

## 基于 GA 遗传算法求解市辖区内多起点防疫物资发放路径规划问题

**摘要：**全国防疫政策放开初期，感染人数剧增，新冠防治药物等防疫物资紧缺。天津市人民政府拟以区为单位，向辖区内各社区发放一批医疗物资。本文将该问题抽象为 MTSP 多旅行商问题，并建立数学模型；以 5 个定点作为起点，30 个随机点作为途经点，模拟天津市南开区内物资发放情形；选用 GA 遗传算法，编写 Python 程序，对该模拟问题进行求解；顺利求解出路径规划结果，并对其进行分析与讨论；最后提出了未来进一步研究方向。

**关键词：**MTSP 多旅行商问题、GA 遗传算法、路径规划、组合优化、防疫物资发放

### 1. 问题描述

全国防疫政策放开初期，感染人数剧增，百姓在短时间内的集中购买，导致新冠防治药物等防疫物资紧缺。为妥善满足百姓需求，天津市人民政府拟以区为单位，向辖区内各社区发放一批防疫物资。现以天津市南开区为例，假设待发放防疫物资集中在各地段医院，为尽快将物资发放到各社区，避免二次倒手，南开区政府决定为每一所囤积物资的医院安排一辆运输车，将物资直接从医院发放至各社区，跳过街道层级。每一辆运输车发放完成后，需返回所属医院，听从统一调遣；而每辆运输车运力有限，仅能负责有限数量的社区；为保证发放效率，需确保每辆运输车仅途径各社区一次，往返医院一次，便可完成发放任务；且各地段医院并非均布在各社区附近，无法提前确定各医院所负责社区。

求解：如何规划路线，能在满足以上要求的情况下，使辖区内各运输车走过的总路程最短？

### 2. 问题分析

#### 2.1 问题抽象

根据问题描述，可将该问题抽象为 MTSP 多旅行商问题：以各医院作为起点，各社区作为途经点，各运输车作为多个旅行商；“发放完成后返回医院”，意味着各旅行商的路径均是闭合环路；“运力有限”，意味着各环路所包含的点不能过多；“仅途径各社区一次，往返医院一次”，意味着经过各点有且仅有一个环路；“无法提前确定所负责社区”，意味着途径点的划分与排序要同时考虑。

## 2.2 MTSP 问题简述

“MTSP 多旅行商问题”是一类经典的组合优化问题，类属运筹学范畴。它是传统“TSP 旅行商问题”的升级版，是“VRP 车辆路径规划问题”的简化版或松弛版。与传统 TSP 问题相比，MTSP 问题包含多个旅行商，须同时考虑途径点的划分与排序问题，在同等问题规模的情况下，MTSP 问题的复杂度较 TSP 问题明显提高，求解思路也不尽相同；与 VRP 问题相比，由于不精确考虑容量、时间窗等问题，MTSP 问题虽在复杂度方面与 VRP 问题相差不大，但在建模与求解方面，难度则有所降低。

近年来，TSP 问题及 VRP 问题的求解方法渐趋成熟。相比之下，关于 MTSP 问题的研究则略显单薄，成熟的参考资料也并不丰富。故本文选取 MTSP 问题，这一经典但又具有一定难度的运筹优化问题，作为研究对象；利用本学期所学及课外知识，力求为 MTSP 问题的研究尽自己的一点绵薄之力。

## 3. 数学建模

### 3.1 模型抽象

该问题可等效抽象简化为以下数学模型：

①将南开区辖区等效为 $\rightarrow 1000 \times 1000$  的二维平面

②将辖区内各地段医院等效为 $\rightarrow$ 平面 5 个固定点，作为各环路起、终点。该 5 点坐标依次为 (250, 750)，(750, 750)，(500, 500)，(250, 250)，(750, 250)

③将辖区内各社区等效为 $\rightarrow$ 平面内 30 个随机点，作为途经点。其坐标随机指定，由此即可保证 5 个起点与途经点分布的相对不均匀性，符合原题设要求。

