

# NOTES FOR PAPER

*Create by*

CHEN HUANNENG

*Update at*  
21 February 2025



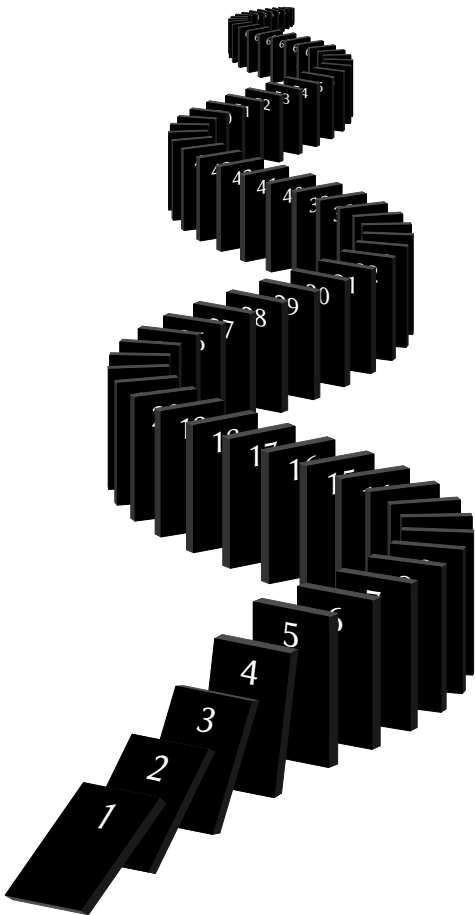
*Final review by*  
Abel



# Notes for Paper

Mira hacia el cielo, eres infinito  
Romperás el capullo, volarás tan alto  
Sigue avanzando, has llegado lejos

Mira Hacia El Cielo  
G.E.M.



Chen Huaneng (Abel)  
Xiamen University  
huanengchen@foxmail.com



# Contents

<i>Preface</i> .....	iii
<b>1 TDRP: Truck and Drone collaborative Routing Problem</b> .....	<b>1</b>
<b>1 Theoretical Basis</b> .....	<b>3</b>
1.1 Traveling Salesman Problem .....	3
1.2 Vehicle Routing Problem .....	4
<b>2 Traveling Salesman Problem with Drone</b> .....	<b>7</b>
2.1 Flying Sidekick Traveling Salesman Problem .....	7
2.1.1 Flying Sidekick Traveling Salesman Problem with Multiple Drops .....	12
2.2 Parallel Drone Scheduling Traveling Salesman Problem .....	19
<b>3 Traveling Salesman Problem with multiple Drones</b> .....	<b>21</b>
<b>4 multiple Traveling Salesman Problem with Drones</b> .....	<b>23</b>
<b>5 Vehicle Routing Problem with Drones</b> .....	<b>25</b>
<b>6</b> .....	<b>27</b>
<b>2 TSDD: Truck Support Drone Delivery</b> .....	<b>29</b>
<b>3 Datasets for Traveling Salesman Problem with Drone</b> .....	<b>33</b>
<b>7 Datasets used in FSTSP-MD</b> .....	<b>35</b>
7.1 TSP-D Instances by Bouman et al. (2018) .....	35
<b>Appendix A Appendix A</b> .....	<b>37</b>
<b>Appendix B Appendix B</b> .....	<b>39</b>
<i>Epilogue</i> .....	<b>41</b>
<b>References</b> .....	<b>43</b>

<b>Index</b> .....	<b>45</b>
--------------------	-----------

# *Preface*

---





Part

**1**

---

## ***TDRP: Truck and Drone collaborative Routing Problem***



## Theoretical Basis

### 1.1 Traveling Salesman Problem

旅行商问题（Traveling Salesman Problem, TSP）是组合优化领域的经典问题之一，其核心目标是给定城市列表和每对城市之间的距离，求恰好访问每个城市一次并返回起始城市的最短可能路线。该问题于 1930 年正式提出，是优化中研究最深入的问题之一，被用作许多优化方法的基准。自从该问题被正式提出以来，一直是运筹学、计算机科学和物流管理等领域的研究热点，尽管该问题在计算上很困难，但许多启发式方法和精确算法是已知的<sup>[1-2]</sup>。

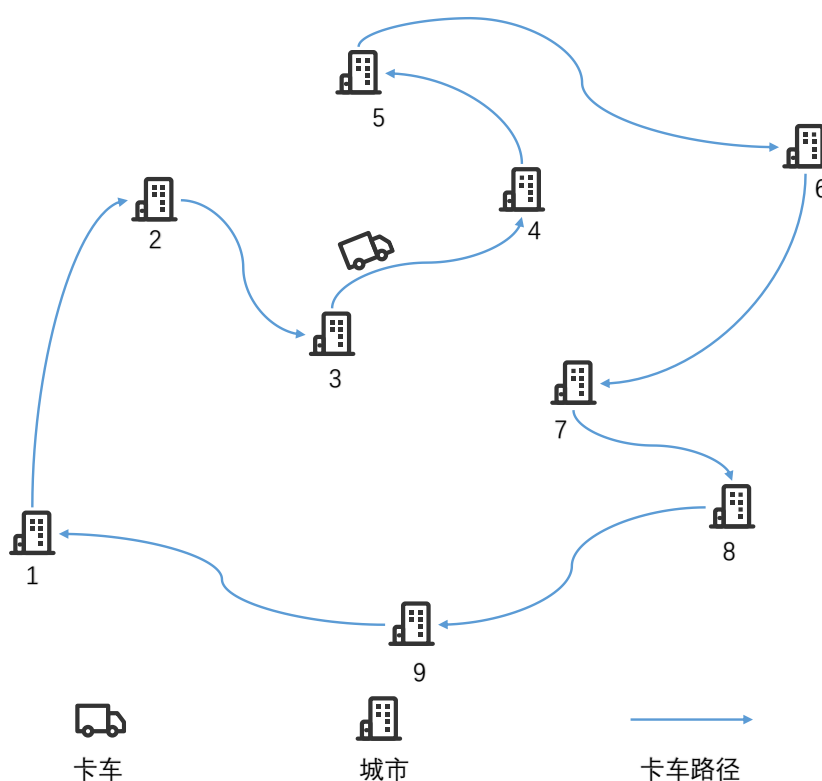


图 1-1: TSP 示意图

TSP 可以表述为整数线性规划模型<sup>[3]</sup>：假设共有  $N$  个城市，每个城市的编号为  $1, \dots, N$ ，从城市  $i$  到城市  $j$  的旅行成本（距离）为  $c_{ij} > 0$ 。旅行商的目标是从任意一个城市出发访问完所有的城市，每个城市只能访问一次，最后回到最初的城市，目标是找到一条依次访问所有城市且访问城市不重

复的最短路线。TSP 中的决策变量为  $x_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{存在从城市 } i \text{ 到城市 } j \text{ 的路径} \\ 0, & \text{其他} \end{cases}$ ，城市节点集合表示为  $V (|V| = N)$ 。由于可能存在子回路，所以在构建 TSP 模型时需要消除会产生子回路的情况，这里采用 Miller-Tucker-Zemlin (MTZ) 约束进行子回路的消除<sup>[4]</sup>，引入连续变量  $u_i (\forall i \in V, u_i \geq 0)$ ，其取值可以为任何非负实数（实数集合表示为  $R$ ）。这里用  $u_i$  表示编号为  $i$  的城市的访问次序，比如当  $u_i = 5$  时表示编号为 1 的城市是从出发点开始，第 5 个被访问到的点。因此，TSP 的数学模型可以表示为 MILP 1.1。

#### Model 1.1: TSP MILP

$$\min \sum_{i \in V} \sum_{j \in V, i \neq j} c_{ij} x_{ij} \quad (1-1)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{i \in V} x_{ij} = 1, \quad \forall j \in V, i \neq j \quad (1-2)$$

$$\sum_{j \in V} x_{ij} = 1, \quad \forall i \in V, i \neq j \quad (1-3)$$

$$u_i - u_j + N x_{ij} \leq N - 1, \quad \forall i, j \in V; i \neq j \quad (1-4)$$

$$u_i \geq 0, \quad u_i \in R \quad (1-5)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}, \quad i, j \in V; i \neq j \quad (1-6)$$

目标函数 1-1 表示最小化访问所有城市的成本（距离），约束 1-2 和 1-3 保证每个城市节点的入度和出度为 1，即每个城市只进入一次和出去一次，保证了每个城市只访问一次，不会被重复访问，约束 1-4 消除子回路，约束 1-5 和 1-6 表示变量的取值范围。

## 1.2 Vehicle Routing Problem

车辆路径规划问题（Vehicle Routing Problem, VRP）是物流配送领域中的核心优化问题之一，由 George Dantzig 和 John Ramser 于 1959 年首次提出<sup>[5]</sup>。其目的是为一组具有容量限制的车辆设计最优配送路线，使得所有客户需求被满足且总运输成本（如距离、时间或费用）最小化。当车辆容量足够大时，VRP 退化为 TSP，即当车辆容量足够时，所有货物都可以在一次行驶中全部配送，只需要经过一次配送中心。大多数情况下 VRP 的车辆容量总是小于需要配送的所有货物重量的总和，所以与旅行商问题（TSP）不同，VRP 需要同时考虑多车辆协同、客户需求分配、车辆容量限制等复杂约束，因此更具现实意义和研究挑战性。

