

上海交通大学硕士学位论文

空空导弹分布式任务分配技术研究

硕 士 研 究 生：张 贇

学 号：118032910119

导 师：蔡云泽研究员

申 请 学 位：工程硕士

学 科：控制工程

所 在 单 位：自动化系

答 辩 日 期：2020 年 12 月 5 日

授予学位单位：上海交通大学

Dissertation Submitted to Shanghai Jiao Tong University
for the Degree of Master

**RESEARCH ON DISTRIBUTED TASK
ASSIGNMENT TECHNOLOGY OF
AIR-TO-AIR MISSILES**

Candidate:	Zhang Yun
Student ID:	118032910119
Supervisor:	Prof. Cai Yunze
Academic Degree Applied for:	Master of Engineering
Speciality:	Control Engineering
Affiliation:	Department of Automation
Date of Defence:	December 5, 2020
Degree-Conferring-Institution:	Shanghai Jiao Tong University

上海交通大学

学位论文原创性声明

本人郑重声明：所呈交的学位论文，是本人在导师的指导下，独立进行研究工作所取得的成果。除文中已经注明引用的内容外，本论文不包含任何其他个人或集体已经发表或撰写过的作品成果。对本文的研究做出重要贡献的个人和集体，均已在文中以明确方式标明。本人完全意识到本声明的法律结果由本人承担。

学位论文作者签名：

日期： 年 月 日

上海交通大学 学位论文版权使用授权书

本学位论文作者完全了解学校有关保留、使用学位论文的规定，同意学校保留并向国家有关部门或机构送交论文的复印件和电子版，允许论文被查阅和借阅。本人授权上海交通大学可以将本学位论文的全部或部分内容编入有关数据库进行检索，可以采用影印、缩印或扫描等复制手段保存和汇编本学位论文。

保 密 ☐，在 _____ 年解密后适用本授权书。

本学位论文属于

不保密 ☒。

(请在以上方框内打✓)

学位论文作者签名： 某某

指导教师签名： 某某

日 期： 某 年 某 月 某 日

日 期： 某 年 某 月 某 日

空空导弹分布式任务分配技术研究

摘 要

现代空战中，空空导弹是一种杀伤力强、威慑度高的尖端武器，对夺取战场制空权和主动权具有重要的意义。在空战环境中，常常面对着多目标、多任务的场景，发展空空导弹对集群目标的攻击作战模式是一个重要方向。但随着大规模集群，如无人机集群投入实战的趋势，在空空导弹拦截大规模集群的场景中，由于集中式算法在求解大规模任务分配问题时面临通信限制和实时性问题，因此研究使用分布式算法求解任务分配问题具有重要的现实意义。

本文首先结合空空导弹的特点，系统介绍了空空导弹任务分配技术的研究现状及存在的主要问题。接着，本文依据空战的实际特点和需求，考虑空战中的约束条件，建立了整数规划模型。然后，针对空战强博弈的特点，本文利用博弈论的思想，建立了两种博弈论模型，研究并改进了在两种博弈论模型下的分布式任务分配算法，通过仿真与对比试验验证了其有效性，且在大规模问题实时性方面具有显著的优越性。最后，针对空战高动态的特点，本文研究了基于随机博弈模型下的动态任务分配算法，通过仿真试验研究了分配算法的动态适应性。

本文的主要研究贡献主要有：

- 1、针对空空导弹任务分配问题，以最短预计剩余攻击时间和最小导弹机动量为优化目标，建立了整数规划模型。利用博弈论中的势博弈模型，结合势博弈在多智能体系统控制中的应用，设计了无约束条件下导弹个体效用函数和协商协议，通过对比实验分析了该算法的有效性和实时性。然后针对整数规划问题的特点，提出了基于拉格朗日乘子法和基于改进美好生活效用（Wonderful Life Utility, WLU）的有约束条件下任务分配算法，通过理论分析和仿真对比验证了两种算法在求解有约束条件下的任务分配问题时保留了无约束优化时的有效性