由此，原问题即可等效抽象简化为 $\rightarrow$ 该 35 个点集范围内的 MTSP 问题。其中旅行商个数=5，即需规划 5 条闭合环路，每条环路以 5 个固定点其中之一作为起、终点（相对的概念），并使得 35 个点集中的各点属于且仅属于 1 条环路。在此前提下，求解使得 5 条环路总路程最短的路径规划。

易知，该模拟问题与原问题相比，虽问题规模及各点位置不尽相同，但问题原理上是完全等效的。故求解该模拟问题的算法也同样适用于求解原问题，本文后续便借助求解该模拟问题，来等效求解原问题。

需说明一点：30 个途经点的“随机性”是指其位置的生成机理是随机的，而非人为指定的。但一旦生成，30 个途径点的坐标便保持固定不动，与 5 个起点的坐标一并保存，作为本问题的数据集，后续的求解均是围绕该数据集展开的。不过求解过程中使用的算法是适用所有类同的数据集的，本文选定数据集只是为了便于论证算法正确性。

35 个数据点的位置如“图 1”所示，其中红色点表示 5 个起点，蓝色点表示 30 个途经点。

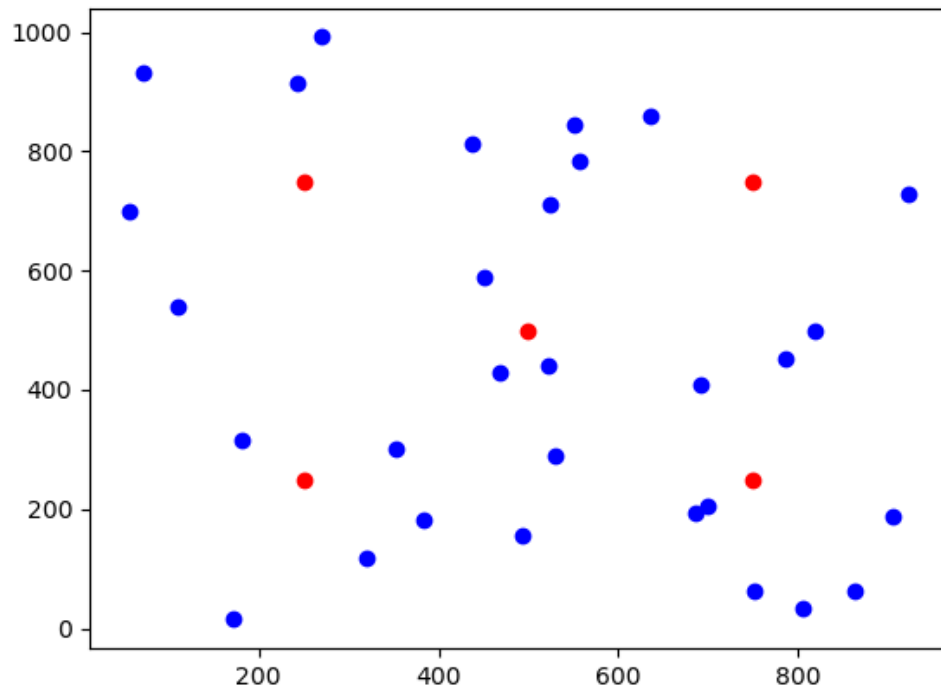


图 1

### 3.2 模型假设

现规定原问题满足如下假设：

- 1) 各运输车容量相同，各社区物资需求量相同，且每辆运输车容量恰好=6\*各社区物资需求量；故安排每辆运输车负责 6 个社区，恰好覆盖所有 30 个社区。
- 2) 各点之间的路程用直线距离代替。
- 3) 不考虑指定送达顺序要求、交通实时情况等无关因素。

基于以上假设，可将模拟问题进一步简化为：35 个点集内的 MTSP 问题，旅行商数=闭合环路数=5，每条环路仅包含 1 个固定起点，包含 6 个随机途经点。35 个点集中各点属于且仅属于 1 条环路。在此前提下，求解使得 5 条环路总路程最短的路径规划。

