

Part 1 数学模型

1.1 问题简述

带时间窗取送货车辆路径规划问题是有有限的车辆服务一系列需求, 每个需求要求在某一位置取货并送至另一位置交货。我们需要将一对位置（一个需求）交由同一车辆访问, 并保证先取货后送货, 同时还需要满足载重和时间窗要求。

1.2 假设、参数和变量说明

重要假设

- (1) 允许卡车在节点时间窗开始前到达, 但只有时间窗开始时才能为节点提供服务（取货或者送货）
- (2) 需求不一定可以由所有的车辆服务, 一部分需求只能由特定的一部分车辆服务（载重、车辆体积等原因）
- (3) 每辆车有载重限制, 有自己的出发节点和结束节点（两者不必相同, 节点均有自己的时间窗, 算例中其时间窗均设为和规划期一致）; 车辆的出发节点不一定相同
- (4) 变形: 车辆具有不同的速度

参数（ n 个需求, m 架车辆）

$P = \{1, \dots, n\}$	提取节点集合
$D = \{n + 1, \dots, n + n\}$	交付节点集合
$(i, i + n)$	需求 i
$K, K = m$	车辆集合
K_i	可服务需求 i 的车辆集合
P_k	车辆 k 的可访问提取节点集合
D_k	车辆 k 的可访问交付节点集合
$k \in K_i \Leftrightarrow i \in P_k \wedge i \in D_k$	对应关系
$T_k = 2n + k, T'_k = 2n + m + k$	车辆 k 的出发节点和结束节点
C_k, V_k	车辆 k 的载重及速度
$[a_i, b_i]$	节点 i 的时间窗
s_i	在节点 i 的服务时间
$l_i; l_i \geq 0 \text{ for } i \in P, l_i = -l_{i-n} \text{ for } i \in D$	在节点 i 的载重变化
d_{ij}	节点 i 和节点 j 之间的距离

图与节点集合

$$G(V, A), N = P \cup D, V = N \cup \{T_1, \dots, T_m\} \cup \{T'_1, \dots, T'_m\}, A = V \times V$$

$$G_k(V_k, A_k), N_k = P_k \cup D_k, V_k = N_k \cup \{T_k\} \cup \{T'_k\}, A_k = V_k \times V_k$$

变量设置

$x_{ijk}; i, j \in V, k \in K; 0-1 \text{ 型}$	车辆 k 经过 (i, j) 为 1, 否则为 0
$s_{ik}; i \in V, k \in K; \text{连续型, 非负}$	车辆 k 开始服务节点 i 的时间
$L_{ik}; i \in V, k \in K; \text{连续型, 非负}$	车辆 k 服务节点 i 之后的载重
$z_i, i \in P; 0-1 \text{ 型}$	需求 i 被满足为 1, 否则为 0

目标及约束条件

$$\min \alpha \sum_{k \in K} \sum_{(i,j) \in A} d_{ij} x_{ijk} + \beta \sum_{k \in K} (S_{\tau'_k, k} - a_{\tau_k}) + \gamma \sum_{i \in P} z_i \quad (1)$$

Subject to:

$$\sum_{k \in K} \sum_{j \in N_k} x_{ijk} + z_i = 1 \quad \forall i \in P \quad (2)$$

$$\sum_{j \in V_k} x_{ijk} - \sum_{j \in V_k} x_{j, n+i, k} = 0 \quad \forall k \in K, \forall i \in P_k \quad (3)$$

$$\sum_{j \in P_k \cup \{\tau'_k\}} x_{\tau_k, j, k} = 1 \quad \forall k \in K \quad (4)$$

$$\sum_{i \in D_k \cup \{\tau_k\}} x_{i, \tau'_k, k} = 1 \quad \forall k \in K \quad (5)$$

$$\sum_{i \in V_k} x_{ijk} - \sum_{i \in V_k} x_{jik} = 0 \quad \forall k \in K, \forall j \in N_k \quad (6)$$

$$x_{ijk} = 1 \Rightarrow S_{ik} + s_i + t_{ij} \leq S_{jk} \quad \forall k \in K, \forall (i, j) \in A_k \quad (7)$$

