# Протяженные 2d объекты: нахождение разрезов

# Введение

Хотим научиться восстанавливать границы между объектами на картинке сегментации, так как отдельные объекты на картине могут "склеиваться". Задача взята из статьи, полную версию которой можно прочитать по ссылке в материалах.

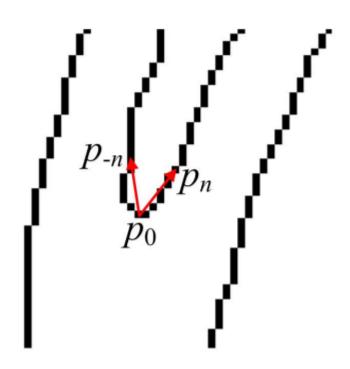


# Этапы работы

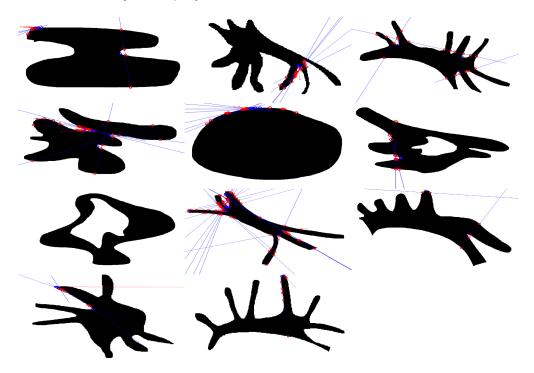
Поиск точек перегиба (junction points)

Для решения данной задачи был руками сгенерирован набор тестовых данных, в которых были изображены картинки, подобные тем, что изображены в статье. Затем, при помощи библиотеки opencvбыл выполнен следующий алгоритм:

- 1. Ищем границу объекта.
- 2. Проходимся по границе. Допустим мы находимя в точке P[i]. Рассмотрим векторы P[i 15] P[i] и P[i] P[i + 15]. Если угол между ними будет больше некоторого условного значения (типа 120 градусов), то считаем, что данная точка является junction point.

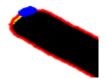


Однако, сложность этого подхода заключается в поиске оптимальных предельных значений угла. На текущий момент имеется следующий результа:



Как видно, на текущий момент есть следующие проблемы:

1. Пока есть проблема, что выделяются даже перегибы, которые "перегибаются в обратную сторону". Проблему можно исправить, если научиться находить нормальный вектор поверхности.



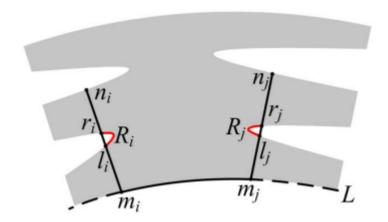
2. Далее есть множественные артефакты, которые должны исправится хорошо подобранными параметрами.

**UPD:** Эти проблемы по большей степени решены после добавления максимального расстояния, на которое могут буть удалены соседи от рассматривоемой точки.

#### Построение разрезов

Для построения разрезов воспользуемся, следующим алгоритмом:

- 1. Для каждой точки разреза построим "касательную" (приближенно). На рисунке это  $r_i l_i$ . Находим точки пересечения этой прямой с границей объекта, выбираем самую ближнюю от рассматриваемой точки  $R_i$  (на рисунке  $m_i$ ).
- 2. Далее, мы строим матрицу W(i,j) размера N × N, где N количество точек перегиба, по следующему алгоритму. Для каждой пары точек перегиба введем следующую весовую функцию: \$W(i, j) = \frac{min(m\_i l\_i, m\_j l\_j)}{max(m\_i l\_i, m\_j l\_j)}\$. Эта функция позволяет определить, насколько две точки перегиба "близки" к одной и той же границе.
- 3. Строим наибольшее паросочетание, что сумма весов, выбранных ребер, была наибольшей. Это можно сделать с помощью "Алгоритма сжатия цветков" или аналога. К сожалению, пока что я не очень понимаю, как это сделать ©



На текущий момент сделано построение этих касательных и нахождения пересечений с границей. Однако, я не смог сделать "идеальный" алгоритм поиска этих точек перегиба, поэтому с написанием алгоритма могут возникнуть проблемы.

