

变量说明

常量

D 待机地域集合, $D_1, D_2 \in D$

Z 转载地域集合, $Z_1, Z_2, \dots, Z_6 \in Z$

F 发射点集合, $F_1, F_2, \dots, F_6 \in F$

FA_1 第一阶段中待机地域 D_1 对应发射点集合

FA_2 第一阶段中待机区域 D_2 对应发射点集合

FB 第二阶段中发射点集合

J 道路节点集合, $J_1, J_2, \dots, J_6 \in J$

V 所有节点集合, $V = D \cup Z \cup F \cup J$

E 所有可行路径集合

E_1 道路节点之间的其他道路可行路径集合

E_2 道路节点之间的主干道可行路径集合

E_3 道路节点与发射点之间的可行路径集合

E_4 道路节点与转载地域之间的可行路径集合

A_i, B_i, C_i 位于待机地域 D 的发射装置集合

$Device$ 发射装置集合

$v_{A1}, v_{A2}, v_{B1}, v_{B2}, v_{C1}, v_{C2}$ A,B,C 类发射装置在主干道和其他道路上的行驶速度

d_{ij} 弧 (i, j) 间距离

0-1 决策变量

$x_{ij device_k}$ 若发射装置 k 经过路径 (i, j) 则取 1, 否则取 0;

$y_{ij device_k device_l}$ 若在经过路径 (i, j) 发生发射装置 k 与发射装置 l 追及则取 1, 否则取 0;

$z_{i device_j}$ 若发射装置 j 到发射点 i 进行发射则取 1, 否则取 0;

变量

$R_{i device_j}$ 发射装置 j 到达点 i 的时间, 其中 $R_{D_i device_j}$ 为发射装置 j 在待机地域 D_i 出发时间;

第一阶段数学模型

目标函数

题目优化目标为暴露时间最短, 在第一阶段的求解过程中, 我们需要最小化每个发射装置从出发到达发射点的暴露时间总和, 得到目标函数如下所示

$$\min \sum_{D_i \in D} \sum_{device_k \in Device} \left(\max_{i \in FA_1 \cup FA_2, device_j \in Device} R_{i device_j} \bullet z_{i device_j} - R_{D_i device_k} \right)$$

约束条件

约束 1: 保证每个发射点由且仅由一个发射装置完成发射任务, 其中 $z_{i device_j}$ 若发射装置 j 到发射点 i 进行发射则取 1, 否则取 0;

$$\forall i \in FA_1 \cup FA_2 : \sum_{device_j \in Device} z_{i device_j} = 1$$

约束 2: 保证每个发射装置出发完成发射任务, 对 $i = 1, 2$ 有

$$\forall device_j \in A_i \cup B_i \cup C_i : \sum_{i \in FA_i} z_{i device_j} = 1$$

约束 3: 保证每个路口节点的出度入度一致

$$\forall i \in Z \cup J, \forall device_k \in Device : \sum_{j \in V} x_{ij \ device_k} - \sum_{j \in V} x_{ji \ device_k} = 0$$

约束 4: 变量 $R_{i \ device_k}$ 表示发射装置 k 到达点 i 的时间, 当发射装置 k 从点 i 经过弧 (i, j) 到达点 j , 若弧 (i, j) 为连接发射点与道路节点之间的可行路径或者主干道, 则不会发生两车冲突的情况, 该发射装置到达点 j 的时间为到达点 i 的时间与经过弧 (i, j) 所用时间之和, 约束如下所示

$$R_{D_i \ device_k} \geq 0$$

$$\forall (i, j) \in E_2, \forall device_k \in Device : R_{i \ device_k} + d_{ij}/v_{device_k \ 1} - R_{j \ device_k} \leq (1 - x_{ij \ device_k}) \bullet M$$

$$\forall (i, j) \in E_3, \forall device_k \in Device : R_{i \ device_k} + d_{ij}/v_{device_k \ 2} - R_{j \ device_k} \leq (1 - x_{ij \ device_k}) \bullet M$$

若弧 (i, j) 为连接道路节点之间的其他道路, 则有可能发生两车追及的情况, 若在弧 (i, j) 上发射装置 k 需要等待发射装置 l 通过, 假设发射装置 k 速度可以保持与发射装置 l 一致, 则发射装置 k 到达点 j 的时间与发射装置 l 到达点 j 的时间, 约束如下所示

$$\forall (i, j) \in E_1 \cup E_4, \forall device_k, device_l \in Device : R_{i \ device_l} + d_{ij}/v_{device_l \ 2} - R_{j \ device_k} \leq (1 - x_{ij \ device_k}) \bullet M$$

引入 0-1 变量 $y_{ij \ device_k \ device_l}$ 描述这一情况, 若发生则取该值为 1, 否则为 0, 则对于道路节点之间的其他可行路径, 有

$$\begin{aligned} \forall (i, j) \in E_1 \cup E_4, \forall device_k, device_l \in Device : & (R_{i \ device_l} + d_{ij}/v_{device_l \ 2}) \bullet y_{ij \ device_k \ device_l} + \\ & (1 - y_{ij \ device_k \ device_l}) \bullet (R_{i \ device_k} + d_{ij}/v_{device_k \ 2}) - R_{j \ device_k} \leq (2 - x_{ij \ device_k} - x_{ij \ device_l}) \bullet M \end{aligned}$$

其中当 $R_{i \ device_l} < R_{j \ device_k}$ 且 $R_{i \ device_l} + d_{ij}/v_{device_l \ 2} > R_{j \ device_k} + d_{ij}/v_{device_k \ 2}$ 同时满足时有 $y_{ij \ device_k \ device_l}$ 取值为 1, 将该逻辑约束线性化, 引入中间 0-1 变量 a_1, a_2 , 得到约束如下所示

$$R_{i \ device_l} - R_{j \ device_k} < (1 - a_1) \bullet M$$

$$R_{j \ device_k} + d_{ij}/v_{device_k \ 2} - R_{i \ device_l} + d_{ij}/v_{device_l \ 2} < (1 - a_2) \bullet M$$

$$y_{ij \ device_k \ device_l} \leq a_1$$

$$y_{ij \ device_k \ device_l} \leq a_2$$

$$y_{ij \ device_k \ device_l} \geq a_1 + a_2 - 1$$

$$a_1, a_2 \in \{0, 1\}$$