## 4. 算法选择

本文选用 GA 遗传算法求解该 MTSP 问题，GA 遗传算法类属启发式算法。现对该算法选择作解释说明。

### 4.1 为何选择启发式算法

MTSP 问题类属 NP 完全问题，复杂度极高，在问题规模较大时，应用传统精确式算法（如线性规划、动态规划、分支定界法），虽能确保得到全局最优解，但其收敛时间过慢，客观上无法实现；而启发式算法虽不能保证所得解一定是全局最优解，但可实现在多项式时间内快速收敛，适合大规模问题的求解。

原问题所求实际问题，背景选取为市辖区，其问题规模可想而知十分庞大；而大规模问题往往对解的最优性要求并非十分严苛，例如本问题，在市辖区范围内，总路程上几公里甚至几十公里的差距，均可忽略不计。模拟问题规模虽并非如原问题那般庞大，但为了寻找等效求解原问题的方法，也应考虑原问题的规模来选择算法求解模拟问题。故针对该模拟问题，应选用启发式算法进行求解，并且可以对算法进行优化，力求所得解尽量逼近全局最优解，弥补其不足。

### 4.2 为何从诸多启发式算法中选择 GA 遗传算法

针对路径规划问题，较为有效的主流启发式算法为蚁群算法和遗传算法。但蚁群算法由于其正反馈机制，并不十分适合多目标规划问题，常用于求解 TSP 问题或单起点的 VRP 问题。而本问题不仅为 MTSP 多旅行商问题，且为多起点的 MTSP 问题，规划目标过多，应用蚁群算法建模求解难度较大；而遗传算法并未对多目标问题显示出明显的不适应性，依然可以正常求解。故本文选取 GA 遗传算法来求解该多起点的 MTSP 问题。

## 5. 求解过程

### 5.1 GA 遗传算法流程

1) 定义个体基因型

2) 初始化构造种群

开始遗传迭代，预设迭代次数

3) 自然选择——定义目标函数，根据目标函数值计算个体适应度，适应度越高存活几率越大，刷新种群

4) 基因交叉（个体交配）——原种群个体两两交配，基因交叉重组，产生新的子代并替换父代，刷新种群

5) 基因变异——个体基因型发生随机变异，刷新种群

是否已达预设迭代次数？ No——返回步骤 3) Yes——进入步骤 6)

- 6) 遗传迭代结束，保存最终种群
- 7) 寻找最终种群中最优个体（适应度最高），计算其目标函数值，即为算法最终所得解

## 5.2 各步骤具体定义、推算

针对本文所求模拟问题，对遗传算法各步骤函数、变量进行具体定义

### 5.2.1 个体基因型 entity

个体基因型为 30 个途经点的排序。

如：entity\_1=[10, 28, 15, 4, 6, 20, 23, 24, 29, 22, 12, 8, 26, 18, 21, 0, 27, 25, 13, 16, 7, 5, 2, 1, 3, 14, 19, 11, 17, 9]

### 5.2.2 目标函数 aimfunction 及适应度函数 fitness

目标函数为个体基因型所规划的 5 条环路路程之和——将个体基因数据 6 个为 1 组，分成 5 组；第 1 组对应第 1 个固定起点，与之构成第 1 条环路；第 2 组对应第 2 个固定起点，与之构成第 2 条环路；以此类推，规划出 5 条环路，计算总长度。

