

# Содержание

<b>1</b>	<b>Фурмолировка задачи</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Условия упрощения алгоритма</b>	<b>2</b>
2.1	Фурмалировка условий упрощения алгоритма . . . . .	2
2.2	Уточним первое условие . . . . .	2
2.3	Уточним второе условие . . . . .	3
2.4	Уточним третье условие . . . . .	3
<b>3</b>	<b>Входные данные</b>	<b>3</b>
3.1	Область обработки входных данных . . . . .	3
3.2	Обработка входных данных . . . . .	4
3.3	Итоговые Входные данные . . . . .	5
<b>4</b>	<b>Алгоритм</b>	<b>5</b>

# 1 Фурмолировка задачи

## 2 Условия упрощения алгоритма

### 2.1 Фурмалировка условий упрощения алгоритма

Так как мы пишем программу, что бы облегчить себе задачу, будем искать куда поставить почтаamt методом переуюора. Но перебор длжен быть организован так, что:

1. Точек куда можно поставить почтаamt конечно, и их количество должно быть  $a < n < b$  ( $10^5 < n < 10^6$ ).
2. Для каждой точки можно определить скалярную функцию входных данных(центры активности(далее ЦА), зоны запрета полета(далее NFZ), населенности в районе).
3. Входные данные должны быть осмысленны.

### 2.2 Уточним первое условие

Теперь определим  $a$ ,  $b$ . Переменная  $a$  отвечает за то что бы не упрасить задачу до одной точки. Я думаю  $a$  должно быть таким, что расстояние между точками меньше 100метров. Площадь Маската  $3500 \text{ km}^2$  откуда получаем  $a \approx \frac{35 \cdot 10^8}{100^2} = 35 \cdot 10^4$ , а если учесть что  $1/3$  маската это малонаселенные горы получаем  $a \approx 10^5$ . Значение  $b$  можно определить из времени выполнения программы. Дадим напрмер на алгорим 10 минут. количество операций которое можно провести за это время можн опонять из такой программы:

```
1 import datetime
2 t = datetime.datetime.now()
3 i = 0
4 while (datetime.datetime.now() - t).seconds < 30:
5     i += 1
6 print(i * 20)
```

Вывод программы зависит от устройства на котором она запущена. У меня выдала 792801540 или примерно  $8000 \cdot 10^5$  и если на одну точку

брать хотя бы 800 простых операций получаем  $b \approx 10^6$

Итак первое условие  $10^5 < n < 10^6$

## 2.3 Уточним второе условие

Для начала определим еще один важный фактор. Наша программа расставляет почтамты последовательно и от наиболее загруженного к наименее загруженному, отсюда получаем ситуацию: стоит почтамт и не так далеко находится ЦА. Мы конечно хотим поставить почтамт рядом с ЦА, но тут уже стоит один. Отсюда следствие: функция должна учитывать так же уже поставленные почтамты.

2.1 функция должна опираться на уже поставленные почтамты

## 2.4 Уточним третье условие

Проблема в том, что точных данных по населенности у нас нет. Поэтому мы пришли к упрощению: Маскат распределен на регионы, где население распределено равномерно. Если внутри региона видно сильное разделение, то мы искусственно разделим этот регион на "подрегионы" и поделим население так, как нам покажется правильным, что бы население в "подрегионах" было  $\pm$  равномерно.

То-есть все данные должны быть проработаны на правдивость и поэтому результат программы должен быть так же осознан (должен подвергнуться критике со стороны человека)

# 3 Входные данные

## 3.1 Область обработки входных данных

Как мы понимаем, люди не будут использовать почтамат если он находится в 10km от их дома. Так же очевидно, что чем дальше почтамт от их дома, тем меньше они будут им пользоваться. Я бы взял расстояние до 2km и функцию от расстояния  $f(R) \sim \frac{1}{R^2}$  или даже  $f(R) \sim \frac{1}{R^3}$ .

Так же с ЦА. люди из ЦА пойдут к почтамту только если он очень близко, поскольку в бизнес центре или складе время-деньги, а в магазинах люди веселятся так что не готовы идти далеко в этом и смысл торговых центров. Отсюда радиус  $< 500m$  а  $f(R) \sim \frac{1}{R^3}$ .

NFZ будут обрабатываться просто как точки, где поставить почтаматы нельзя.

