

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №2
ПО КУРСУ "АЛГОРИТМЫ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ
ГЕОМЕТРИИ"

Построение и анализ триангуляции Делоне

Самохина Алина, 904a

18 декабря 2019 г.

1 Постановка задачи

Дано: Файл исходных данных: облако из n точек на плоскости. Точки изображают фигуру.

Требуется: Оценить периметр и площадь фигуры на основе аппроксимации её границы многоугольником.

Программа для решения задачи должна выполнять:

1. Ввод заданного массива точек
2. Построение триангуляции Делоне
3. Удаление "длинных" рёбер, чья длина превышает заданный порог
4. Построение оболочки-огibaющей оставшегося подграфа в виде многоугольника
5. Вычисление и вывод периметра и площади полученного многоугольника
6. Визуализацию исходного множества точек и полученной оболочки

1.1 Описание данных

Исходные данные задаются в текстовом файле. Первая запись – число точек, далее координаты точек, разделенные пробелом. Координаты точек – целые числа в диапазоне размеров экрана компьютера.

1.2 Выходные данные

На выходе программа должна показать: имя файла исходных данных, периметр и площадь построенной фигуры, изображение облака точек и многоугольной границы.

2 Алгоритм решения

2.1 Описание алгоритма

В рамках данной задачи рассматривается несколько подзадач:

1. Построение триангуляции Делоне
2. Удаление "длинных" рёбер из триангуляции
3. Построение огибающей получившегося подграфа
4. Вычисление периметра и площади

2.1.1 Построение триангуляции Делоне

Построение триангуляции Делоне было выполнено с использованием библиотеки `scipy.spatial` для Python. Данная реализация использует библиотеку `Qhull` и, соответственно, следующий алгоритм построения триангуляции Делоне:

1. Точки, поданные на вход, отображаются на параболоид с использованием суммы квадратов координат
2. В трёхмерном пространстве строится выпуклая оболочка полученных точек с помощью алгоритма quickhull (алгоритм быстрой оболочки)
3. Нижние грани выпуклой оболочки проецируются на исходную плоскость, образуя триангуляцию Делоне

Сложность данного алгоритма в среднем - $O(n \log n)$, по сложности алгоритма построения выпуклой оболочки QuickHull.

2.1.2 Удаление "длинных" рёбер

В данной лабораторной работе удаление "длинных" рёбер реализовано следующим образом. Программа проходит по массиву треугольников построенной триангуляции. В новую триангуляцию без "длинных" рёбер попадают те треугольники, в которых все рёбра не превышают по длине $\mu + 1.5\sigma$, где μ - средняя длина ребра по всем треугольникам, а σ - стандартное отклонение. Данное значение было получено эмпирически. Сложность операции $O(n)$, так как Эйлером было доказано, что количество треугольников в триангуляции Делоне - $O(n)$.

Data: массив всех треугольников триангуляции Делоне - *tri*

Result: массив треугольников триангуляции, не содержащих "длинных" рёбер - *tri_new*

```

for треугольник  $\in$  tri do
    Подсчёт длины каждого из трёх рёбер
    if каждое ребро  $< \mu + 1.5\sigma$  then
        | добавить треугольник  $\rightarrow$  tri_new
    end
end

```

Algorithm 1: Удаление длинных рёбер

2.1.3 Построение огибающей подграфа в виде многоугольника

Данная операция также выполняется за $O(n)$. Алгоритм проходит по массиву треугольников новой триангуляции, составленной на предыдущем шаге. Составляет список рёбер и количество их вхождений в триангуляцию. В следующем проходе по массиву рёбра, встречающиеся в триангуляции единожды, добавляются в огибающую подграфа.

Data: массив треугольников триангуляции, не содержащих "длинных" рёбер - `tri_new`

Result: Массив рёбер огибающей подграфа - `hull`

инициализировать словарь рёбер `edges` **for** *треугольник* \in *tri* **do**

```
    for ребро  $\in$  треугольник do
        if ребро  $\notin$  edges then
            | добавить ребро  $\rightarrow$  edges
            | edges[ребро].количество := 1
        else
            | edges[ребро].количество := edges[ребро].количество + 1
        end
    end
end
for ребро в edges do
    if edges[ребро].количество = 1 then
        | добавить ребро в hull
    end
end
```

Algorithm 2: Построение огибающей

2.1.4 Вычисление площади и периметра

Периметр фигуры считается как сумма рёбер огибающей подграфа.

Сложность - $O(n)$

Площадь фигуры считается как сумма треугольников триангуляции без "длинных" рёбер.

Сложность - $O(n)$

3 Инструкция по работе с программой

1. Запустить скрипт `main.py/jupyter-notebook main.ipynb`
2. Выбрать картинку, с которой будет работать программа:
 - Выбрать рыб/птиц с помощью нажатия "f"/"b"
 - Из предложенного диапазона выбрать номер картинки и ввести его
3. Появляется окно с визуализацией результатов
4. После закрытия окна визуализации можно заново выбрать картинку, нажав "1" или завершить работу с программой.

4 Выводы

В данной работе были реализованы алгоритмы, позволяющие построить триангуляцию Делоне и с её помощью найти контур фигуры, а также подсчитать её площадь и периметр за $O(n \log n)$, где n - количество точек в файле входных данных.

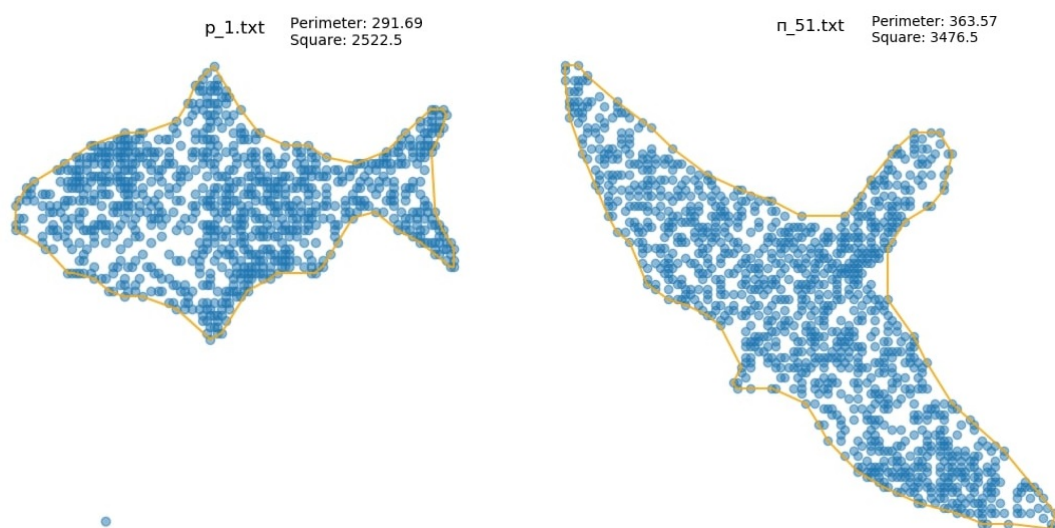


Рис. 1: Примеры работы программы