可知，本问题为目标函数最小化问题。目标值函数值越小，解的性质越好，对应个体的适应度应越高。故将个体适应度定义为个体目标函数值的倒数。

### 5.2.3 自然选择 selection

应用“轮盘赌法”进行自然选择，其思想为——一个个体被选中的概率与其适应度函数的大小成正比。用概率公式表示为：

$$p(x_i) = \frac{f(x_i)}{\sum_{i=1}^n f(x_i)}$$

其中，n 为种群中个体总数，f(x) 为个体适应度函数值。

轮盘赌实现方法：生成 1 个 [0, 1] 之间的随机数 r。若  $r \leq q_1$ ，则选择  $x_1$ ；若  $q_{i-1} < r \leq q_i$ ，则选择  $q_i$ ，其中  $2 \leq i \leq n$ 。 $q_i$  被称为染色体 i 的累计概率，其公式为：

$$q_i = \sum_{j=1}^i p(x_j)$$

#### 5.2.4 基因交叉（个体交配）crossover

常规遗传算法常使用“单点交叉法”，通过下例易于理解：

父代基因型：

Father=101011110010101110100

Mother=010001001100011110101

单点交叉得到子代基因型：

Son=101011110000011110101

Daughter=010001001110101110100

而本文针对所求问题定义基因型的特殊性，由于基因型将划分成 5 段路径，为尽可能多地影响多段路径，故优化基因交叉方法为“随机双点交叉法”，其中 2 个交叉点位置随机确定，每个迭代轮次中的每个个体，交叉点位均不同，保证了最大化全局搜索，提高了最终解的全局最优性。通过下例易于理解：

父代基因型：

Father=101011110010101110100

Mother=010001001100011110101

单点交叉得到子代基因型：

Son=101011111100011110100

Daughter=010001000010101110101

#### 5.2.5 基因变异 mutation

通过随机交换个体基因中 2 数据的位置来实现基因变异，通过下例易于理解：

Entity\_old=101011110010101110100

Entity\_new=10100111001010111100

#### 5.2.6 运行参数定义

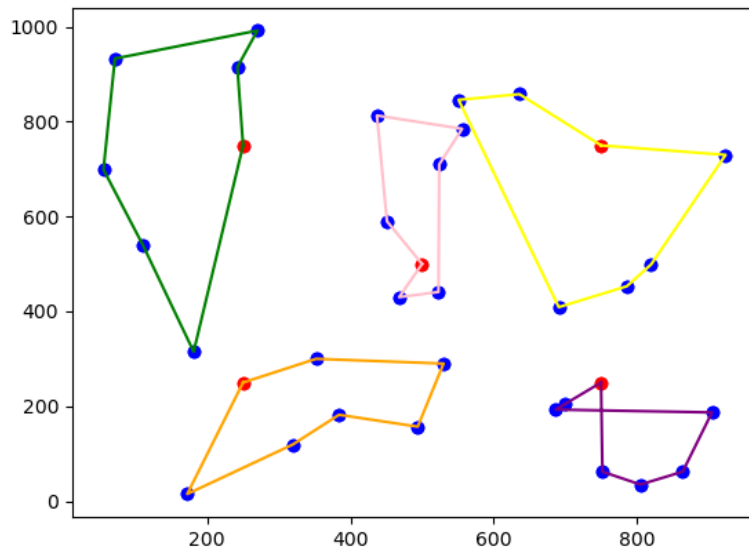
entity_num=100	#每个种群中个体数
GA_times=6000	#遗传迭代次数
cross_prob=0.4	#基因交叉概率
mut_prob=0.02	#基因变异概率