和实时性，具有良好的实用性和可扩展性。

2、针对上述整数规划模型，利用博弈论中的享乐博弈模型，将任务分配问题转化为种群聚类问题，首先结合空战约束条件设计了享乐博弈模型下的关于种群数量的个体效用函数，然后基于 **Zeuthen** 策略设计了一种分布式协商协议，接着从理论方面分析了该算法的最坏优化值及迭代步数，并通过仿真对比实验验证了算法的有效性和实时性。

3、针对高动态场景下需要及时调整任务分配的问题，研究了基于随机博弈模型的动态任务分配问题。设计了导弹与目标对战随机博弈场景框架，在假定静态模型区间内利用势博弈模型建立并求解任务分配问题，同时在模型状态切换的时间点，设计滚动策略集，兼顾智能体决策的连续性和对新生事件的及时响应性。

关键词：空空导弹，任务分配，分布式，势博弈，享乐联盟博弈，随机博弈

RESEARCH ON DISTRIBUTED TASK ASSIGNMENT TECHNOLOGY OF AIR-TO-AIR MISSILES

ABSTRACT

In modern air warfare, air-to-air missiles are sophisticated weapons with strong lethality and high deterrence. They are of great significance to air dominance and initiative on the battlefield. An air combat environment is often faced with multi-target and multi-task scenarios, thus it is an important direction to develop an air-to-air missile attack combat mode against cluster targets. However, with the trend of large-scale UAV clusters being put into actual combat, in the scenario of air-to-air missiles intercepting large-scale clusters, centralized task assignment algorithms are limited to communication limitations and real-time problems. Therefore, the use of distributed algorithms to solve the task assignment problem have important practical significance.

This article first systematically introduces the related work and main problems of air-to-air missile task assignment technology, combined with the characteristics of air-to-air missiles. Then, according to the actual characteristics and requirements of air combat, this article takes the constraints of air combat in consideration, and establishes an integer programming model. In view of the characteristics of the strong game of air combat, this article introduces the idea of game theory to establish two game theory models, researches and improves the distributed task assignment algorithm under the two game theory models. These algorithms are verified effective and significantly advantageous in real-time large-scale problems through simulation and comparative experiments. Finally, in view of the high dynamic characteristics of air combat, this article studies the task reassignment algorithm

based on the two game theory models proposed in three scenarios, and studies the dynamic adaptability of the reassignment algorithm through simulation experiments.

The main research contributions of this article are as follows:

1. Aiming at the task allocation problem of air-to-air missiles, with the shortest expected remaining attack time and the minimum missile maneuver as the optimization objectives, an integer programming model is established. Using the potential game model in game theory, combined with the application of potential game in the control of multi-agent systems, the individual utility function and negotiation protocol of the missile are designed under unconstrained conditions, and the effectiveness and real-time performance of the algorithm are analyzed through comparative experiments. Then, in view of the characteristics of integer programming problems, task assignment algorithms under constraints are proposed respectively based on Lagrange multiplier method and based on the adjusted Wonderful Life Utility (WLU). Theoretical analysis and simulation comparison verify that the two algorithms retains the validity and real-time performance of unconstrained optimization, and has good practicability and scalability.

2. Aiming at the above integer programming model, using the hedonic game model in game theory, the task allocation problem is transformed into a population clustering problem. First, the individual utility function with respect to the number of population under the hedonic game model is introduced based on the air combat constraints, and then A distributed negotiation protocol is designed based on the Zeuthen negotiation strategy. The worst performance analysis of the algorithm are theoretically conducted, and the effectiveness and real-time performance of the algorithm are verified through simulation and comparison experiments.

3. Aiming at the problem of timely adjustment of task allocation in high dynamic scenarios, the dynamic task allocation problem based on stochastic

game model is studied. A stochastic game framework of missile and target battle is designed, and the potential game model is used to establish and solve the task allocation problem in the assumed static model interval. At the same time, at the time of state switching, a rolling strategy set is designed to take into account the continuity and matching of the agent's decision. Timely response to new events.

