三维殷集程序进展

谭焱,邱云昊

September 16, 2022

提纲

- 1 程序背景
- ② 程序进展
 - 程序架构
 - 计算交线的优化
 - 粘合模块的修改
- ③ 后续工作

殷集研究背景

- 多相流中的几何和拓扑问题是求解动边界偏微分方程的核心问题.
- 现有方法对界面的几何和拓扑问题进行回避,导致了:
 - ① 对等距变换的流场不能保证几何性质.
 - 对同胚映射的流场不能保证拓扑性质.
 - 精度最高为二阶精度。
 - ◎ 很难对拓扑变化进行严格的处理.
- 我们的核心思想是用几何和拓扑的手段研究几何和拓扑的问题,其中首要工作在干殷集对流相建模。





二维殷集

- <mark>殷集</mark>: 空间中边界有界的正则半解析开集. 所有殷集构成的集合被称为殷空间, 记为 \mathbb{Y} .
- 二维空间中, 任一个殷集可以唯一表示为

$$\mathcal{Y} = \cup_j^{\perp \perp} \cap_i \operatorname{int}(\gamma_{j,i}),$$

约当曲线 $\gamma_{i,i}$ 是 \mathcal{Y} 内第 j 个连通分量的第 i 条边界.

• 实现了殷集上的布尔代数.

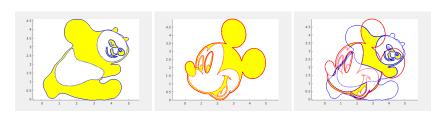


Figure 1: 二维殷集的交



黏合紧曲面

二流形的分类定理 有向的二维紧流形同胚干球面或轮胎面或轮胎面的连通和.





黏合紧曲面是一个二维连通紧流形或这种流形的商空间,其商映射将紧流形与一维CW复形同胚的子集粘在一起;将这个一维子集删除后该黏合紧曲面仍然是连通的.

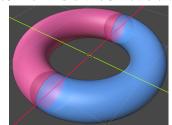
三维殷集的唯一表示

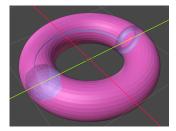
• 任一个殷集 $y \in Y$ 可以唯一表示为

$$\mathcal{Y} = \cup_j^{\perp \perp} \cap_i \text{int}(\Gamma_{j,i}),$$

黏合紧曲面 $\Gamma_{i,i}$ 是 \mathcal{Y} 的第 j 个连通分量的第 i 个边界.

- 连通分量个数等于正向黏合紧曲面的个数 (有界殷集) 或正向黏合紧曲面个数 +1(无界殷集).
- 洞的个数等于负向黏合紧曲面的个数.





布尔代数程序的实现方式

实现步骤

- 计算一个殷集边界上的自交线或两个殷集之间的交线.
- ② 黏合紧曲面沿交线剪开得到若干曲面片.
- ③ 根据交并补的需要删除曲面片或改变曲面片方向.
- 4 将曲面片重新粘合成黏合紧曲面集合.
- 動合紧曲面集合唯一表示一个三维殷集作为布尔运算结果.

• 代码模块

- ① class TriangleIntersection. 找到交线.
- ② class Triangulation. 沿交线重新三角化.
- ③ class Prepaste. 沿交线剪开得到曲面片.
- class RemoveOverlap. 恰当的保留曲面片.
- ⑤ class Locate. 恰当的保留曲面片.
- class Paste. 生成黏合紧曲面.
- 🗿 YinSet(). 构造殷集.

时间瓶颈分析

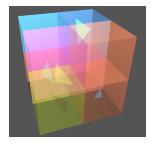
• 求交运算在同一图形的不同加密次数的模型上计算时间.

三角形/个	求交/秒	Ratio	三角化/秒	Ratio	总时间	Ratio
2.11×10^{3}	5.52×10^{-1}		1.63×10^{-1}		7.63×10^{-1}	
3.46×10^{4}	1.04×10^{2}	1.87	2.33×10^{0}	0.95	1.07×10^{2}	1.76
1.14×10^{5}	1.26×10^{3}	2.09	7.66×10^{0}	0.99	1.27×10^{3}	2.07
3.59×10^{5}	1.28×10^{4}	2.02	2.42×10^{1}	1.00	1.29×10^{4}	2.02
5.39×10^{5}	2.89×10^{4}	2.00	3.59×10^{1}	0.97	2.90×10^{4}	1.99

- 三角形求交和三角化占用求交程序大部分时间.
- 计算时间过长, 瓶颈在三角形求交, 需求时间复杂度更低的求交算法.
- 三角化的时间复杂度达到理论最优的 O(n).