有关算法其他具体内容，详见附件中程序源码 MTSP\_GA.py

## 6. 结果分析与讨论

### 6.1 算法所求得“最优解”及收敛过程

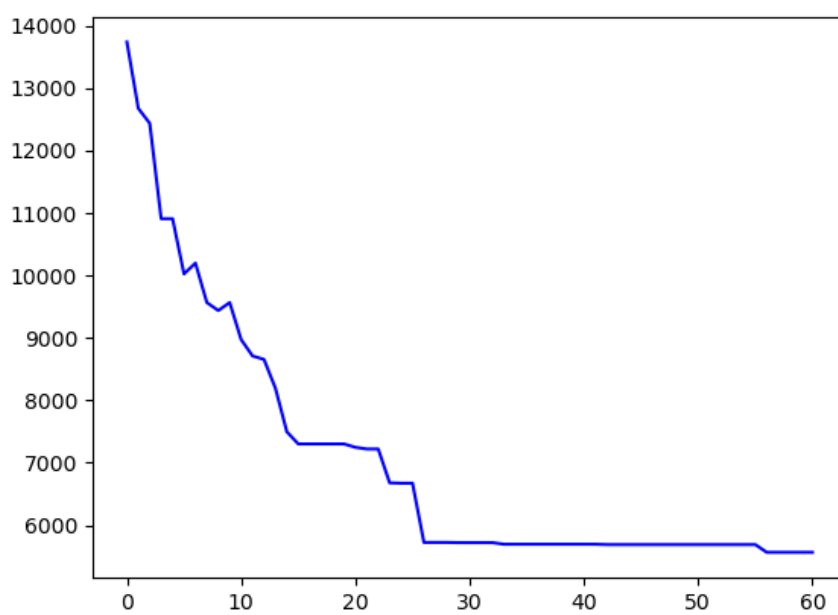
#### 6.1.1 “最优解”



最优解=[0, 27, 25, 20, 4, 6, 15, 28, 9, 17, 24, 23, 22, 26, 12, 8, 10, 29, 1, 2, 13, 16, 18, 21, 19, 14, 3, 11, 5, 7]

最短路径=5565.380000000001

#### 6.1.2 收敛过程



## 6.2 时间花销

程序共运行完整的 GA 遗传算法 10 次，总耗时在 10 分钟左右，平均每次算法耗时约为 1 分钟。针对本问题的规模——途经点数=30、闭合环路数=5、种群所含个体数=100、遗传迭代次数=6000，该时间花销较为理想，可以评定为在较短时间内实现了解的快速收敛。

## 6.3 最终解的最优性

本文所采用的算法共有 2 处提高了最终解的最优性：首先，基因交叉创新采用了“随机双点交叉法”，保证了解的全局搜索性；其次，程序共运行了完整的 GA 遗传算法 10 次，通过提高尝试次数而提高逼近全局最优解的概率。

经实验验证，运行 100 次与运行 10 次完整 GA 遗传算法所求得的最优解十分相近，数值相差在 20 以内，误差率=0.3%，故可以评定为最终解收敛于全局最优解。

综上所述，本文所选用的 GA 遗传算法很好地求解了模拟问题，由问题的等效性可知，该算法亦适用于求解原问题，可以在较短的时间内得到全局最优性极佳的最终解，故原问题得解。

## 7. 未来研究方向

### 1) 继续改良 GA 遗传算法

由于启发式算法最终解的最优性与初始可行解有较大关系，为了使初始可行解尽可能落在全局最优解邻域内，针对本问题，可尝试联合 K-means 聚类算法，构建初始种群，使其尽可能落在全局最优解邻域内，进一步提高最终解的最优性。

### 2) 尝试使用蚁群算法

蚁群算法虽并不十分适合多目标规划问题，但并非完全不可为之，只是建模与求解较为复杂困难；由于其正反馈性质，采用蚁群算法很有可能会使解较早的收敛于全局最优解，其收敛性也许会比解的搜索性较为随机的遗传算法更优秀。

### 3) 考虑容量限制，将问题建模为 CVRP 问题

本模型一个重要假设是“各运输车容量相同，各社区物资需求量相同，且每辆运输车容量恰好=6\*各社区物资需求量”，并不十分贴近实际情况，较为理想化，未来可个性化定义各运输车容量、各社区需求量，将问题转化为“CVRP 带容量限制的车辆路径规划问题”，进行建模求解，更具现实意义。



**致谢：**

感谢段老师和郑老师一学期以来的教导，通过选修“运筹学”这门我培养方案外的课程我受益匪浅！

值此新年佳节之际，祝老师们新年快乐，阖家幸福，万事顺遂！

本论文和 python 程序几乎 100% 原创，故参考文献较少，还请老师理解~

**参考文献：**

[1] <https://blog.csdn.net/WFRainn/article/details/80458246>