VRP 可以表述为整数规划问题<sup>[6]</sup>：假设存在一个配送中心（仓库）和若干顾客点，顾客点需求为  $q_i (i = 1, 2, \dots, n)$ ，车辆载重上限为  $Q$ ，每辆车从仓库出发并最终返回仓库。定义决策变量  $x_{ijk} = \begin{cases} 1, & \text{车辆 } k \text{ 从 } i \text{ 行驶到 } j \\ 0, & \text{其他} \end{cases}$ ，节点集合  $V = \{0, 1, 2, \dots, n\}$ ，其中 0 表示配送中心， $S = \{1, 2, \dots, n\}$  表示顾客节点，车辆集合  $K = \{1, 2, \dots, m\}$ ， $c_{ij}$  表示从点  $i$  到点  $j$  的行驶成本（距离或时间），同样在 VRP 中为了消除子回路，引入辅助变量  $u_i$  表示车辆访问顾客点  $i$  时的累计载重量。因此，VRP 的数学模型可以表示为 MILP 1.2。

#### Model 1.2: MILP VRP

$$\min \sum_{k \in K} \sum_{i \in V} \sum_{j \in V, j \neq i} c_{ij} x_{ijk} \quad (1-7)$$

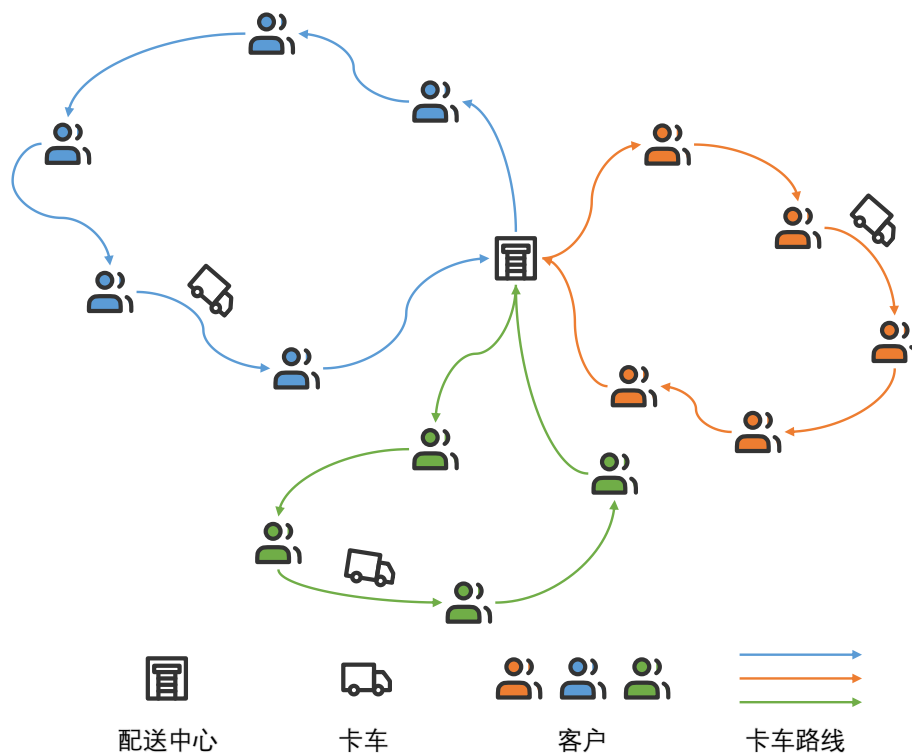


图 1-2: VRP 示意图

continued

$$\text{s.t.} \quad \sum_{j \in S} x_{0jk} = 1, \quad \forall k \in K \quad (1-8)$$

$$\sum_{i \in S} x_{i0k} = 1, \quad \forall k \in K \quad (1-9)$$

$$\sum_{k \in K} \sum_{i \in V, i \neq j} x_{ijk} = 1, \quad \forall j \in S \quad (1-10)$$

$$\sum_{i \in V, i \neq j} x_{ijk} = \sum_{i \in V, i \neq j} x_{jik}, \quad \forall j \in V, k \in K \quad (1-11)$$

$$u_j \geq u_i + q_j - Q(1 - x_{ijk}), \quad \forall i, j \in S, k \in K \quad (1-12)$$

$$q_j \leq u_j \leq Q, \quad \forall j \in S \quad (1-13)$$

$$x_{ijk} \in \{0, 1\}, \quad \forall i, j \in V, k \in K \quad (1-14)$$

目标函数1-7表示最小化所有车辆的总行驶成本，约束1-8和1-9确保每辆车从配送中心出发并最终返回，约束1-10保证每个顾客点只被访问一次，约束1-11保证了流量守恒，即保证了路径的连续性，约束1-12和1-13通过 MTZ 方法消除子回路并满足车辆的容量限制，约束1-14对变量进行限制。



# Traveling Salesman Problem with Drone

## 2.1 Flying Sidekick Traveling Salesman Problem

Flying Sidekick Traveling Salesman Problem (FSTSP) 由 Murray(2015) 等<sup>[7]</sup>提出。FSTSP 描述：假定有  $c$  个顾客需要服务，这个服务可以由无人机或者卡车来提供，但是有些顾客由于某些限制（比如包裹重量超过无人机的载重限制）只能由卡车提供服务。卡车和无人机必须从单一仓库出发，并且返回该仓库一次，即不能重复访问该仓库，无人机和卡车可以同时或者分别离开（返回）仓库。在无人机起飞前需要卡车司机装载包裹和更换电池的时间  $s_L$ ，降落时需要给无人机装卸货物和充电的时间  $s_R$ 。每次无人机的一次服务称为一次 sortie，一次 sortie 分为三个节点  $\langle i, j, k \rangle$ ，起飞点  $i$  可以是仓库也可以是顾客点，中间节点  $j$  是需要服务的顾客节点，节点  $k$  可以是仓库也可以是卡车所在的顾客节点，无人机在整个运输过程中可以进行多次 sortie 服务多个顾客，但是一次 sortie 的时间必须在无人机的续航时间内。FSTSP 的目标是最小化服务所有顾客并且返回仓库（无人机和卡车都返回）的时间。

关键假设如下：

- 无人机每次 sortie 的过程中只能服务一个顾客节点，但是在这期间卡车可以服务多个顾客节点。
- 无人机被假定为匀速飞行，如果无人机比卡车提前到达会合点则无人机不能在中途停下休息以节省电量。
- 无人机可以在降落点重新发射，但是无人机不能返回上一次的发射点。
- 无人机和卡车的会合点必须在顾客节点，而不能在中间的任何位置会合，并且卡车不会重新访问已经服务过的顾客节点来回收无人机。
- 无人机和卡车都不能访问除了仓库以外的非顾客节点（即只考虑简化过后的实际情况），并且无人机和卡车都不能重新访问已经服务过的顾客节点。
- 如果无人机返回仓库则不能再次进行服务，这是基于大多顾客节点都离仓库较远（大于无人机的续航里程）的假设，在无人机可以直接起飞服务顾客节点的假设下，PDSTSP 会更加适合。

FSTSP 数学模型的符号含义如表2-1所示。

FSTSP 数学模型可以表示为 MILP 2.1。

表 2-1: FSTSP 模型符号及含义

符号	含义
0	起点仓库
$c + 1$	终点仓库（和起点仓库相同，只是为了建模方便的另一个记号）
$C = \{1, 2, \dots, c\}$	全部客户集合
$C' \subseteq C$	无人机可访问的客户集合
$N_0 = \{0, 1, 2, \dots, c\}$	流出节点集合
$N_+ = \{1, 2, \dots, c + 1\}$	流入节点集合
$N = \{0, 1, 2, \dots, c, c + 1\}$	全部节点集合
$\langle i, j, k \rangle \in P, i \in N_0, j \in \{C' : j \neq i\},$ $k \in \{N_+ : k \neq i, k \neq j, \tau'_{ij} + \tau'_{jk} \leq e\}$	无人机飞行路径集合
$\tau'_{ij}/\tau_{ij}, i \in N_0, j \in N_+, i \neq j, \tau_{0,c+1} \equiv 0^a$	弧 $\langle i, j \rangle$ 的飞行/行驶时间成本
$s_L/s_R$	无人机发射/回收耗时
$e$	无人机续航时长，以单位时间来衡量
$x_{ij} \in \{0, 1\}, i \in N_0, j \in N_+, i \neq j$	卡车路由决策变量
$y_{ijk} \in \{0, 1\}, i \in N_0, j \in C, k \in \{N_+ : \langle i, j, k \rangle \in P\}$	无人机路由决策变量
$t'_i/t_i \geq 0, i \in N_+, t'_0 = t_0 = 0$	无人机/卡车有效到达时间戳辅助变量
$p_{ij} \in \{0, 1\}^b, p_{0j} = 1, \forall j \in C$	卡车访问次序先后辅助变量（为了确保无人机连续的 <i>sortie</i> 和卡车访问的顺序一致 <sup>c</sup> ）
$1 \leq u_i \leq c + 2, i \in N_+$	卡车破子圈辅助变量（和标准 TSP 的 MTZ 形式破子圈辅助变量类似 <sup>d</sup> ）

