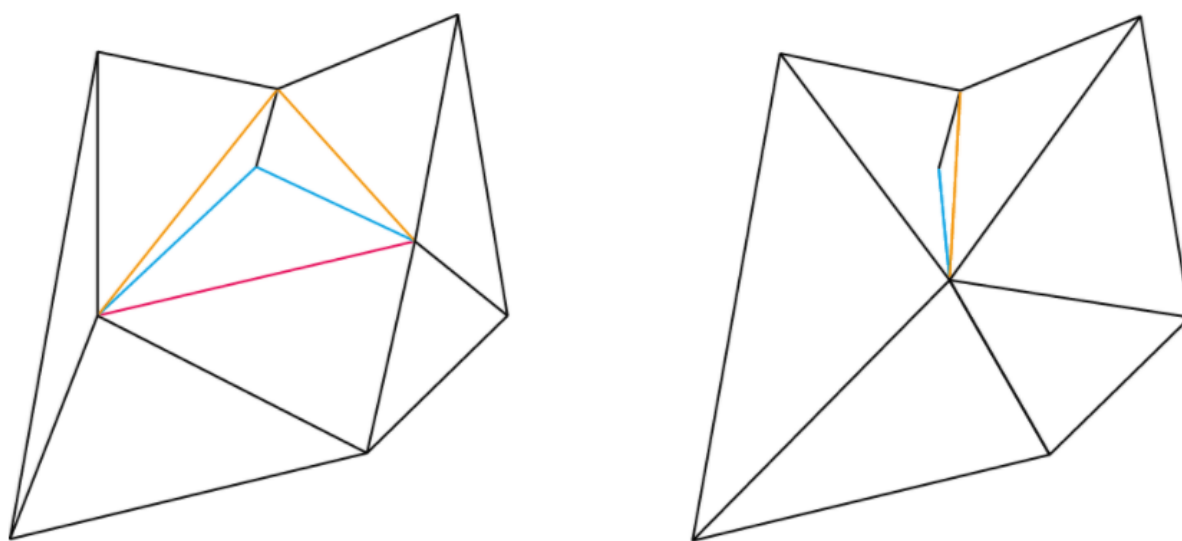
这样我们优化的就只是顶点坐标了。

如果上述方程可解，那么可以直接得到新的坐标值，如果不可解，可以选择两个端点或者中点。

## 判断Flip

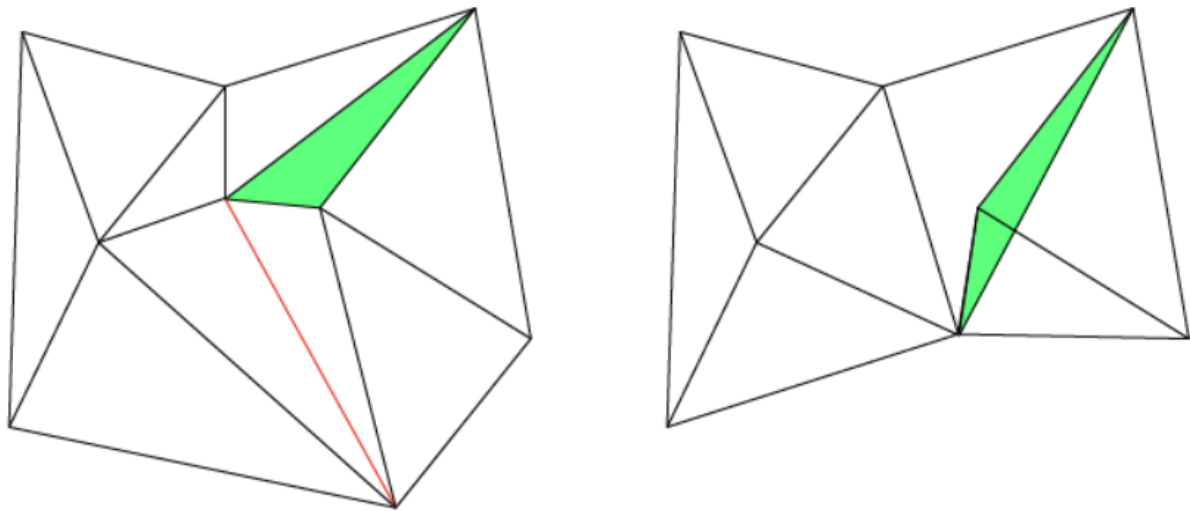
在实现过程中，发现会有两种flip出现：

- 一种是网格的边坍塌会造成网格的连接关系发生变化，或者说拓扑结构发生了变化，如下图：



对于这种flip的判断，主要是判断即将收缩的边的两个顶点延伸出来的边相交了几次。上图中，这两个顶点延伸的边一共有三次相交。一般来说相交次数为2次或者1次（当这个边为border时候）。通过这样的检查，可以排除掉这样的flip。

- 对于第二种，主要是网格的面的朝向（法向量的角度）发生了比较大的翻转，如下图：



这样的反转检查起来很简单，就是判断连接的三角形坍塌前与坍塌后的法向对比，如果法向量的角度大于某个值，就舍弃这条边的收缩。

## 记录回退

对回退操作的记录，一个可行的做法是维护一个操作栈（Stack）。栈的特性是先进后出，后进先出，这样保证了回退的时候首先退回的是最新的操作。另外，边坍塌的对偶操作，就是点的分裂成边（Split）。在回退时，只要记录了原先两个点的位置，分裂时候只需找到顶点，并且维护面以及边的关系即可。但是这里需要注意的一点，为了维护回退这个功能，我们不能将之前的点完全删除。比如发生了3次边坍塌操作分别是： $[v1, v2] \rightarrow v2$ ;  $[v3, v4] \rightarrow v3$ ;  $[v1, v3] \rightarrow v1$ ;