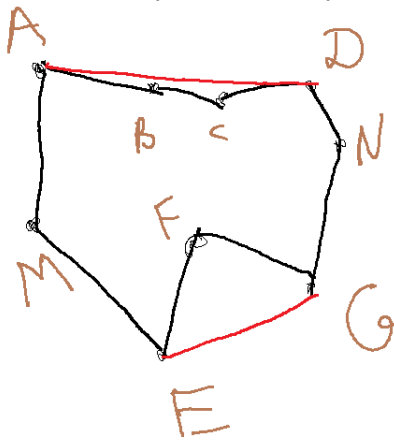
### 3.2 Обработка входных данных

На вход алгоритм получит точки(определяющие регионы), населенность регионов, точки(определяющие ЦА), рейтинг(рейтинг ЦА который создан субъективно, но пропорционален количеству посылок, отправляемых из ЦА).

Мы хотим их привести к данным, которые проще обрабатывать. Поэтому превратим регионы в набор точек каждой из которых будет присвоено значение населенности.

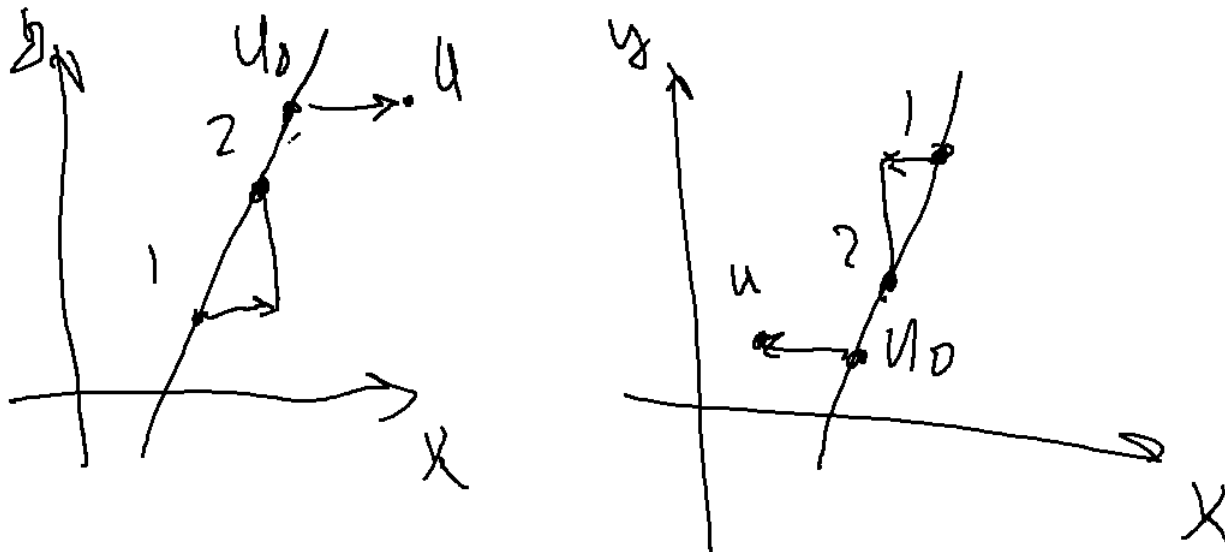
**Проблема:** Регионы - не всегда выпуклые многоугольники значит определить принадлежит ли точка многоугольнику нельзя просто проверив принадлежит ли точка всем полуплоскостям образованными гранями.

**Решение:** Изменим многоугольник вырезая вершины так, что он станет выпуклым. Получим:



в данном случае остается проверить для точки  $U = (x, y)$ ,  $U \in ADGEM \cap U \notin FEG \cap U \notin ABCD$ .

Как же найти такие EFG? Как мы знаем уравнение прямой выглядит так:  $\frac{x - x_1}{x_2 - x_1} = \frac{y - y_1}{y_2 - y_1}$ . Теперь как определить что точка лежит справа? Можно просто посмотреть где прямая через  $U$  пересекает ось  $X$  например:



Подставим  $y$  от  $U$  в уравнение получим:  $x_3 = \frac{(y_U - y_1)(x_2 - x_1)}{y_2 - y_1} + x_1$   
 тогда  $U_0 = (x_3, y_U)$  тогда если точка 2 лежит правее точки 1 то и  $U$  долж-  
 на лежать правее точки  $U_0$  получаем по знаку  $\frac{(y_U - y_1)(x_2 - x_1)}{y_2 - y_1} \equiv x_2 - x_1$   
 просокращав получим  $\frac{y_U - y_1}{y_2 - y_1} > 0$ . Случай  $U \in \frac{x - x_1}{x_2 - x_1} = \frac{y - y_1}{y_2 - y_1}$  нужно  
 рассмотреть отдельно но пусть в таком случае будем считать, что при-  
 надлежит.

### 3.3 Итоговые Входные данные

Итак мы упростили ввод до точек каждой из которой принадлежит яр-  
 лык ЦА или просто регион и какая то цифра хорактерезующая количество  
 отправок.

## 4 Алгоритм