KEY WORDS: Air-to-Air Missile, Task Assignment, Distributed Algorithm, Potential Game, Hedonic Coalition Game, Stochastic Game

目 录

第一章 绪论	1
1.1 课题研究背景及意义	1
1.2 国内外研究现状	1
1.2.1 空空导弹任务分配技术研究现状	1
1.2.2 博弈论研究现状及其在任务分配技术中的应用	1
1.3 主要研究内容	1
第二章 空空导弹任务分配模型	3
2.1 引言	3
2.2 弹目相对运动模型	3
2.3 剩余攻击时间估计	4
2.4 最优制导律	6
2.5 任务分配模型建立	8
2.6 本章小结	9
第三章 基于势博弈模型的分布式任务分配	11
3.1 引言	11
3.2 势博弈模型	11
3.3 面向任务分配问题的势博弈模型设计	12
3.3.1 美好生活效用函数	12
3.3.2 约束条件处理方法	13
3.4 基于势博弈模型的任务分配算法	17
3.4.1 单方决策	17
3.4.2 任务交易	22
3.5 仿真分析与对比	23
3.6 本章小结	23
第四章 基于享乐联盟博弈的分布式任务分配	25
4.1 引言	25
4.2 享乐联盟博弈模型	25

4.3	面向任务分配的享乐联盟博弈模型设计	26
4.4	基于享乐联盟博弈模型的决策算法	29
4.4.1	SAP 算法	29
4.4.2	分布式互斥算法	29
4.4.3	模型与算法性能分析	31
4.5	仿真分析与对比	35
4.5.1	算法性能对比	35
4.6	本章小结	35
第五章	基于随机博弈模型的分布式动态任务分配	37
5.1	引言	37
5.2	随机博弈模型	37
5.3	面向动态任务分配问题的随机博弈模型设计	37
5.3.1	效用函数估计	37
5.3.2	滚动策略集	37
5.3.3	分布式随机算法	37
5.4	仿真对比与分析	37
5.5	本章小结	37
第六章	总结与展望	39
附录 A	Maxwell Equations	41
附录 B	绘制流程图	43
致 谢	45
攻读学位期间发表（或录用）的学术论文	47
攻读学位期间获得的科研成果	49
个人简历	51

插图索引

图 2-1 弹目相对运动模型	3
图 4-1 HCG 模型的回报函数	28
图 B-1 绘制流程图效果	43

表格索引

算法索引

算法 3-1 JSFP 算法流程	19
算法 3-2 GRMFMI 算法流程	21
算法 3-3 SAP 和 sSAP 算法流程	22
算法 3-4 基于势博弈模型的任务分配算法	24
算法 4-1 使用 SAP 的 HCG 决策算法流程	30
算法 4-2 智能体 \mathcal{M}_i 的决策算法流程	31
算法 4-3 分布式互斥算法 (DMEA)	32

主要符号对照表

第一章 绪论

1.1 课题研究背景及意义

1.2 国内外研究现状

1.2.1 空空导弹任务分配技术研究现状

1.2.2 博弈论研究现状及其在任务分配技术中的应用

1.3 主要研究内容

第二章 空空导弹任务分配模型

2.1 引言

在任务分配问题中，首先需要根据导弹自身传感器或其他支持平台收集得到的数据和信息，估计战场态势，建立多对多的任务分配模型。在空空导弹的作战场景下，本节选择了预计剩余攻击时间和当前导弹机动量是两个较为显著且易于获得的影响要素，首先分别介绍了两个要素的估计方法，之后以最小化总攻击时间和最小化导弹机动量为目标函数，建立多对多任务分配模型。