<sup>a</sup> 出于完备性的考虑，当只有一个顾客节点的时候，这个顾客将由无人机从仓库直接起飞进行服务。

<sup>b</sup> 当卡车访问顾客节点  $j \in \{C : j \neq i\}$  时，顾客节点  $i \in C$  已经在之前的某个时间点被卡车访问过了，则  $p_{ij} = 1$ 。

<sup>c</sup> 当顾客节点  $i$  或者  $j$  仅被无人机服务时， $p_{ij}$  的取值就不重要。

<sup>d</sup>  $u_i$  表示顾客点  $i$  在卡车访问的路径中的次序，比如  $u_5 = 1$  表示顾客点  $i = 5$  是卡车访问路径中的第 1 个节点，但是不同于 TSP，在 FSTSP 中需要通过约束将无人机服务的顾客点  $i$  排除在外。



## Model 2.1: FSTSP MILP

$$\min \quad t_{c+1} \quad (2-1)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq j}} x_{ij} + \sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq j}} \sum_{\substack{k \in N_+ \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} = 1, \quad \forall j \in C \quad (2-2)$$

$$\sum_{j \in N_+} x_{0j} = 1 \quad (2-3)$$

$$\sum_{i \in N_0} x_{i,c+1} = 1 \quad (2-4)$$

$$u_i - u_j + 1 \leq (c+2)(1 - x_{ij}), \quad \forall i \in C, j \in \{N_+ : j \neq i\} \quad (2-5)$$

$$\sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq j}} x_{ij} = \sum_{\substack{k \in N_+ \\ k \neq j}} x_{jk}, \quad \forall j \in C \quad (2-6)$$

$$\sum_{j \in C} \sum_{\substack{k \in N_+ \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} \leq 1, \quad \forall i \in N_0 \quad (2-7)$$

$$\sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq k}} \sum_{\substack{j \in C \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} \leq 1, \quad \forall k \in N_+ \quad (2-8)$$

$$2y_{ijk} \leq \sum_{\substack{h \in N_0 \\ h \neq i}} x_{hi} + \sum_{\substack{l \in C \\ l \neq k}} x_{lk}, \quad \forall i \in C, j \in \{C : j \neq i\}, k \in \{N_+ : \langle i,j,k \rangle \in P\} \quad (2-9)$$

$$y_{0jk} \leq \sum_{\substack{h \in N_0 \\ h \neq k}} x_{hk}, \quad \forall j \in C, k \in \{N_+ : \langle 0,j,k \rangle \in P\} \quad (2-10)$$

$$u_k - u_i \geq 1 - (c+2) \left( 1 - \sum_{\substack{j \in C \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} \right), \quad \forall i \in C, k \in \{N_+ : k \neq i\} \quad (2-11)$$

$$t'_i \geq t_i - M \left( 1 - \sum_{\substack{j \in C \\ j \neq i}} \sum_{\substack{k \in N_+ \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} \right), \quad \forall i \in C \quad (2-12)$$

$$t'_i \leq t_i + M \left( 1 - \sum_{\substack{j \in C \\ j \neq i}} \sum_{\substack{k \in N_+ \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} \right), \quad \forall i \in C \quad (2-13)$$

$$t'_k \geq t_k - M \left( 1 - \sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq k}} \sum_{\substack{j \in C \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} \right), \quad \forall k \in N_+ \quad (2-14)$$

$$t'_k \leq t_k + M \left( 1 - \sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq k}} \sum_{\substack{j \in C \\ \langle i,j,k \rangle \in P}} y_{ijk} \right), \quad \forall k \in N_+ \quad (2-15)$$

continued

$$t_k \geq t_h + \tau_{hk} + s_L \left( \sum_{\substack{l \in C \\ l \neq k}} \sum_{\substack{m \in N_+ \\ \langle k, l, m \rangle \in P}} y_{klm} \right) + s_R \left( \sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq k}} \sum_{\substack{j \in C \\ \langle i, j, k \rangle \in P}} y_{ijk} \right) - M(1 - x_{hk}),$$

$$\forall h \in N_0, k \in \{N_+ : k \neq h\} \quad (2-16)$$

$$t'_j \geq t'_i + \tau'_{ij} - M \left( 1 - \sum_{\substack{k \in N_+ \\ \langle i, j, k \rangle \in P}} y_{ijk} \right), \quad \forall j \in C', i \in \{N_0 : i \neq j\} \quad (2-17)$$

$$t'_k \geq t'_j + \tau'_{jk} + s_R - M \left( 1 - \sum_{\substack{i \in N_0 \\ \langle i, j, k \rangle \in P}} y_{ijk} \right), \quad \forall j \in C', k \in \{N_+ : k \neq j\} \quad (2-18)$$

$$t'_k - (t'_j - \tau'_{ij}) \leq e + M(1 - y_{ijk}), \quad \forall k \in N_+, j \in \{C : j \neq k\}, i \in \{N_0 : \langle i, j, k \rangle \in P\} \quad (2-19)$$

$$u_i - u_j \geq 1 - (c + 2)p_{ij}, \quad \forall i \in C, j \in \{C : j \neq i\} \quad (2-20)$$

$$u_i - u_j \leq -1 + (c + 2)(1 - p_{ij}), \quad \forall i \in C, j \in \{C : j \neq i\} \quad (2-21)$$

$$p_{ij} + p_{ji} = 1, \quad \forall i \in C, j \in \{C : j \neq i\} \quad (2-22)$$

$$t'_l \geq t'_k - M \left( 3 - \sum_{\substack{j \in C \\ \langle i, j, k \rangle \in P \\ j \neq l}} y_{ijk} - \sum_{\substack{m \in C \\ m \neq i \\ m \neq k \\ m \neq l}} \sum_{\substack{n \in N_+ \\ \langle l, m, n \rangle \in P \\ n \neq i \\ n \neq k}} y_{lmn} - p_{il} \right) \quad (2-23)$$

$$\forall i \in N_0, k \in \{N_+ : k \neq i\}, l \in \{C : l \neq i, l \neq k\}$$

$$t_0 = 0 \quad (2-24)$$

$$t'_0 = 0 \quad (2-25)$$

$$p_{0j} = 1, \quad \forall j \in C \quad (2-26)$$

$$x_{ij} \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in N_0, j \in \{N_+ : j \neq i\} \quad (2-27)$$

$$y_{ijk} \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in N_0, j \in \{C : j \neq i\}, k \in \{N_+ : \langle i, j, k \rangle \in P\} \quad (2-28)$$

$$1 \leq u_i \leq c + 2, \quad \forall i \in N_+ \quad (2-29)$$

$$t_i \geq 0, \quad \forall i \in N \quad (2-30)$$

$$t'_i \geq 0, \quad \forall i \in N \quad (2-31)$$

$$p_{ij} \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in N_0, j \in \{C : j \neq i\} \quad (2-32)$$

目标函数2-1追求最小化卡车到达终点仓库  $c + 1$  的有效时间  $t_{c+1}$ ，通过约束 2-14 和 2-15 来对齐无人机和卡车最晚到达终点仓库的时间，所以目标函数相当于  $\min\{\max\{t_{c+1}, t'_{c+1}\}\}$ 。

