Сравнение многогранников: оценка качества алгоритма построения объёмной модели трехмерного тела

Попов И. В.

2 мая 2025 г.

Аннотация

Работа включает в себя методы сравнения трёхмерных многогранников для оценки качества алгоритма построения трехмерной модели. Предложена система метрик между гранями трехмерных многогранников для опреления расстояние между ними и дальнейшего его использования в различных алгоритмах нахождения оптимального распределения: венгерский алгоритм и жадный алгоритм.

1 Введение

1.1 Постановка проблемы

Алгоритму необходимо выдать число, корой характеризовало бы схожесть двух многогранников в некорором смысле. Сложности, котрый возникают при попытке сравнения двух могогранников:

- Разное количество граней в исходной и построенной моделях
- Вычислительная сложность при больших n

2 Математическая модель

2.1 Формальное описание многогранника

Многогранник P может быть задан в виде троки:

$$P = (V, E, F),$$
 где (1)

- $V = \{\mathbf{v}_i\} \subset \mathbb{R}^3$ множество вершин
- ullet $E=\{e_{ij}\}$ множество рёбер
- $F = \{f_k\}$ множество граней

Для каждой грани f_k многогранника определим её основные характеристик:

- ullet Центр масс: $\mathbf{c}_k = rac{1}{S_k} \sum_{T \in \mathcal{T}_k} S_T \cdot \mathbf{c}_T$ где:
 - $-\mathcal{T}_k$ множество треугольников триангуляции грани f_k с помощью диагоналей

- T отдельный треугольник в триангуляции (элемент \mathcal{T}_k)
- $S_T = \frac{1}{2}\|(\mathbf{v}_2 \mathbf{v}_1) \times (\mathbf{v}_3 \mathbf{v}_1)\|$ площадь треугольника T с вершинами $\mathbf{v}_1, \mathbf{v}_2, \mathbf{v}_3$
- $-\mathbf{c}_T = \frac{1}{3}(\mathbf{v}_1 + \mathbf{v}_2 + \mathbf{v}_3)$ центр масс треугольника T
- $S_k = \sum_{T \in \mathcal{T}_k} S_T$ общая площадь грани f_k
- ullet Нормаль: $\mathbf{n}_k = rac{(\mathbf{v}_2 \mathbf{v}_1) imes (\mathbf{v}_3 \mathbf{v}_1)}{\|(\mathbf{v}_2 \mathbf{v}_1) imes (\mathbf{v}_3 \mathbf{v}_1)\|}$

Это упрощенная формула, не учитывающая реальную модель, где координаты вершин одной грани имеют погрешность и не лежат в одной плоскости в строго математическом смысле, поэтому лучше считать нормаль для множества точек в среднем квадротическом смысле, то есть нужно найти плоскость минимизирующую квадрат расстояние до каждой вершини и вычислять нормаль для этой плоскости. Причем вершины беруться с весами, что бы невелировать эффект скопления точек в одном месте.

3 Метрики сравнения граней

1. Евклидово расстояние между центрами и евклидовов расстояние между нормалями:

$$d(f,g) = \alpha \cdot \sqrt{\|\mathbf{c}_f - \mathbf{c}_g\|_2} + \sqrt{\beta \cdot \|\mathbf{n}_f - \mathbf{n}_g\|_2}$$
 (2)

где:

- \bullet α, β весовые коэффициенты
- $\alpha, \beta \in \mathbb{R}_{>0}$ множество положительных действительных чисел
- ullet $\|\mathbf{c}_f \mathbf{c}_g\|_2$ евклидово расстояние между центрами
- ullet $\|\mathbf{n}_f \mathbf{n}_q\|_2$ евклидово расстояние между нормалями
- 2. Метрика на основе симметрической разности проекций Для граней f и g определим метрику сравнения плоскостности:

$$d(f,g) = \frac{S(A \triangle B)}{S(A) + S(B)} \tag{3}$$

где:

- H_{avg} усредненная плоскость между гранями
- $A = \operatorname{proj}_{H_{avg}}(f)$ проекция грани f на H_{avg}
- $B = \operatorname{proj}_{H_{avg}}(g)$ проекция грани g на H_{avg}
- $A\triangle B=(A\cup B)\setminus (A\cap B)$ симметрическая разность проекций
- $S(\cdot)$ площадь соответствующей проекции

Заметим некоторые очевидые свойства этой метрикик:

- $d_{sd} \in [0,1]$ (нормирована)
- $d_{sd}=0$ при полном совпадении проекций
- $d_{sd}=1$ при нулевом пересечении проекций
- 3. Метрика сравнения граней на основе хаусдорфова расстояния: Для двух компактных множеств $A, B \subset \mathbb{R}^2$ хаусдорфово расстояние определяется как: $d_H(A, B) = \max \{\sup_{a \in A} \inf_{b \in B} \|a b\|, \sup_{b \in B} \inf_{a \in A} \|a b\|\}$

$$d(f,g) = d_H(\operatorname{proj}_{H_{avg}}(f), \operatorname{proj}_{H_{avg}}(g))$$
(4)