2.2 弹目相对运动模型

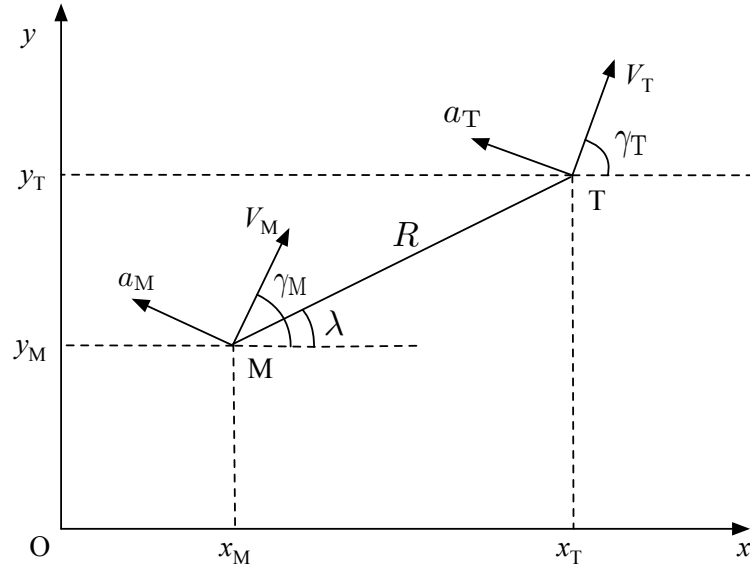


图 2-1 弹目相对运动模型

Figure 2-1 Relative motion model of missile and target

在建立多对多任务分配模型之前，需要先建立一对一的空战模型。本文所考虑的模型是在二维平面内，不考虑导弹和目标具体形状的影响，即将导弹和目标当作质点处理。图2-1展示的是本文所使用的导弹与目标相对运动模型，其中 M 表示导弹， T 表示目标， $[x_{(\cdot)}, y_{(\cdot)}]$, $V_{(\cdot)}$, $a_{(\cdot)}$, $\gamma_{(\cdot)}$ 分别表示导弹和目标的位置、速度、加速度和航向角。 r 为弹目距离， λ 表示弹目视线角。

为了建立弹目相对运动模型，需要作出以下假设：1、导弹与目标速度均为常值；2、目标的速度小于导弹的速度。由此分别建立导弹和目标的运动方程为：

$$\dot{x}_M = V_M \cos \gamma_M, \quad \dot{y}_M = V_M \sin \gamma_M, \quad \dot{\gamma}_M = \frac{a_M}{V_M}, \quad (2-1)$$

$$\dot{x}_T = V_T \cos \gamma_T, \quad \dot{y}_T = V_T \sin \gamma_T, \quad \dot{\gamma}_T = \frac{a_T}{V_T}. \quad (2-2)$$

令 V_R, V_λ 分别表示弹目相对速度平行于和垂直于视线角方向的分量, V_R 表示弹目相对接近速度, 则弹目相对运动方程为：

$$V_R \equiv \dot{R} = V_T \cos \sigma_T - V_M \cos \sigma_M, \quad (2-3)$$

$$V_\lambda \equiv R\dot{\lambda} = V_T \sin \sigma_T - V_M \sin \sigma_M, \quad (2-4)$$

其中 $\sigma_{(\cdot)}, (\cdot) \in \{M, T\}$ 分别表示是导弹和目标的前置角, 其定义为：

$$\sigma_M = \gamma_M - \lambda, \quad \sigma_T = \gamma_T - \lambda. \quad (2-5)$$

由此可求得视线角变化率：

$$\dot{\lambda} = \frac{V_T \sin \sigma_T - V_M \sin \sigma_M}{R}. \quad (2-6)$$

2.3 剩余攻击时间估计

在导弹攻击过程中, 为了使得预计击中时间最短, 需要估计剩余攻击时间, 本节采用对目标状态投影到弹目视线方向, 将目标转化为相对静止状态的思想, 实现对机动目标的剩余攻击时间估计。

首先假设目标静止, 即 $V_T = 0$ 。此时由式 (2-1)、(2-5) 和 (2-6) 可得：

$$\dot{\sigma}_M = \frac{a_M}{V_M} + \frac{V_M \sin \sigma_M}{R}, \quad (2-7)$$

结合式 (2-3) 可得：

$$\frac{d\sigma_M}{dR} = -\frac{a_M}{V_M^2 \cos \sigma_M} - \frac{1}{R} \tan \sigma_M. \quad (2-8)$$