约束条件可以分为四类<sup>[8]</sup>：

- 客户有关的约束：约束 2-2 要求对于任何一位顾客  $j$ ，必须且只能被卡车（或无人机）服务一次。
- 卡车有关的约束：

- 卡车流平衡约束：约束 2-3 要求卡车必须从起点仓库流出一次，约束 2-4 要求卡车必须从终点仓库流入一次，约束 2-6 要求卡车在中间节点满足流入和流出相等的流平衡约束。
- 卡车破子圈约束：约束 2-5 是 MTZ 形式的破子圈约束<sup>[9-10]</sup>，去除了子圈存在的可能，这里  $M$  取到了  $u_i - u_j + 1$  的上界  $c + 2$ ， $u_i$  可以理解为点  $i$  的访问次序，比如  $u_1 = 5$  可以理解为点 1 是从出发点开始，第五个被访问到的点。
- 无人机有关的约束：
  - 无人机发射、回收节点流约束：约束 2-7 表示无人机可以从非终点仓库流出，约束 2-8 表示无人机可以从非起点仓库流入。
  - 无人机访问、回收节点时间戳约束：约束 2-17 表示无人机访问顾客的时间戳应该符合时间逻辑，即不早于起飞时间戳  $t'_i$  + 前往服务顾客点的飞行时长  $\tau'_{ij}$ <sup>1</sup>，约束 2-18 表示无人机回到卡车的时间戳应该符合时间逻辑，即不早于访问顾客点的  $t'_j$  + 返回卡车的飞行时长  $\tau'_{jk}$  + 回收无人机用时  $s_R$ <sup>2</sup>。
  - 无人机电量续航约束：约束 2-19 表示无人机的飞行时间不能超过其续航时间，即到达会合点  $t'_k$  的有效时间 - 无人机从节点  $i$  的起飞时间  $(t'_j - \tau'_{ij})$ （不直接使用  $t'_i$  是因为  $t'_i$  不是起飞的时间戳而是无人机到达  $i$  点的时间戳）要在无人机的续航时间  $e$  之内。
  - 无人机飞行次序约束：约束 2-23 要求无人机对于任意两条路径  $\langle i, j, k \rangle$  和  $\langle l, m, n \rangle$  而言，如果无人机先从节点  $i$  起飞之后的某个时间才从节点  $l$  ( $p_{il} = 1$ ) 起飞，则无人机必须先完成上一次飞行才能继续下一次飞行 ( $t'_l \geq t'_k$ )，并且任意两条路径之间无交叉。
- 无人机和卡车同步有关的约束：
  - 无人机发射、回收点卡车访问约束：约束 2-9 要求对于非起点发射的无人机 ( $\forall i \in C$ )，卡车必须经过无人机的起飞点  $i$  和降落点  $k$ ，约束 2-10 要求对于从起点仓库起飞的无人机来说，卡车必须经过无人机的降落点。
  - 无人机访问顾客时卡车访问次序约束：约束 2-11 要求卡车必须先访问无人机的起飞点再访问无人机的降落点。
  - 无人机发射点时间戳约束：约束 2-12 和 2-13 为无人机发射点的有效时间约束，要求无人机在发射节点的有效时间等于卡车在该点的有效时间，共同实现了卡车和无人机在发射节点时间上的对齐。
  - 无人机回收点时间戳约束：约束 2-14 和 2-15 为无人机回收点的有效时间约束，要求无人机在回收节点的有效时间等于卡车在该点的有效时间，共同实现了卡车和无人机在回收节点时间上的对齐。
  - 卡车访问顾客节点时间戳约束：约束 2-16 要求卡车访问当前顾客点  $k$  时必须要先将需要起飞的无人机  $s_L$  发射或者需要降落的无人机  $s_R$  回收，并且要大于到达顾客点  $h$  的有效时间戳  $t_h$  + 路径  $\langle h, k \rangle$  所花费的时间  $\tau_{hk}$ <sup>3</sup>。
- 辅助变量和决策变量：

<sup>1</sup>起飞时间  $s_L$  没有被包含进来的原因是，当无人机从顾客点  $i$  起飞时，约束 2-12 和 2-13 会使得  $t'_i = t_i$ ，然后约束 2-14 和 2-15 会将起飞的时间  $s_L$  包含在飞行到顾客点  $j$  的时间内。

<sup>2</sup>这里降落的时间  $s_R$  必须被包含进来的原因是，卡车可能比无人机更快到达会合点  $k$ （原文中举出了一个例子以助于理解<sup>[7]</sup>）。

<sup>3</sup>这里假设卡车从  $h \in N_0$  行驶到  $k \in N_+$ 。

- 卡车访问次序约束：约束2-20, 2-21和2-22决定了卡车访问次序  $p_{ij}$  取值的合理性,  $u_i$  和  $p_{ij}$  主要用于约束被卡车访问的节点之间的次序, 对于被无人机服务的顾客点  $i$  或者  $j$  来说,  $u_i$  和  $p_{ij}$  的取值并不重要。
- 辅助变量及决策变量的初始值和取值范围：约束2-24和2-25给定了卡车和无人机有效时间的初始值, 约束2-26规定了起点仓库的访问次序一定在其他所有顾客节点之前, 约束2-27和2-28给定了决策变量的取值范围, 约束2-29规定了卡车破子圈辅助变量的取值范围, 约束2-30和2-31规定了卡车和无人机的有效时间必须是非负实数, 约束2-32给定了卡车访问次序辅助变量的取值范围。

在约束 equations (2-12) to (2-19) 中,  $M \geq \max\{t_{c+1}, t'_{c+1}\}$  取一个非常大的数, 需要大于等于最后到达终点仓库的卡车 (无人机) 的有效时间。由于无法事先确定最小可接受的  $M$  值, 因此一种方法是用 nearest neighbor heuristic 来计算一个访问所有顾客节点并返回仓库的时间上限。算法的大致过程: 初始化  $M = 0$ , 然后从仓库开始构建卡车路径 ( $i = 0$ ), 找到最近的还未访问过的顾客节点  $j$ , 让  $M \leftarrow M + \tau_{ij}$ , 更新  $i = j$  然后重复这个过程, 即不断添加距离最近的未访问过的顾客节点直到所有的顾客都被访问一遍, 最终让  $M \leftarrow M + \tau_{i,c+1}$ , 即让卡车返回仓库。

### 2.1.1 Flying Sidekick Traveling Salesman Problem with Multiple Drops

Gonzalez-R 等 (2020)<sup>[1]</sup>最早提出了类型为 Flying Sidekick Traveling Salesman Problem with Multiple Drops (FSTSP-MD) 的 MILP 数学模型, 在文章中, 作者称之为 truck-drone team logistic (TDTL)。该问题聚焦于 FSTSP 问题的延伸, 即考虑无人机可以在单次起飞降落的过程 (在 Murray 等 (2015)<sup>[7]</sup> 中被称为 sortie) 服务多个顾客节点的情况, 但是不同于 FSTSP, TDTL 的起始节点和终止节点不是同一个节点。

关键假设如下:

- 不考虑卡车的最大航行里程, 即卡车在整个运输过程中不需要补充燃料。
- 无人机和卡车只能在顾客节点会合, 而不能够在任意的中间路程中进行会合。无人机和卡车在会合点通过更换电池使无人机充满电。无人机和卡车在会合点需要进行时间对齐, 即如果无人机先到达会合点则需要等待卡车到达, 反之亦然。
- 对于无人机更换电池的次数没有限制, 无人机更换电池的服务时间相对于总体的时间而言可以忽略不计, 因此不考虑更换电池的时间。由于无人机在每次和卡车会合时是通过更换电池来达到充电的目的, 所以每次无人机在和卡车会合后起飞时, 无人机的电池是满的。
- 只要无人机有充足的电量, 无人机就会在服务过程中访问多个顾客直到下一次和卡车在顾客节点会合。
- 当无人机搭载在卡车上进行访问顾客节点时, 无人机不消耗电量。
- 节点之间的距离用欧几里得距离来衡量, 无人机和卡车都以恒定的速度行驶。
- 为了简化模型, 假定无人机的电量消耗是线性的, 即无人机的电量不会随着起飞降落或者携带的货物重量而进行非线性的变化。
- 每个顾客必须被无人机或者卡车服务一次。

TDTL 数学模型的符号含义如表2-2所示。

TDTL 数学模型可以表示为 MILP 2.2。

表 2-2: TDTL 模型符号及含义

符号	含义
$G = \{N, A\}$	定义了要访问的节点集合和连接它们的有向链接集合的图。
$N$	图 $G$ 的节点集合。
$o \in N$	任务的起始节点。
$e \in N$	任务的结束节点。
$A$	图 $G$ 中的有向链接集合。
$\delta^+(i)$	可以从节点 $i \in N$ 通过链接 $A$ 到达的节点集合。
$\delta^-(i)$	可以通过链接 $A$ 到达节点 $i \in N$ 的节点集合。
$Q$	无人机电池的最大充电水平（以时间单位表示），即电池更换时的电量。
$t_{ij}^T$	链接 $(i, j) \in A$ 上卡车的行驶时间。
$t_{ij}^D$	链接 $(i, j) \in A$ 上无人机的行驶时间。
$M$	一个足够大的常数。
$u_{ij}$	二元变量，如果链接 $(i, j) \in A$ 被卡车遍历，则等于 1。
$v_{ij}$	二元变量，如果链接 $(i, j) \in A$ 被无人机遍历，则等于 1。
$s_i$	连续变量，衡量节点 $i \in N$ 被卡车或无人机服务后的最早出发时间。
$b_i^-$	连续变量，衡量无人机到达节点 $i \in N$ 时的电池电量。
$b_i^+$	连续变量，衡量无人机离开节点 $i \in N$ 时的电池电量。

## Model 2.2: TDTL MILP

$$\min \quad s_e \quad (2-33)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{j \in \delta^-(i)} u_{ji} \leq 1, \quad \forall i \in N \setminus \{o, e\} \quad (2-34)$$

$$\sum_{j \in \delta^+(i)} u_{ij} - \sum_{j \in \delta^-(i)} u_{ji} = 0, \quad \forall i \in N \setminus \{o, e\} \quad (2-35)$$

$$\sum_{j \in \delta^+(o)} u_{oj} = 1 \quad (2-36)$$

$$\sum_{i \in \delta^-(e)} u_{ie} = 1 \quad (2-37)$$

$$\sum_{j \in \delta^-(i)} v_{ji} \leq 1, \quad \forall i \in N \setminus \{o, e\} \quad (2-38)$$

$$\sum_{j \in \delta^+(i)} v_{ij} - \sum_{j \in \delta^-(i)} v_{ji} = 0, \quad \forall i \in N \setminus \{o, e\} \quad (2-39)$$

$$\sum_{j \in \delta^+(o)} v_{oj} = 1 \quad (2-40)$$

$$\sum_{i \in \delta^-(e)} v_{ie} = 1 \quad (2-41)$$

$$\sum_{i \in \delta^-(j)} u_{ij} + \sum_{i \in \delta^-(j)} v_{ij} \geq 1, \quad \forall j \in N \setminus \{o\} \quad (2-42)$$

$$s_j \geq s_i + t_{ij}^T \cdot u_{ij} - M \cdot (1 - u_{ij}), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-43)$$