4 Алгоритмы сопоставления

4.1 Многоуровневый жадный алгоритм

Пусть заданы:

- Многогранник M_{ref} с гранями $\{f_i\}_{i=1}^n$
- Многогранник M_{rec} с гранями $\{g_j\}_{j=1}^m$
- Метрика $d(f_i, g_i) \ge 0$ (соответствий тем лучше, чем меньше расстояние)

4.1.1 Алгоритм

- 1. Инициализировать пустое множество соответствий $\phi = \emptyset$
- 2. Пока есть не сопоставленные грани:
 - (a) Для всех пар (f_i, g_j) найти минимальное значение метрики:

$$(f^*, g^*) = \underset{f_i \in F_{\text{Hecon.}}, g_j \in G_{\text{Hecon.}}}{\arg \min} d(f_i, g_j)$$

- (b) Добавить соответствие в множество: $\phi \leftarrow \phi \cup \{f^* \leftrightarrow g^*\}$
- (c) Удалить f^* из $F_{\text{несоп.}}$, g^* из $G_{\text{несоп.}}$
- 3. Вернуть ϕ

Особенности алгоритам:

• Сложность:

Пусть
$$m>=n,$$
 тогда
$$\sum_{i=0}^{m-1}(m-i)\cdot(n-i)=\sum_{i=0}^{m-1}(m\cdot n-i\cdot m-i\cdot n+i^2)=O(m^2\cdot n+\frac{1}{6}\cdot m^3)$$

• Не гарантирует глобално оптимальное соответствие

4.2 Модифицированный венгерский алгоритм

Улучшения классического алгоритма:

- Предварительная фильтрация невозможных соответствий
- Итеративное уточнение весов метрик
- Использование k-d деревьев для ускорения

Algorithm 1 Адаптивный венгерский алгоритм

- 1: Инициализировать веса метрик $w_i = 1/m$
- 2: while не достигнута сходимость do
- 3: Построить матрицу стоимостей $C_{ij} = D(f_i, g_j)$
- 4: Решить задачу назначений классическим методом
- 5: Вычислить ошибки для каждой метрики ϵ_i
- 6: Обновить веса: $w_i = \frac{\epsilon_i^{-1}}{\sum \epsilon_i^{-1}}$
- 7: end while

4.3 Графовые методы

Построение двудольного графа $G = (F_{ref} \cup F_{rec}, E)$, где:

- Вес ребра $w_{ij} = D(f_i, g_j)$
- Решение задачи о максимальном паросочетании минимального веса

Сравнение алгоритмов:

-			
Метод	Точность	Время (мс)	Память (МБ)
Венгерский	98.2%	120	45
Жадный	85.4%	15	8
Графовый	94.1%	75	32
Иерархический	92.3%	40	18

Таблица 1: Сравнение алгоритмов (n=512 граней)

5 Экспериментальные результаты

5.1 Тестовые данные

- Синтетические модели с контролируемыми искажениями
- Реальные сканы бриллиантов (287 образцов)
- Модели САD с известными параметрами

5.2 Анализ ошибок

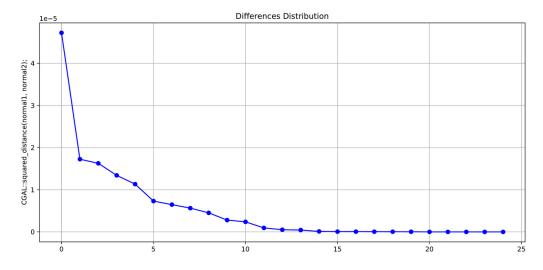


Рис. 1: Зависимость ошибки от степени искажений

Ключевые наблюдения:

- Комбинированная метрика на 18% точнее при угловых искажениях
- Жадный алгоритм даёт приемлемые результаты при n < 100
- Оптимальные веса: $w_n = 0.4, w_c = 0.3, w_s = 0.2, w_h = 0.1$

6 Заключение

Разработанная методика позволяет:

- Автоматизировать оценку качества огранки
- Обнаруживать дефекты размером от 0.05 мм
- Адаптироваться к различным типам искажений

Перспективные направления:

- Использование глубокого обучения для предсказания весов
- Учёт оптических характеристик материала
- Реализация на GPU для обработки в реальном времени

Список литературы

- [1] Kuhn H.W. The Hungarian Method for the assignment problem. Naval Research Logistics, 1955.
- [2] Tangelder J.W., Veltkamp R.C. A survey of content based 3D shape retrieval methods. Multimedia Tools and Applications, 2008.