为方便叙述, 令 $\rho = \sin \sigma_M$, 代入式 (2-8) 可得：

$$\frac{d\rho}{dR} = -\frac{a_M}{V_M^2} - \frac{1}{R}\rho. \quad (2-9)$$

此处为方便推导，考虑导弹采用比例制导律，制导指令为：

$$a_M = NV_M\dot{\lambda}, \quad (2-10)$$

其中 N 为制导比例系数。将式 (2-10) 和 (2-6) 代入式 (2-9) 可得：

$$\frac{d\rho}{dR} = (N-1)\frac{\rho}{R}. \quad (2-11)$$

式 (2-11) 是一个一阶微分方程，其解形式为：

$$\rho = \rho_0 \left(\frac{R}{R_0} \right)^{N-1}, \quad (2-12)$$

其中 ρ_0 和 R_0 分别为初始时刻的对应变量值。将式 (2-3) 两边对 R 求积分，并进行泰勒展开得到：

$$\begin{aligned} t_f &= \frac{1}{V_M} \int_0^{R_0} \frac{1}{\sqrt{1-\rho^2}} dR \\ &= \frac{1}{V_M} \int_0^{R_0} \left(1 + \sum_{i=1}^{\infty} \frac{2i-1}{2^i} \rho^{2i} \right) dR, \end{aligned} \quad (2-13)$$

其中 t_f 为初始时刻导弹已经飞行的时间。为简化问题，仅取式 (2-13) 泰勒展开的前两项代入式 (2-12) 求解，并使用小角度假设 $\rho \approx \sigma_M$ 可得：

$$t_f = \frac{R_0}{V_M} \left(1 + \frac{1}{2(2N-1)} \sigma_{M0}^2 \right). \quad (2-14)$$

因此，若在每个时刻均取该时刻视线角方向作为 x 轴，则可得目标静止时在每个时刻的剩余攻击时间的估计值为：

$$t_{go} = \frac{R}{V_M} \left(1 + \frac{1}{2(2N-1)} \sigma_M^2 \right). \quad (2-15)$$

针对机动目标对式 (2-15) 作出进一步修正，采用虚拟目标的思路，将 V_T 和 a_T 对弹目相对运动的影响均投影到弹目视线角方向上，并修正由目标机动引起的航向角和视线角变化，将目标转化为相对静止状态。

首先得到目标机动引起的目标航向角和视线角的变化分别为：

$$\hat{\sigma}_T = \frac{a_T}{V_T} \cdot \hat{t}_{go}^p, \quad \hat{\lambda} = \frac{V_T \sin \sigma_T}{R} \cdot \hat{t}_{go}^p, \quad (2-16)$$

其中 \hat{t}_{go}^p 表示前一时刻对 t_{go} 的估计值，修正后的剩余攻击时间估计为：

$$\hat{t}_{go} = \frac{R}{V_{MT}} \left(1 + \frac{1}{2(2N-1)} \sigma_M^2 \right) \quad (2-17)$$

其中 $V_{MT} = V_M - V_T \cos(\sigma_T + \hat{\sigma}_T - \lambda - \hat{\lambda})$ 。

2.4 最优制导律

除了预计攻击时间最小化以外，由于导弹在攻击过程中大部分时间处于无动力滑翔阶段，在机动追踪目标时会不断消耗能量，因此为了保证击中目标前导弹动能不会耗尽，需要追求导弹机动程度最小化。实际中导弹系统具有高阶动态特性和非线性，难以利用最优控制原理求得闭环解，但对于只考虑导弹低阶系统特性和二次型性能指标取极小的最优控制问题，可以求得闭环解。本节将在导弹在2.3小节估计剩余攻击时间的基础上，基于最优控制原理，设计使得导弹机动最小化的最优制导律。