$$s_j \geq s_i + t_{ij}^D \cdot v_{ij} - M \cdot (1 - v_{ij} + u_{ij}), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-44)$$

$$s_o = 0 \quad (2-45)$$

$$b_j^- \leq Q + M \cdot (2 - v_{ij} - u_{ij}), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-46)$$

continued

$$b_j^- \geq Q - M \cdot (2 - v_{ij} - u_{ij}), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-47)$$

$$b_j^+ \leq Q + M \cdot (2 - v_{ij} - u_{ij}), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-48)$$

$$b_j^+ \geq Q - M \cdot (2 - v_{ij} - u_{ij}), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-49)$$

$$b_j^- \leq b_i^+ - t_{ij}^D + M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-50)$$

$$b_j^- \geq b_i^+ - t_{ij}^D - M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad \forall (i, j) \in A \quad (2-51)$$

$$b_j^+ \leq b_j^- + M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad (i, j) \in A \quad (2-52)$$

$$b_j^+ \geq b_j^- - M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad (i, j) \in A \quad (2-53)$$

$$b_j^- \leq b_j^+ - t_{ij}^D + M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + 1 - \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad (i, j) \in A \quad (2-54)$$

$$b_j^- \geq b_j^+ - t_{ij}^D - M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + 1 - \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad (i, j) \in A \quad (2-55)$$

$$b_j^+ \leq Q + M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + 1 - \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad (i, j) \in A \quad (2-56)$$

$$b_j^+ \geq Q - M \cdot \left( 1 - v_{ij} + u_{ij} + 1 - \sum_{k \neq i} u_{kj} \right), \quad (i, j) \in A \quad (2-57)$$

$$b_0^+ = Q \quad (2-58)$$

目标函数2-33追求最小化服务完所有顾客并到达终止节点的时间  $s_e$ 。

- 卡车相关的路径约束：约束 2-34 限制每个顾客节点最多只能被卡车服务一次；约束 2-35 要求卡车在顾客节点满足流入和流出相等的流平衡；约束 2-36 和 2-37 分别要求卡车只能在起始节点流出一次，只能在终止节点流入一次。
- 无人机相关的路径约束：约束 2-38 限制每个顾客节点最多只能被无人机服务一次；约束 2-39 要求无人机在顾客节点满足流入和流出相等的流平衡；约束 2-40 和 2-41 分别要求无人机只能在起始节点流出一次，只能在终止节点流入一次。
- 节点访问约束：约束 2-42 要求每个节点都必须被卡车或无人机（或者两者一起）访问过一次。
- 同步相关的约束：约束 2-43 和 2-44 计算了每个节点的离开时间；约束 2-45 规定了离开起始节点的时间。
- 无人机电量相关约束：约束 2-58 表示无人机离开起始节点  $o$  时的电量为  $Q$ 。与无人机电量相关的约束根据无人机的状态不同可以分为三种类型，如图2-1所示。
  - a) 卡车搭载无人机：约束 equations (2-46) to (2-49) 表示当无人机和卡车同时访问节点  $j$  时，即卡车搭载无人机进行服务，无人机在到达节点  $j$  和离开节点  $j$  时的状态都是充满电的状态 ( $b_j^- = b_j^+ = Q$ )，即卡车搭载无人机访问时无人机不消耗电量。

- b) 无人机单独服务节点：约束 equations (2-50) to (2-53) 表示当无人机单独访问节点  $j$  时，无人机在到达节点  $j$  时的电量应该是无人机在离开节点  $i$  的电量减去路径  $(i, j)$  所消耗电量 ( $b_j^- = b_i^+ - T_{ij}^D$ )，当无人机离开节点  $j$  时的电量应该等于无人机到达节点  $j$  的电量 ( $b_j^+ = b_j^-$ )，因为假设无人机在降落和起飞过程中不消耗电量。
- c) 无人机与卡车会合：约束 equations (2-54) to (2-57) 表示当无人机与卡车在节点  $j$  会合时，无人机到达节点  $j$  时的电量应该是  $b_j^- = b_i^+ - T_{ij}^D$ ，当无人机与卡车会合时，无人机会在卡车上通过替换电池来将电量充满，因此当无人机离开节点  $j$  时的电量应该是  $b_j^+ = Q$ 。

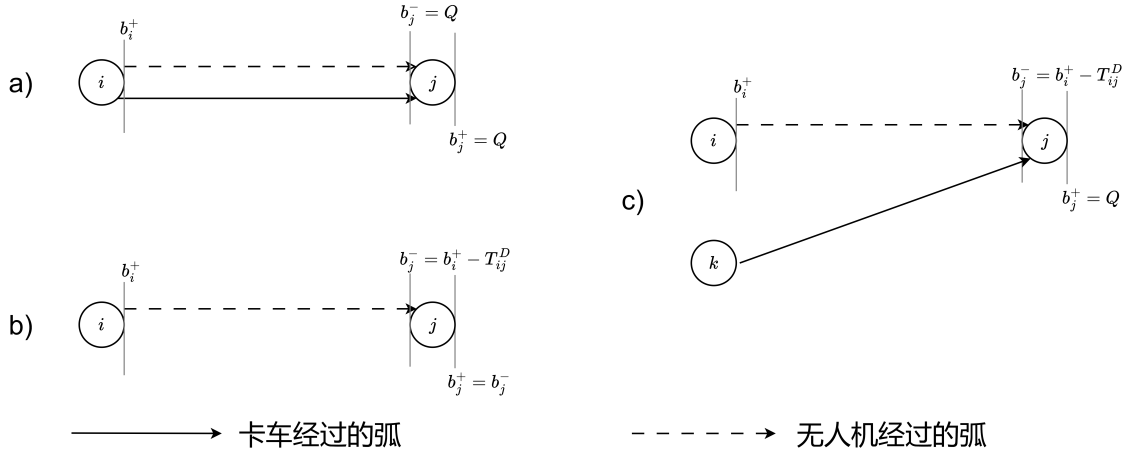


图 2-1: TDTL 模型无人机电量约束类型示意图

Liu 等 (2021)<sup>[12]</sup> 同样提出了类型为 FSTSP-MD 的 MILP 数学模型。在文章中作者称之为 Two-Echelon Routing Problem for the Truck and Drone (2E-RP-T&D)。但是不同于 Gonzalez-R 等 (2020)<sup>[11]</sup> 提出的 TDTL 模型，该问题考虑了不同重量的包裹对于无人机飞行消耗能源的影响。和 FSTSP 及 TDTL 一样，同样假设一辆卡车搭载一架无人机进行包裹递送，卡车的载重和续航没有进行限制，即卡车能够运送所有的包裹。该问题同样假设无人机和卡车在顾客点（或仓库）会合，但是该问题要求卡车必须先于无人机到达会合点（出于安全考虑）。2E-RP-T&D 的目标是最小化无人机和卡车的总成本。

Windras Mara 等 (2022)<sup>[13]</sup> 在 Gonzalez-R 等 (2020)<sup>[11]</sup> 的基础上提出了 multi-drop FSTS，但是不同于 Gonzalez-R 等 (2020)<sup>[11]</sup> 的假设，该模型考虑了起飞和降落的服务时间。

multi-drop FSTSP 数学模型的符号含义如表 2-3 所示。

#### Definition 2.1: time for operations

$$t(OP_k) = \begin{cases} \max\{t(\mathcal{T}_k), t(\mathcal{D}_k)\}, & \text{当 } OP_k \text{ 包含至少一个无人机访问的节点时} \\ t(\mathcal{T}_k), & \text{其他} \end{cases} \quad (2-59)$$

$$t(\mathcal{T}_k) = \begin{cases} s^L + \tau_{i \rightarrow C_1}^{\mathcal{T}} + \sum_{i=1}^{|C|-1} \tau_{C_i \rightarrow C_{i+1}}^{\mathcal{T}} + \tau_{C_{|C|} \rightarrow j}^{\mathcal{T}} + s^R, & \text{当 } D \neq \emptyset \text{ 且 } |C| > 1 \\ s^L + \tau_{i \rightarrow C_1}^{\mathcal{T}} + \tau_{C_1 \rightarrow j}^{\mathcal{T}} + s^R, & \text{当 } D \neq \emptyset \text{ 且 } |C| = 1 \\ \tau_{i \rightarrow j}^{\mathcal{T}}, & \text{其他} \end{cases} \quad (2-60)$$

$$t(\mathcal{D}_k) = \begin{cases} s^L + \tau_{i \rightarrow D_1}^{\mathcal{D}} + \sum_{i=1}^{|D|-1} \tau_{D_i \rightarrow D_{i+1}}^{\mathcal{D}} + \tau_{D_{|D|} \rightarrow j}^{\mathcal{D}} + s^R, & \text{当 } |D| > 1 \\ s^L + \tau_{i \rightarrow D_1}^{\mathcal{D}} + \tau_{D_1 \rightarrow j}^{\mathcal{D}} + s^R, & \text{其他} \end{cases} \quad (2-61)$$