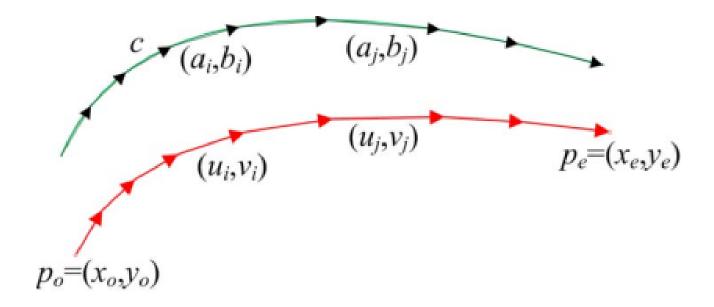
**UPD:** Сделал очень простой алгоритм, который соединяет точки, у которых точки пересечения касательных находятся ниже всего на картинке, затем, эти точки удаляются из всего набора, и процесс повторяется. Получается не очень хорошо, в силу неточности поиска точек перегиба, но, тем не менее, уже имеется какой-то результат.



#### Почти параллельная линия разреза

Для построение почти параллельной линии будем поступать следующим образом:

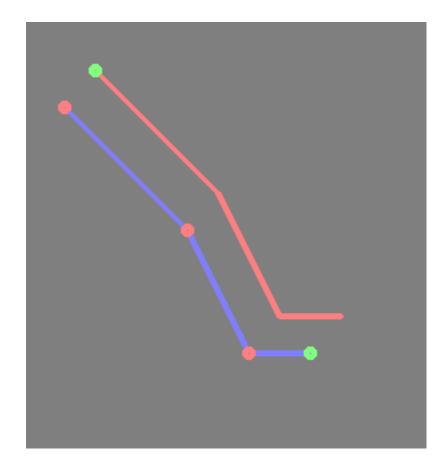
- 1. Ищем нижнюю границу объекта. Для этого пройдемся по границе и будем выбирать те вектора, которые имеют неотрицательную координату по х.
- 2. Далее воспользуемся алгоритмом из статьи для построения линии разреза.



$$\mathbf{X} = \left(-\mathbf{I} + \frac{1}{n}\mathbf{A}^T\mathbf{A}\right)\mathbf{P} + \frac{1}{n}\mathbf{A}^T\mathbf{M}.$$

where, 
$$\mathbf{X} = \begin{bmatrix} u_1 \ v_1 \ u_2 \ v_2 \ \cdots \ u_n \ v_n \end{bmatrix}^T$$
,  $\mathbf{P} = \begin{bmatrix} -a_1 - b_1 - a_2 - b_2 \cdots - a_n - b_n \end{bmatrix}^T$ ,  $\mathbf{M} = \begin{bmatrix} x_e - x_o \\ y_e - y_o \end{bmatrix}$ , and  $\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \cdots \end{bmatrix}$ .

После многочисленных попыток реализовать данный алгоритм, получаются крайне странные результаты. А именно, строится кривая, похожая на почти параллельную, но она не соединяет заданные точки :



Пример работы алгоритма с простыми кривыми. На этой картинке зеленые точки должны быть соединены красной линией.

### Вывод

Получилось добиться хоть какого-то построения этих разрезов, однако работа несомненно требует улучшений:

- 1. Необходим больший набор данных и какая-то метрика качества для оценки результатов.
- 2. Необходимо научиться более точно определять точки перегиба.
- 3. Нужно сделать более точный алгоритм построения разрезов (например, использовать тот же самый Алгоритм сжатия цветков).
- 4. Нужно делать разрезы "почти параллельными" границе, потому что просто проводить прямую плохое решение, как видно на результатах.

#### Структура проекта

- images все картинки.
  - o other картинки для вставок в README.md
  - o result результаты исполнения алгоритма для картинок из test
  - o resultcombo все результаты в одной картинке, для удобной демонстрации
  - o test тестовые данные
- junctionpoints здесь все реализации для поиска этих самых junction points

#### Комментарии 28.03.2024

- 1. Подумать про зашумление границы.
- 2. Сделать более реалистичные данные, которые больше похожи на те, что в статье.
- 3. Поправить пока что те ошибки, что имеются (не те точки выделяются и тд)

### Комментарий 25.04.2024

- 1. Нужно "Найти границы и от них вглубь попробовать спрятать разрезы" для построения более точных разрезов.
- 2. Учитывать расстояние от соседей до рассматриваемой точки, чтобы перегибы искались точнее

# Вопросы на будущее

- 1. Что является входными данными? Черно-белая маска? (Ответ: да)
- 2. Что является результатом решения? Черно-белая маска, у которой выделены разрезы? (Ответ: да)
- 3. Есть ли датасет? (Ответ: нет, нужно для начала сделать что-то руками)
- 4. Какая метрика качества? (Ответ: пока не понятно)

#### Материалы

- 1. Статья про задачу
- 2. Статья про алгоритм поиска junction points
- 3. Алгоритм сжатия цветков