首先假设目标不机动，即 $a_T = 0$ 将2.2节建立的弹目相对运动模型改写为惯性系下的状态方程形式：

$$\dot{\mathbf{x}} = \mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{B}\mathbf{u}, \quad (2-18)$$

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & \mathbf{I}_2 & 0 \\ 0 & 0 & \mathbf{I}_2 \\ 0 & 0 & -\frac{1}{\tau} \mathbf{I}_2 \end{bmatrix}, \quad \mathbf{B} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \frac{1}{\tau} \mathbf{I}_2 \end{bmatrix}, \quad (2-19)$$

其中状态向量为 $\mathbf{x} = [\mathbf{R}^T, \dot{\mathbf{R}}^T, \mathbf{a}_M^T]^T$ ，各状态分量分别为对应变量的向量形式， \mathbf{I}_2 为二阶单位矩阵， τ 为导弹的等效时间常数。

设二次型的性能指标为

$$\min J = \frac{1}{2} \int_{t_0}^{t_f} \mathbf{u}^T \mathbf{u} dt, \quad (2-20)$$

$$\text{s.t. } \mathbf{R}(t_f) = 0. \quad (2-21)$$

其中 t_0 和 t_f 分别表示制导开始和结束的时间, 式 (2-20) 可减小机动能量的消耗, 有利于保持弹道平直, 减小损耗增大射程。式 (2-21) 可约束末端脱靶量为 0。

上述最优控制问题可求解闭环最优控制率形式为

$$u = (\mathbf{B}^T \mathbf{P} k^{-1}) \mathbf{M}, \quad (2-22)$$

其中 k 是当 $u = 0$ 时的预计末端脱靶量, 可由下式求得:

$$\mathbf{M} = \mathbf{P}^T \mathbf{X}. \quad (2-23)$$

由下列微分方程

$$\dot{\mathbf{P}} + \mathbf{A}^T \mathbf{P} = 0, \quad \mathbf{P}(t_f) = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad (2-24)$$

可求得 \mathbf{P} 的闭环表达式为

$$\mathbf{P} = \begin{bmatrix} 1 \\ t_{go} \\ \tau^2(e^{-T} + T - 1) \end{bmatrix}, \quad (2-25)$$

其中 t_{go} 是预计剩余攻击时间, $t_{go} = t_f - t$, $T = t_{go}/\tau$ 。

由

$$k = - \int_t^{t_f} (\mathbf{P}^T \mathbf{G} \mathbf{G}^T \mathbf{P}) dt, \quad (2-26)$$

可求得 k 等于

$$k = \tau^3 \left(\frac{1}{2} e^{-2T} + 2T e^{-T} - \frac{T^3}{3} + T^2 - T - \frac{1}{2} \right). \quad (2-27)$$

将式 (2-25) 和式 (2-27) 代入式 (2-22) 和式 (2-23) 求得最优制导律闭合解为

$$u = \frac{N'}{t_{go}^2} [\mathbf{R} + \dot{\mathbf{R}} t_{go} - \tau^2 (e^{-T} - 1 + T) \mathbf{a}_M], \quad (2-28)$$

其中 N' 为扩展比例系数:

$$N' = T^2 (e^{-T} - \mathbf{I}_2 + T) \left(-\frac{1}{2} e^{-2T} - 2T e^{-T} + \frac{1}{3} T^3 - T^2 + T + \frac{1}{2} \mathbf{I}_2 \right)^{-1}. \quad (2-29)$$

在目标机动的情况下, 可对式 (2-28) 进行修正, 限于篇幅, 这里不再展开, 直接给出对于机动目标的最优制导律:

$$u = \frac{N'}{t_{\text{go}}^2} [\mathbf{R} + \dot{\mathbf{R}} t_{\text{go}} - \tau^2 (e^{-T} - 1 + T) \mathbf{a}_M - \frac{t_{\text{go}}^2}{2} \mathbf{a}_T]. \quad (2-30)$$