表 2-3: multi-drop FSTSP 数学模型符号及含义

符号	含义
$n$	顾客的数量
$k$	操作的索引
$G = (V, A)$	定义了要访问的节点集合 $V$ 和连接它们的弧集合 $A$ 的图
$V$	图 $G$ 的节点集合, 包括一个仓库节点 $\{0\}$ 和 $n$ 个客户节点 $N = \{1, 2, \dots, n\}$
$A$	图 $G$ 中的弧集合, 连接节点对 $(i, j)$ , 其中 $i, j \in V$
$V_d \subseteq V$	可以由无人机服务的节点子集
$N$	客户节点集合, 即 $N = \{1, 2, \dots, n\}$
$K = [OP_1, \dots, OP_k]$	所有可行操作的集合
$C$	卡车路径的非负节点数组
$D$	无人机路径的非负节点数组
$S \subseteq V$	节点的子集
$OP_k = \{\mathcal{T}_k, \mathcal{D}_k\}$	第 $k$ 次递送的顺序, 也被称为 operation, 其中 $\mathcal{T}_k$ 是卡车在 $OP_k$ 时必须访问的节点序列, $\mathcal{D}_k$ 是无人机在 $OP_k$ 时必须访问的节点序列
$K(v)$	包含了节点 $v$ 的所有可行操作集合
$K^-(v)$	包含了以节点 $v$ 为起始点或发射点的所有可行操作集合
$K^+(v)$	包含了以节点 $v$ 为终止点或会合点的所有可行操作集合
$K^{\mathcal{T}}(v)$	包含了以卡车访问节点 $v$ 的所有可行操作集合
$K^{\mathcal{D}}(v)$	包含了以无人机访问节点 $v$ 的所有可行操作集合
$c_n$	顾客的需求
$d_{i \rightarrow j}^{\mathcal{T}}$	卡车从节点 $i$ 行驶到 $j$ 的距离
$d_{i \rightarrow j}^{\mathcal{D}}$	无人机从节点 $i$ 行驶到 $j$ 的距离
$\tau_{i \rightarrow j}^{\mathcal{T}}$	弧 $(i, j) \in A$ 上卡车的行驶时间
$\tau_{i \rightarrow j}^{\mathcal{D}}$	弧 $(i, j) \in A$ 上无人机的行驶时间
$s^L$	无人机的启动时间
$s^R$	无人机的回收时间
$\epsilon$	无人机的续航时间
$w_r^{\mathcal{T}}$	卡车在节点 $j$ 的等待时间
$w_r^{\mathcal{D}}$	无人机在节点 $j$ 的等待时间
$t(\mathcal{T}_k)$	卡车在 $OP_k$ 中完成其对应任务所需的时间, 计算公式为 2-60
$t(\mathcal{D}_k)$	无人机在 $OP_k$ 中完成其对应任务所需的时间, 计算公式为 2-61
$t_k = t(OP_k)$	$OP_k$ 的完成时间 ( $OP_k$ 的成本函数), 计算公式为 2-59
$x_k$	二元决策变量, 如果选择操作 $k$ , 则等于 1, 否则等于 0
$Y_v$	二元辅助决策变量, 如果节点 $v$ 被选为至少一个操作的起始节点, 则等于 1, 否则等于 0



multi-drop FSTSP 数学模型可以表示为 MILP 2.3。

### Model 2.3: multi-drop FSTSP MILP

$$\min M = \sum_{k \in K} t_k x_k \quad (2-62)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{k \in K(v)} x_k \geq 1, \quad \forall v \in V \setminus \{0\} \quad (2-63)$$

$$\sum_{k \in K^{\mathcal{D}}(v)} x_k \leq 1, \quad \forall v \in Vd \setminus \{0\} \quad (2-64)$$

$$\sum_{k \in K^{\mathcal{D}}(v)} x_k \leq 2 \left( 1 - \sum_{k \in K^{\mathcal{D}}(v)} x_k \right), \quad \forall v \in Vd \setminus \{0\} \quad (2-65)$$

$$\sum_{k \in K^+(v)} x_k \leq nY_v, \quad \forall v \in V \quad (2-66)$$

$$\sum_{k \in K^+(v)} x_k = \sum_{k \in K^-(v)} x_k, \quad \forall v \in V \quad (2-67)$$

$$\sum_{k \in K^+(S)} x_k \geq Y_v, \quad \forall S \subset V \setminus \{0\}, v \in S \quad (2-68)$$

$$\sum_{k \in K^+(0)} x_k \geq 1 \quad (2-69)$$

$$\tau_{i \rightarrow D_1}^{\mathcal{D}} + \sum_{i=1}^{|D|-1} \tau_{D_i \rightarrow D_{i+1}}^{\mathcal{D}} + \tau_{|D| \rightarrow j}^{\mathcal{D}} + w_r^{\mathcal{D}} \leq \epsilon \quad (2-70)$$

$$Y_0 = 1 \quad (2-71)$$

$$x_k \in \{0, 1\}, \quad \forall k \in K \quad (2-72)$$

$$Y_v \in \{0, 1\}, \quad \forall v \in V \quad (2-73)$$

目标函数2-62旨在最小化总路径的完成时间。

- 顾客相关的约束：约束 2-63 确保所有的节点都被至少访问过一次；约束 2-64 确保所有可以被无人机服务的顾客点最多被无人机服务一次；约束 2-65 确保被无人机服务过的节点不会被卡车服务，反之亦然，系数 2 是由于当无人机没有服务过节点  $v$  时，节点  $v$  可以作为卡车某个操作的终点及另一个操作的起点（即在节点  $v$  最多在两个操作中存在，一次作为操作的起点，一次作为操作的终点）；约束 2-66 表示如果节点  $v$  是某个操作的终止节点，那么节点  $v$  一定要是某个操作的起始节点。
- Hamilton 图<sup>[14]</sup>约束：约束 2-67 确保以节点  $v$  为终止点的操作接下来的操作会以节点  $v$  为起始点（流量平衡约束）；约束 2-68 确保任何非空的客户子集  $S$  必须至少有一个操作从外部进入，即如果节点  $v$  被选为某个操作的起始节点 ( $Y_v = 1$ )，则必须存在至少一个操作进入包含  $v$  的子集  $S$ ，避免子回路的产生（消除子回路约束）；约束 2-69 确保终止点为仓库的操作只有一次，这是因为如果终止点为仓库的操作大于 1 次，由于约束 2-65 限制了卡车和无人机服务节点的次数，并且约束 2-63 确保每个节点都被访问过至少一次，而目标函数是最小化时间成本，如果多次以仓库为终止点的操作存在，则会增加成本，因此终止节点为仓库的操作大于 1 次的情况会被过滤掉。
- 无人机相关的约束：约束 2-70 要求无人机在一次 sortie 过程中消耗的电量不能超过其续航限制。

- 决策变量和辅助决策变量及初始值：约束2-71通过确保仓库被作为起点访问使得仓库作为路径的起始点；约束2-72和2-73定义了决策变量  $x_k$  和辅助决策变量  $Y_v$  的取值范围。

Windras Mara 等 (2022)<sup>[13]</sup> 用 Adaptive Large Neighborhood Search (ALNS) 来解决该问题，文章中使用的 ALNS 算法符号及含义如2-4所示。

表 2-4: ALNS 算法使用到的符号及含义

符号	含义
$s^*$	最佳可行解
$s'$	新的可行解
$M$	目标函数值
$M'$	新的目标函数值
$M^*$	最优目标函数值
$Q$	destroy operators 集合
$R$	repair operators 集合
$\omega^-$	destroy operator 权重
$\omega^+$	repair operator 权重
$\eta_I$	destroy/repair operators 在当前迭代 $I$ 中的表现
$Pr$	选择的概率，计算公式为2-74
$T_c$	当前的温度
$T_1$	初始的温度
$T_0$	最终的温度
$\alpha$	冷却系数
$BZ$	Boltzmann 常数
$\Omega_1, \Omega_2, \Omega_3$	权重调整参数
$\lambda$	衰减参数
$f_1$	初始的 destroy ratio
$f_0$	最终的 destroy ratio
$I_T$	在某一温度下的迭代次数
$P$	概率
$f_c$	递减线性函数
$ND_c$	被 destroyed 的顾客节点数量，由2-79和2-80决定
$AR_s$	Archive of solutions for archive repair
RD	Destroy operator - Random removal
WTD	Destroy operator - Worst truck distance removal
WDD	Destroy operator - Worst drone distance removal
BD	Destroy operator - Block destroy removal
RR	Repair operator - Random repair
AR	Repair operator - Archive repair
LDR-1	Repair operator - Least distance repair $d_{i-1 \rightarrow i}$
LDR-2	Repair operator - Least distance repair $d_{i \rightarrow i+1}$
HR	Repair operator - Hill climbing