使用空间划分降低求交计算时间度

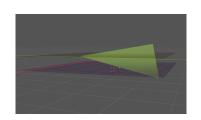
- 三角形相交局部发生,将三角形划分到不同的局部降低计算量.
- 建立空间八叉树结构,通过剪枝实现自适应细化.
- 假设三角形分布均匀可证计算时间复杂度为 O(nlogn).

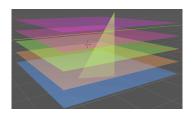


三角形/个	两两求交/秒	Ratio	空间划分/秒	Ratio
2.11×10^{3}	5.52×10^{-1}		4.26×10^{-1}	
3.46×10^{4}	1.04×10^{2}	1.87	5.14×10^{0}	0.89
1.14×10^{5}	1.26×10^{3}	2.09	1.36×10^{1}	0.82
3.59×10^{5}	1.28×10^{4}	2.02	3.44×10^{1}	0.80
5.39×10^{5}	2.89×10^{4}	2.00	4.85×10^{1}	0.84

针对殷集与网格求交优化

- 有限体积法基于网格的控制体,求解需大量控制体和殷集求交,使用前面的方法耗时过长,因此设计了一种加速的算法.
- 将殷集的每个三角形与所有与之相交的网格面求交得到若干交线.
- 将每条交线沿着网格面中的网格进行剪切得到若干交线段.
- 殷集与网格结合交线段完成三角化.





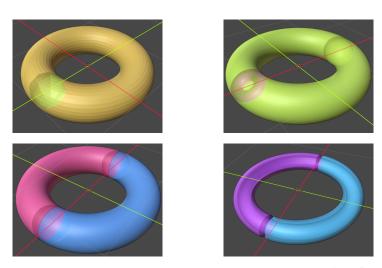
优化效果分析

- 不妨假设三角形与至多常数 N 个网格面相交.
- → 计算复杂度从 O(n₁n₂) 降为 O(n₂).
- 空间划分三角形求交与三角化计算时间接近, 优化效果有待验证.

三角形/个	空间划分/秒	比例	三角化/秒	比例
2.11×10^{3}	4.26×10^{-1}	0.72	1.63×10^{-1}	0.28
3.46×10^{4}	5.14×10^{0}	0.69	2.33×10^{0}	0.31
1.14×10^{5}	1.36×10^{1}	0.64	7.66×10^{0}	0.36
3.59×10^{5}	3.44×10^{1}	0.59	2.42×10^{1}	0.41
5.39×10^{5}	4.85×10^{1}	0.57	3.59×10^{1}	0.43

原 Paste 方法的问题

• 原 Paste 方法采用分类讨论证明粘合的正确性.



黏合紧曲面的性质

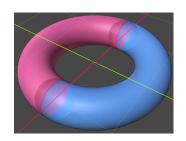
Theorem 3.5 (Jordan Curve Theorem [14]). The complement of a Jordan curve γ in the plane \mathbb{R}^2 consists of two components, each of which has γ as its boundary. One component is bounded and the other is unbounded; both of them are open and path-connected.

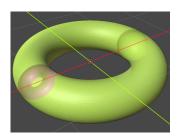
- 黏合紧曲面同样拥有类似性质.
- 黏合紧曲面是一个二维连通紧流形或这种流形的商空间,其商映射将紧流形与一维CW复形同胚的子集粘在一起;将这个一维子集删除后该黏合紧曲面仍然是连通的.



生成黏合紧曲面的方法

- 好配对黏合: 始终沿着一个连通分量黏合.
- 好配对黏合不一定是黏合紧曲面.
- 对于好配对黏合得到的连通分量的边界,沿自交线剪开反向并重新 进行好配对黏合(这时一定得到黏合紧曲面),将黏合得到的若干反 向的黏合紧曲面再反向可以得到正确定向的黏合紧曲面.

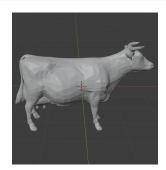




缺乏几何结构复杂的模型





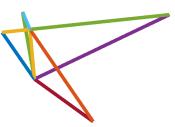


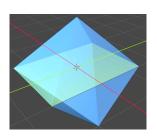
- ① Rabbit 与 Teddy 内部洞边界的方向朝外.
- ② cow 尾部有不可定向的曲面片.
- ③ 缺乏几何结构复杂的殷集测试模型.



通用三维测试模型的问题











后续工作方向

- 增加测试样例.
 - 熟悉已完成的三维殷集表面建模程序.
 - ② 截取简单殷集模型在复杂流场运行一段时间后的殷集.
 - ③ 使用 blender 构建拓扑结构复杂的模型.
 - ◎ 验证程序的正确性.
- 分析优化计算求交.
 - 分析布尔运算程序速度是否为瓶颈.
 - 检索更优的三角形求交和三角化算法.
- 重构现有程序.

请老师同学批评指正!