最优性能指标 J^* 为

$$J^* = \frac{1}{2} \mathbf{X}^T(t_0) \mathbf{P}(t_0) \mathbf{P}^T(t_0) \mathbf{X}(t_0). \quad (2-31)$$

2.5 任务分配模型建立

假设我方有 n_m 枚导弹, 其集合表示为 $\mathcal{M} := \{\mathcal{M}_1, \dots, \mathcal{M}_{n_m}\}$; 战场上有 n_t 个目标需要攻击, 其集合表示为 $\mathcal{T} := \{\mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \dots, \mathcal{T}_{n_t}\}$, 其中 \mathcal{T}_0 表示空目标。本文只考虑导弹数量不少于目标数量, 即 $n_m \geq n_t$ 的情况。每枚导弹可根据自身能力、所处环境等因素选择部分目标作为可攻击对象, 设 $\mathcal{A}_i \subset \mathcal{T}$ 表示第 i 枚导弹的可选目标集。特别地, 为后续叙述方便, 假设 $\mathcal{T}_0 \in \mathcal{A}_i, i = 1, \dots, n_m$, 即所有导弹总是可以不攻击任何目标。^① 导弹 i 从自己的可选目标集 \mathcal{A}_i 中选出自己的目标 a_i , 则数组 $a = (a_1, \dots, a_{n_m}) \in \mathcal{A}$ 组成了一个分配解。设 $S(a) = \{S_1, \dots, S_{n_t}\}$, 其中 S_j 表示分配解 a 下选择目标 j 的导弹集合, s_j 表示 S_j 中的导弹个数, 即 $s_j = |S_j|, j = 1, \dots, n_t$ 。

选取一个关于分配解 a 的函数 $U_g(a)$ 作为全局效用函数, 建立任务分配模型:

$$\max_{a \in \mathcal{A}} U_g(a) = \sum_{\mathcal{T}_j \in \mathcal{T}} U_{\mathcal{T}_j}(a) \quad (2-32)$$

$$\text{s.t. } s_j \leq b_{\max}^{(j)}, j = 1, \dots, n_t \quad (2-33)$$

$$s_j \geq 1, j = 1, \dots, n_t, \quad (2-34)$$

其中 $b_{\max}^{(j)}$ 表示选择目标 j 的导弹的最大数量和最小数量, 且有 $b_{\max}^{(j)} \geq 1$ 。因此式 (2-33) 表示目标 j 不得被超过 $b_{\max}^{(j)}$ 枚导弹攻击, 式 (2-34) 代表每个目标必须有导弹攻击, 但由于实际中往往使用多于目标数量的导弹攻击, 因此在式 (2-34) 的约束下, 式 (2-34) 自然成立, 因此可将上述问题进一步简化为

^① 显然, 根据实际场景以及约束条件可知导弹不攻击任何目标是不符合实际要求的, 本文在此作出的假设仅仅是为了后面章节叙述和论证需要, 无任何实际意义, 对问题的论述和求解也无任何影响。

$$\max_{a \in A} U_g(a) = \sum_{\mathcal{T}_j \in \mathcal{T}} U_{\mathcal{T}_j}(a) \quad (2-35)$$

$$\text{s.t. } s_j \leq b_{\max}^{(j)}, j = 1, \dots, n_t. \quad (2-36)$$

$U_{\mathcal{T}_j}(a)$ 表示与目标 \mathcal{T}_j 有关的任务效用，为了体现预计剩余攻击时间最小和导弹机动能量消耗最小的目标，利用2.3小节和2.4小节的内容，将任务效用函数设计为：

$$U_{\mathcal{T}_j}(a) = \max\{0, r_j - w_1 \max_{\mathcal{M}_i \in S_j} t_{ij} - w_2 C_{\mathcal{T}_j}\}, \quad (2-37)$$