## Definition 2.2: acceptance criterion

$$\Pr = \begin{cases} \exp\left(\frac{-(M' - M)}{BZxT_c}\right), & \text{for } M' - M > 0 \\ 1, & \text{for } M' - M \leq 0 \end{cases} \quad (2-74)$$

$$\Pr(c^-) = \frac{\omega_c^-}{\sum_{q \in Q} \omega_q^-}, \quad \forall c \in Q \quad (2-75)$$

$$\Pr(c^+) = \frac{\omega_c^+}{\sum_{r \in R} \omega_r^+}, \quad \forall c \in R \quad (2-76)$$

$$\omega_{i+1}^- = \lambda(\omega_i^-) + (1 - \lambda)(\eta_i) \quad (2-77)$$

$$\eta_i = \begin{cases} \Omega_1, & \text{if } M_i \leq M^* \\ \Omega_2, & \text{if } M_i \leq M_{i-1} \\ \Omega_3, & \text{if } M_i > M_{i-1} \wedge U(0, 1) < \Pr \\ \Omega_4, & \text{if } M_i > M_{i-1} \end{cases} \quad (2-78)$$

$$f_c = f_1 - (f_1 - f_0) \left( \frac{i_c}{I} \right), \quad \forall c \in \{1, \dots, I\} \quad (2-79)$$

$$ND_c = n(f_c), \quad \forall c \in \{1, \dots, I\} \quad (2-80)$$

$$(2-81)$$

## 2.2 Parallel Drone Scheduling Traveling Salesman Problem

Parallel Drone Scheduling Traveling Salesman Problem (PDSTSP) 同样由 Murray 等 (2015)<sup>[7]</sup> 提出。PDSTSP 适用于大量的顾客节点在无人机直接从仓库起飞的续航里程范围内。PDSTSP 描述：一辆卡车和一群（单个或者多个都可以）完全相同的无人机从单个仓库出发分别服务顾客，每个顾客只能被服务一次，卡车遵循 TSP 路径服务，无人机直接从仓库起飞服务顾客，不同于 FSTSP，PDSTSP 中的无人机不需要和卡车进行会合。PDSTSP 的目标是最小化最终到达仓库的卡车（无人机）的时间。

PDSTSP 数学模型的符号含义如表 2-5，基本上沿用了 FSTSP 的符号。

PDSTSP 数学模型可以表示为 MILP 2.4。

## Model 2.4: PDSTSP MILP

$$\min \quad z \quad (2-82)$$

$$\text{s.t.} \quad z \geq \sum_{i \in N_0} \sum_{\substack{j \in N_+ \\ j \neq i}} \tau_{i,j} \hat{x}_{i,j} \quad (2-83)$$

$$z \geq \sum_{i \in C''} (\tau'_{0,i} + \tau'_{i,c+1}) \hat{y}_{i,v}, \quad \forall v \in V \quad (2-84)$$

$$\sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq j}} \hat{x}_{i,j} + \sum_{\substack{v \in V \\ j \in C''}} \hat{y}_{j,v} = 1, \quad \forall j \in C \quad (2-85)$$

表 2-5: PDSTSP 模型符号及含义

符号	含义
0	起点仓库
$c+1$	终点仓库
$C = \{1, 2, \dots, c\}$	全部客户集合
$C' \subseteq C$	可以接受无人机访问的客户集合 <sup>a</sup>
$C'' \subseteq C'$	在无人机的航行范围内可以接受无人机服务的顾客集合 <sup>b</sup>
$N_0 = \{0, 1, 2, \dots, c\}$	流出节点集合
$N_+ = \{1, 2, \dots, c+1\}$	流入节点集合
$N = \{0, 1, 2, \dots, c, c+1\}$	全部节点集合
$v \in V$	无人机集合
$\tau'_{i,j}/\tau_{i,j}$	弧 $\langle i, j \rangle$ 的飞行/行驶时间成本
$1 \leq \hat{u}_i \leq c+2$	卡车破子圈辅助变量
$\hat{y}_{i,v} \in \{0, 1\}, i \in C'', v \in V$	无人机访问决策变量
$\hat{x}_{i,j} \in \{0, 1\}, i \in N_0, j \in \{N_+ : j \neq i\}$	卡车路由决策变量

<sup>a</sup> 指包裹重量没有超过无人机的载重限制, 不需要顾客签收, 顾客的位置允许无人机起降等限制。

<sup>b</sup> 当  $\tau'_{0,i} + \tau'_{i,c+1} \leq e$  时, 顾客  $i \in C'$  属于集合  $C''$ 。

continued

$$\sum_{j \in N_+} \hat{x}_{0,j} = 1 \quad (2-86)$$

$$\sum_{i \in N_0} \hat{x}_{i,c+1} = 1 \quad (2-87)$$

$$\sum_{\substack{i \in N_0 \\ i \neq j}} \hat{x}_{i,j} = \sum_{\substack{k \in N_+ \\ k \neq j}} \hat{x}_{j,k}, \quad \forall j \in C \quad (2-88)$$

$$\hat{u}_i - \hat{u}_j + 1 \leq (c+2)(1 - \hat{x}_{i,j}), \quad \forall i \in C, j \in \{N_+ : j \neq i\} \quad (2-89)$$

$$1 \leq \hat{u}_i \leq c+2, \quad \forall i \in N_+ \quad (2-90)$$

$$\hat{x}_{i,j} \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in N_0, j \in \{N_+ : j \neq i\} \quad (2-91)$$

$$\hat{y}_{i,v} \in \{0, 1\}, \quad \forall i \in C'', v \in V \quad (2-92)$$

目标函数2-82追求最小化完工时间  $z$ , 即无人机和卡车最晚到达终点仓库的时间, 通过约束2-83和2-84分别限制卡车和无人机最晚到达终点仓库的时间来实现; 约束2-85确保了每个顾客能且只能被服务一次, 服务可以由无人机或者卡车提供; 约束2-86和2-87要求卡车必须从起点仓库 0 出发并返回终点仓库  $c+1$  一次, 约束2-88要求卡车在中间的顾客节点满足流入和流出相等的流约束; 约束2-89是 MTZ 形式的破子圈约束; 约束2-90, 2-91和2-92给出了决策变量和辅助决策变量的取值范围。

Ham(2018)<sup>[15]</sup> 在 PDSTSP 的基础上提出了 multi-truck, multi-drone, and multi-depot scheduling problem constrained by time-window, drop-pickup synchronization, and multi-visit, with the objective to minimize the maximum completion time over all tasks (PDSTSP<sup>DP</sup>), 不同于 PDSTSP, 该问题考虑了无人机递送和收回货物的情况, 即当无人机递送货物到顾客返回时, 可以飞行到另一个需要退货的顾客节点进行回收货物以使无人机满载, 从而满足退货的需求。另外, 该问题还考虑了服务顾客的时间窗问题, 即顾客需求有时间限制, 并且可以在不同的时间段为同一个顾客服务。

# 3

## **Traveling Salesman Problem with multiple Drones**

---



# 4

## multiple Traveling Salesman Problem with Drones

---

Ventresca 等 (2019)<sup>[16]</sup> 提出了 multiple Traveling Salesman Problem with Drones (mTSPD) 的 mixed integer programming (MIP) 公式，目标函数是最小化所有卡车和无人机返回仓库的最终时间。该文章没有考虑无人机的降落和起飞等服务时间，一个创新点在于无人机降落时不需要降落在原来搭载该无人机的卡车上，而是可以选择降落在附近的其他卡车上。





# 5

## Vehicle Routing Problem with Drones

---

Wang 等 (2019)<sup>[17]</sup> 提出了 Vehicle Routing Problem with Drones (VRPD), 目标是最小化无人机和卡车的总物流成本, 在这个问题中, 每辆卡车可以搭载  $N$  架无人机, 因此是一个  $M : N$  的多对多 VRP。在这个问题中, 无人机能够和卡车一起行驶, 当卡车停在服务中心 (service hub) 时, 如果顾客货物需求和距离都在无人机的载重和续航范围内, 则无人机可以从服务中心 (或仓库) 起飞进行服务, 文章中限制了无人机不能在顾客节点进行降落, 而是采用类似空投的方式进行服务 (parachute airdrop), 但是无人机可以和不同的卡车会合一起行驶。针对 VRPD, 作者提出了 arc-based mixed integer programming model, 并且采用 branch-and-price 算法进行解决。



# 6

---



Part

2

---

## ***TSDD: Truck Support Drone Delivery***



Liu 等 (2017)<sup>[18]</sup>提出了 two echelon cooperated ground vehicle and its carried unmanned aerial vehicle routing problem (2E-GU-RP)。该问题主要研究如何合理安排无人机及其路线和车辆路线来最小化总服务时间，即无人机和车辆从仓库出发服务所有顾客后返回仓库的总时间，无人机可以在一次起飞降落中服务多个顾客节点，但是所有的顾客节点都无法被车辆直接进行服务。车辆在无人机进行服务顾客的过程中充当临时仓库和充电站的角色。





Part

3

---

## *Datasets for Traveling Salesman Problem with Drone*



## Datasets used in FSTSP-MD

Traveling Salesman Problem with Drones (TSP-D) 是经典的 TSP 问题的拓展，它在 TSP 问题的基础上增加了无人机。无人机可以和车辆一起工作，或者自主起飞服务。根据无人机单次起飞降落过程中服务的顾客点数量的不同可以将问题分为单次起飞服务单个顾客点的和单次起飞服务多个顾客点。同样对无人机和车辆的会合点也有限制，即无人机只能在顾客节点或者仓库节点会合，因此会产生无人机和车辆之间互相等待的时间。接下来的部分将会介绍一些用于 TSP-D 问题的数据集。