$$a_i \leq S_{ik} \leq b_i \quad \forall k \in K, \forall i \in V_k \quad (8)$$

$$S_{ik} \leq S_{n+i, k} \quad \forall k \in K, \forall i \in P_k \quad (9)$$

$$x_{ijk} = 1 \Rightarrow L_{ik} + l_j \leq L_{jk} \quad \forall k \in K, \forall (i, j) \in A_k \quad (10)$$

$$L_{ik} \leq C_k \quad \forall k \in K, \forall i \in V_k \quad (11)$$

$$L_{\tau_k k} = L_{\tau'_k k} = 0 \quad \forall k \in K \quad (12)$$

模型目标(1)为最小化所有车辆的行驶距离总和、客户的等待时间总和、未满足需求数；

约束(2)为需求满足约束；

约束(3)为限制需求的 pickup 和 delivery 只能由同一辆车服务；

约束(4) (5)为车辆的开始约束和结束约束；

约束(6)为流量平衡约束；

约束(7)(8)为时间约束（可消除子圈）；

约束(9)为先取后送约束；

约束(10)(11)(12)为载重约束。

约束完善与变形

$$S_{ik} + s_i + d_{ij}/V_k \leq S_{jk} + (1 - x_{ijk}) * M; \forall k \in K, \forall (i, j) \in A_k \quad (7')$$

$$L_{ik} + l_j \leq L_{jk} + (1 - x_{ijk}) * M; \forall k \in K, \forall (i, j) \in A_k \quad (10' - 1)$$

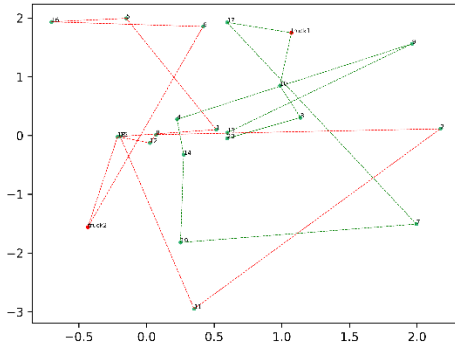
$$L_{ik} + l_j \geq L_{jk} - (1 - x_{ijk}) * M; \forall k \in K, \forall (i, j) \in A_k \quad (10' - 2)$$

1.4 模型实现代码

1.5 测试及结果

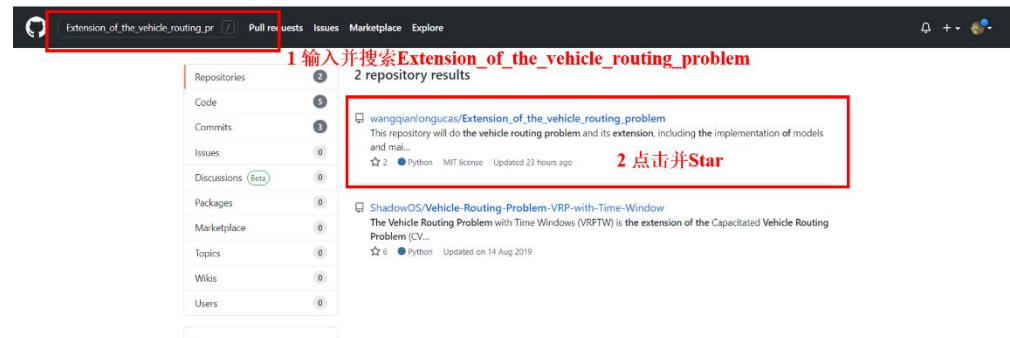
(1) 算例生成

(2) 求解结果



1.6 GitHub 仓库

最近我在 GitHub 上建了一个仓库 (Extension_of_the_vehicle_routing_problem)，将分享 VRP 问题及其扩展的一些学习实现代码，包括模型复现、主流算法实现等。欢迎大家 Star 和 Fork！



https://github.com/wangqianlongucas/Extension_of_the_vehicle_routing_problem.git

现在仓库里模块化了代码（输入数据，模型，输出），还包括算例生成模块和文件夹生成模块。

1.7 参考文献

Ropke, Stefan, and David Pisinger. "An adaptive large neighborhood search heuristic for the pickup and delivery problem with time windows." *Transportation science* 40.4 (2006): 455-472.