### МИНОБРНАУКИ РОССИИ

# САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ

«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)

Кафедра Информационных систем

#### ПРАКТИЧЕСКАЯ РАБОТА

по дисциплине «Теория принятия решений»

Тема: Применение методов линейного и динамического программирования для решения практических задач (по вариантам)

**В**АРИАНТ: **39** 

Студент гр. 0372	Масленников К.М
Преподаватель	 Степуленок Д.О.

Санкт-Петербург

# Содержание

2.1 Условие задачи 2	3
2.2 Формализация задачи	4
•	
2.2 Решение задачи	. 5

### 2.1 Условие задачи 2

В районе города, схема которого изображена на рисунке, рассматривается возможность размещения пожарных участков (возможные точки размещения обозначены номерами, линии соответствуют дорогам, а закрашенные эллипсы - природным объектам). Стоимость размещения участка в каждой из точек указана в табл. 1). Требуется найти такое размещение участков, при котором стоимость была бы минимальна, но (манхеттенское) расстояние от каждого перекрестка до ближайшего участка было не более 3.

Рис. 1. «Схема города»

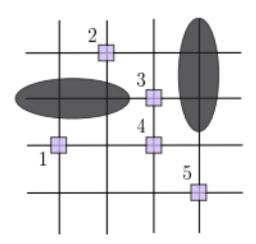


Таблица 3: Стоимость размещения участка

Расположение	Стоимость, д.е.
1	10
2	10
3	40
4	25
5	10

# 2.2 Формализация задачи

Представленная задача является «задачей о покрытии». Нам потребуется найти покрытие наименьшего веса. Таким образом, нам необходимо решить задачу по нахождению оптимального расположения участков и все затраты свести к минимуму.

Пропишем функцию цели, опираясь на данную в условии таблицу. Введем переменную  $x_i$ , принимающую значения 0 или 1, где 0 – это существование пожарного участка, а 1 - нет.

Функция цели:

$$F = 10x_1 + 10x_2 + 40x_3 + 25x_4 + 10x_5 \rightarrow min$$

Коэффициенты при х в функции цели, будут являться одним из параметров ограничений.

Для удобства и поиска верных ограничений мы обозначим каждое пересечение по порядку (слева направо) соответственно и рассмотрим каждый перекресток в отдельности.

При составлении кода в дальнейшем считаем, что один перекресток будет равен одному ограничению в матрице ограничений.

Рассмотрим первый перекресток

Из условия нужно учесть, что расстояние от каждого перекрестка до ближайшего участка должно быть <= 3. Значит, первый перекресток может обслуживаться только 2-ым и 3-ым пожарным участком. Учтем, что один перекресток может быть обслужен одной или более пожарной частью и, основываясь на данном анализе, составим ограничение для 1-ого пересечения:

1) 
$$x_1 * 0 + x_2 * 1 + x_3 * 1 + x_4 * 0 + x_5 * 0 \ge 1$$

Подобными рассуждениями воспользуемся и для составления ограничений для других перекрестков.

2) 
$$x_1 * 0 + x_2 * 1 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 0 \ge 1$$
  
3)  $x_1 * 0 + x_2 * 1 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 0 \ge 1$   
4)  $x_1 * 1 + x_2 * 1 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$   
5)  $x_1 * 1 + x_2 * 0 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 0 \ge 1$   
6)  $x_1 * 1 + x_2 * 0 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$   
7)  $x_1 * 1 + x_2 * 1 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$   
8)  $x_1 * 1 + x_2 * 0 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$   
9)  $x_1 * 1 + x_2 * 0 + x_3 * 0 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$   
10)  $x_1 * 1 + x_2 * 0 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$   
11)  $x_1 * 1 + x_2 * 0 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$ 

12)  $x_1 * 0 + x_2 * 0 + x_3 * 1 + x_4 * 1 + x_5 * 1 \ge 1$ 

# 2.2 Решение задачи

Рис. 1. «Результат»

```
xMin =

1
1
0
0
0
1

fMin = 30
errorCode = 0
extra =

scalar structure containing the fields:
   time = 0
   status = 5
```

Размещением участков, при котором стоимость была бы минимальна, но расстояние от каждого перекрестка до ближайшего участка было <= 3, будут являться 1-ый, 2-ой и 5-ый перекресток, при это минимальные затраты при таком размещении будут равны 30.