### 7.1 TSP-D Instances by Bouman et al. (2018)

**TSP-D-Instances** 仓库包含了用于 TSP-D 问题的二维数据集，即只有仓库和顾客节点的横纵坐标。在数据集中以符号 `/*` 开始，以符号 `*/` 结束的行是注释行，在读取数据时需要忽略。该数据集包含了 Agatz 等 (2018)<sup>[19]</sup> 和 Bouman 等 (2018)<sup>[20]</sup> 所用的数据集。相关的解决代码 (Java 实现) 可以在 **Drones-TSP** 仓库中找到。在这个数据集中，两点之间的距离是欧几里得距离 (Euclidean distance)，即两点之间的距离是两点之间的直线距离。有关数据集字段说明可以参考数据集的注释和 **数据集仓库的说明**。该数据集分类如下 (在所有的情况中，生成的第一个节点位置被选作仓库节点)：

- **uniform**: 每个节点的  $x$  和  $y$  坐标都是从取值范围为  $\{0, 1, \dots, 100\}$  的独立均匀分布中随机生成的。
- **singlecenter**: 对于每个位置，首先均匀地从区间  $[0, 2\pi]$  中抽取一个角度  $\alpha$ ，然后从一个均值为 0，标准差为 50 的正态分布中抽取一个距离  $r$ ，坐标  $(x, y) = (r \cdot \cos \alpha, r \cdot \sin \alpha)$ ，用这种方法生成的节点位置更有可能集中在中心点  $(0, 0)$  附近，比 **uniform** 的数据集更能模拟圆形城市中心的情况。
- **doublecenter**: 生成方式和 **singlecenter** 类似，但在生成每个位置后，有 50% 的概率将其沿  $x$  轴平移 200 个距离单位，这种方法生成的节点位置更有可能集中在两个中心点  $(0, 0)$  和  $(200, 0)$  附近，模拟了一个具有两个中心的城市的情况。
- **restricted**: 在原有限制的基础上增加了一些额外的限制。
  - **maxradius**: 增加了无人机不能飞行超过一定半径的限制。
  - **novisit**: 增加了无人机不能访问的顾客节点，比如以 **-novisit-20-rep\_2.txt** 为后缀的文件表示有 20% 的顾客节点被随机选中用于表示无法被无人机访问的顾客节点，由于对于同一个数据来说，不同次数的随机生成会影响选中的顾客节点，因此 **rep\_2** 表示第二次随机生成的数据。具体的不能被无人机访问的顾客节点由字段 **#NOVISIT** 表示，例如数据文件中的 **#NOVISIT 1** 表示第一个顾客节点不能被无人机访问，也即生成的节点数据中的第二行数据 (因为默认生成的第一行数据是仓库节点)。





## **Appendix A**

---



# B

## Appendix B

---





## *Epilogue*

---



# References

---

- [1] OENCAN T, ALTINEL I K, LAPORTE G. A comparative analysis of several asymmetric traveling salesman problem formulations[J/OL]. Computers & Operations Research, 2009, 36(3): 637-654. DOI: [10.1016/j.cor.2007.11.008](https://doi.org/10.1016/j.cor.2007.11.008).
- [2] ROBERTI R, TOTH P. Models and algorithms for the asymmetric traveling salesman problem: an experimental comparison[J/OL]. Euro Journal on Transportation & Logistics, 2012, 1(1-2): 113-133. DOI: [10.1007/s13676-012-0010-0](https://doi.org/10.1007/s13676-012-0010-0).
- [3] PAPADIMITRIOU C H, STEIGLITZ K. Combinatorial optimization: algorithms and complexity[M]. Dover edition ed. Mineola, NY: Dover Publications, 1998: 308-309.
- [4] MILLER C E, TUCKER A W, ZEMLIN R A. Integer programming formulation of traveling salesman problems[J/OL]. Journal of the Acm, 1960, 7(4): 326-329. DOI: [10.1145/321043.321046](https://doi.org/10.1145/321043.321046).
- [5] DANTZIG G B, RAMSER J H. The truck dispatching problem[J/OL]. Management Science, 1959, 6(1): 80-91. DOI: [10.1287/mnsc.6.1.80](https://doi.org/10.1287/mnsc.6.1.80).
- [6] TOTH P, VIGO D. Vehicle routing: Problems, methods, and applications, second edition[J/OL]. Society for Industrial and Applied Mathematics, 2014: 4-6. DOI: [10.1137/1.9781611973594.fm](https://doi.org/10.1137/1.9781611973594.fm).
- [7] MURRAY C C, CHU A G. The flying sidekick traveling salesman problem: Optimization of drone-assisted parcel delivery[J/OL]. Transportation Research Part C: Emerging Technologies, 2015, 54: 86-109. DOI: [10.1016/j.trc.2015.03.005](https://doi.org/10.1016/j.trc.2015.03.005).
- [8] 运筹 OR 帷幄. 交通 | 带飞行助手的旅行商问题：无人机协助的配送优化建模及求解（附代码）[EB/OL]. 2024[2025-02-21]. <https://zhuanlan.zhihu.com/p/3235861366>.
- [9] 运筹 OR 帷幄. 优化 | 浅谈旅行商问题（TSP）的七种整数规划模型[EB/OL]. 2022 年 01 月 19 日 20:37[2025-02-23]. <https://mp.weixin.qq.com/s/tDYoxlSQHKRJkf5EcaBJ1A>.
- [10] 运筹 OR 帷幄. 优化 | TSP 中两种不同消除子环路的方法及 callback 实现（Python 调用 Gurobi 求解）[EB/OL]. 2020 年 09 月 26 日 20:30[2025-02-23]. [https://mp.weixin.qq.com/s/i7I-o0LiC\\_JP3vVOQw2AIw](https://mp.weixin.qq.com/s/i7I-o0LiC_JP3vVOQw2AIw).
- [11] GONZALEZ-R P L, CANCA D, ANDRADE-PINEDA J L, et al. Truck-drone team logistics: A heuristic approach to multi-drop route planning[J/OL]. Transportation Research Part C: Emerging Technologies, 2020, 114: 657-680. DOI: [10.1016/j.trc.2020.02.030](https://doi.org/10.1016/j.trc.2020.02.030).
- [12] LIU Y, LIU Z, SHI J, et al. Two-echelon routing problem for parcel delivery by cooperated truck and drone[J/OL]. IEEE Transactions on Systems, Man, and Cybernetics: Systems, 2021, 51(12): 7450-7465. DOI: [10.1109/TSMC.2020.2968839](https://doi.org/10.1109/TSMC.2020.2968839).
- [13] WINDRAS MARA S T, RIFAI A P, SOPHA B M. An adaptive large neighborhood search heuristic for the flying sidekick traveling salesman problem with multiple drops[J/OL]. Expert Systems with Applications, 2022, 205: 117647. DOI: [10.1016/j.eswa.2022.117647](https://doi.org/10.1016/j.eswa.2022.117647).

- 
- [14] WIKIPEDIA. Hamiltonian path - wikiwand[EB/OL]. [2025-03-20]. <https://www.wikiwand.com/en/articles/Hamiltonian%20path>.
- [15] HAM A M. Integrated scheduling of m-truck, m-drone, and m-depot constrained by time-window, drop-pickup, and m-visit using constraint programming[J/OL]. *Transportation Research Part C: Emerging Technologies*, 2018, 91: 1-14. DOI: [10.1016/j.trc.2018.03.025](https://doi.org/10.1016/j.trc.2018.03.025).
- [16] KITJACHAROENCHAI P, VENTRESCA M, MOSHREF-JAVADI M, et al. Multiple traveling salesman problem with drones: Mathematical model and heuristic approach[J/OL]. *Computers & Industrial Engineering*, 2019, 129: 14-30. DOI: [10.1016/j.cie.2019.01.020](https://doi.org/10.1016/j.cie.2019.01.020).
- [17] WANG Z, SHEU J B. Vehicle routing problem with drones[J/OL]. *Transportation Research Part B: Methodological*, 2019, 122: 350-364. DOI: [10.1016/j.trb.2019.03.005](https://doi.org/10.1016/j.trb.2019.03.005).
- [18] LUO Z, LIU Z, SHI J. A two-echelon cooperated routing problem for a ground vehicle and its carried unmanned aerial vehicle[J/OL]. *Sensors*, 2017, 17(5): 1144. DOI: [10.3390/s17051144](https://doi.org/10.3390/s17051144).
- [19] AGATZ N, BOUMAN P, SCHMIDT M. Optimization approaches for the traveling salesman problem with drone[J/OL]. *Transportation Science*, 2018, 52(4): 965-981. DOI: [10.1287/trsc.2017.0791](https://doi.org/10.1287/trsc.2017.0791).
- [20] BOUMAN P, AGATZ N, SCHMIDT M. Dynamic programming approaches for the traveling salesman problem with drone[J/OL]. *Networks*, 2018, 72(4): 528-542. DOI: [10.1002/net.21864](https://doi.org/10.1002/net.21864).

# Index

---

## A

ALNS, 18

## E

Euclidean distance, 35

## F

FSTSP, 7

FSTSP-MD, 12

## M

MIP, 23

mTSPD, 23

MTZ, 4

## P

PDSTSP, 19

PDSTSP<sup>+DP</sup>, 20

## T

TDTL, 12

TSP, 3

TSP-D, 35

2E-GU-RP, 31

2E-RP-T&D, 15

## V

VRP, 4

VRPD, 25