经过这几次坍塌之后，目前网格离  $v1, v2, v3, v4$  只剩下  $v1$ 。如果我们将网格重新compact之后，任何  $v1, v2, v3$  的信息都删去了，那么我们即使可以从  $v1$  回退到边  $[v1, v3']$ ，此时的  $v3'$  是一个新分配的顶点，接下来回退  $[v3] \rightarrow [v3, v4]$  时候，我们是无法通过存在栈中的  $v3$  来找到  $v3'$  的。因此为了回退，我们需要轻量维护之前已删去顶点的一些信息，比如他们的位置，或者ID应当保留。当进行回退时候，可以再次找到需要分裂的顶点。

## 具体实现

本次作业在之前写的HalfEdge基础上实现了基于二次方误差的边坍塌算法。需要注意的点有下面几个：

- 并不是所有的mesh都能放入到HalfEdge中，比如一些非流形等，使得每个边可能会有3个临接三角形。因此我调整了HalfEdge，使得它在读取时候会舍弃掉超过两个三角形的情况。另外还有一些单独的点，在放入HalfEdge中会自动被删除掉。
- 为了提高效率，避免每次简化一个边后都需要重新整理mesh，我对于每个三角形维护一个脏位（dirty flag）。当一个边坍塌时，该边的两个顶点相接的三角形脏位都置1，这样如果需要删除的边连接到这些三角形了，就会直接跳过，因为它们的顶点还有Q矩阵没有更新，因此计算的最新顶点可能不再是最优位置了。
- 在边坍塌算法中，我维护了一个优先队列。同时还有一个error threshold，当队列中弹出来的边的error大于error threshold时，就对mesh进行一个compact，也就是重新计算。那么为什么还要使用优先队列呢？直接将教育error threshold的边全部进行坍塌就好了？实际上在运行时候还会进行一个是否达到目标值的判断，也就是算法是随时可能退出的，不一定能达到error threshold。使用优先队列保证了不到达error threshold前收缩的边error是有小到大的。
- 对于HalfEdge坍塌之后，边，面的关系的维护需要一些耐心。

本次作业也实现了聚类的简化算法，相比于二次误差的简化算法来说，聚类算法更简单，因此也更快，相应的它的效果也更差。实现聚类的简化算法时，只要将落入同一个voxel的点聚合为一个点即可，这时候维护一个HalfEdge反而是一个效率比较低的操作，使用空间的VoxelHash是一个更高效的做法。

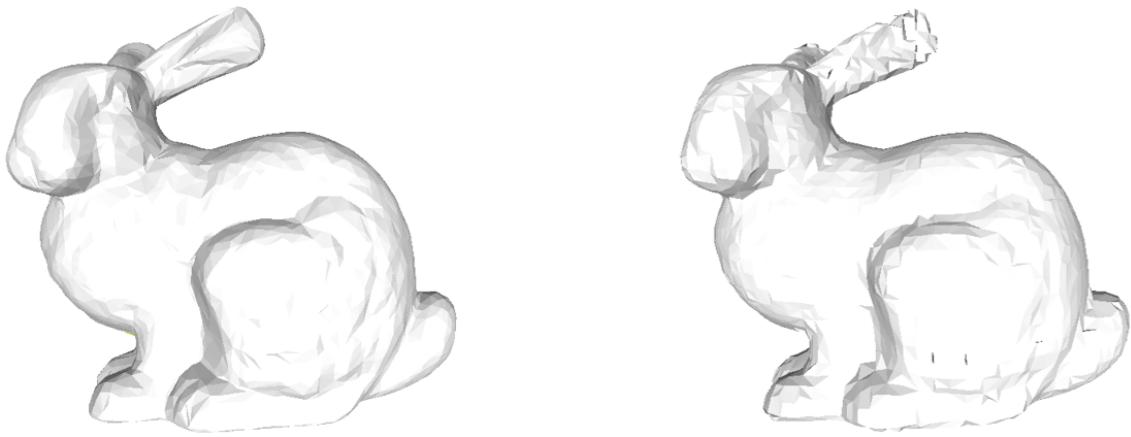
下面是简化效果：



Armadillo, Quadrics (left, 34594 triangles) and Clustering (right, 31656, triangles) Decimation.



Dragon, Quadrics (left, 8714 triangles) and Clustering (right, 8592 triangles) Decimation.



Bunny Quadrics (left, 6082 triangles) and Clustering (right, 6083 triangles) Decimation.

可以看到，简化数量级一致的情况下，二次方简化的效果更好，它更好地保留住了几何的细节特征，而且可以避免flip，而体素聚类的简化算法会造成flip，简化效果也更差。但是另一方面来说，它的速度会更快。

代码的实现在

<https://github.com/MyEvolution/Dragon/blob/main/src/Geometry/TriangleMesh/Processing/Decimation.h>,  
更多的内容可以查看视频。

谢谢老师与助教。