其中， w_1 和 w_2 为权重值； r_j 是攻击目标 \mathcal{T}_j 可获得的奖励值，本文假设该值仅与目标属性有关，与攻击的导弹无关； t_{ij} 表示导弹 \mathcal{M}_i 攻击目标 \mathcal{T}_j 的预计剩余攻击时间。 $C_{\mathcal{T}_j}$ 表示导弹攻击目标 \mathcal{T}_j 的成本函数，定义为：

$$C_{\mathcal{T}_j} = \sum_{\mathcal{M}_i \in S_j} J_{ij}, \quad (2-38)$$

其中 J_{ij} 为导弹 \mathcal{M}_i 攻击目标 \mathcal{T}_j 的预计机动能量消耗可由式 (2-31) 得到。

2.6 本章小结

本章基于攻击时间最小化和导弹机动消耗最小化的原则建立了空空导弹任务分配模型。首先建立了弹目相对运动模型，对导弹和目标的运动方程进行建模。接着基于该相对运动模型估计剩余攻击时间，并设计导弹遵循最优制导律飞行已获得最小机动消耗。最后，本章定义了全局效用函数和任务效用函数的概念，建立了导弹与目标的任务分配模型，为后续求解空空导弹的任务分配问题打下基础。

第三章 基于势博弈模型的分布式任务分配

3.1 引言

本章使用第二章中建立的空空导弹任务分配模型，设计了面向任务分配问题的势博弈模型（Potential Game, PG）框架。本章首先介绍了势博弈模型概念，并选择合适的函数作为智能体效用，初步建立了势博弈模型；接着针对任务分配中的约束问题，使用 Lagrange 乘子法对原始势博弈模型进行改进，并证明了模型的可行性与性能下界；然后，针对改进的势博弈模型，使用多种均衡求解算法进行模型求解；最后，通过仿真与对比实验验证了模型与算法的有效性。

3.2 势博弈模型

在任务分配问题框架下，当所有导弹依据最大化自身效用的原则选择的目标不再发生变化时，则称所有导弹达到了均衡状态。博弈论中一个经典的均衡状态是纯纳什均衡，它表示一个任务分配解 $a^* = (a_1^*, \dots, a_{n_m}^*)$ ，满足任意一个导弹不能通过独自改变任务提高自身效用。在具体阐述纳什均衡和势博弈概念前，除第二章使用的概念外，仍需要引入以下概念和符号。设 a_{-i} 表示除了导弹 \mathcal{M}_i 以外的其他导弹的分配集合，即

$$a_{-i} = (a_1, \dots, a_{i-1}, a_{i+1}, \dots, a_{n_m}),$$

利用该符号可将一组分配解表示为 (a_i, a_{-i}) 。此外，可类似地定义 \mathcal{A}_{-i} 为

$$\mathcal{A}_i := \mathcal{A}_1 \times \dots \times \mathcal{A}_{i-1} \times \mathcal{A}_{i+1} \times \dots \times \mathcal{A}_{n_m}.$$

设 $U_{\mathcal{M}_i}(a)$ 或 $U_{\mathcal{M}_i}(a_i, a_{-i})$ 表示导弹 \mathcal{M}_i 在分配 a 下的智能体效用，由此可得到纯纳什均衡的定义：

定义 3.1 (纯纳什均衡) 若一个分配解 a^* 满足

$$U_{\mathcal{M}_i}(a_i^*, a_{-i}^*) = \max_{a_i \in \mathcal{A}_i} U_{\mathcal{M}_i}(a_i, a_{-i}^*), \quad \forall \mathcal{M}_i \in \mathcal{M}. \quad (3-1)$$

则称 a^* 是一个纯纳什均衡解。

当所有导弹达到纯纳什均衡时，全局效用未必实现最大化；另一方面，在一些博弈场景下纯纳什均衡未必存在。因此，引入势博弈概念

定义 3.2 (有序势博弈与势博弈) 设一个博弈模型中的智能体效用函数为 $U_{\mathcal{M}_i}(a)$, $\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}$, 如果存在一个全局势函数 $\phi(a) : \mathcal{A} \mapsto \mathbb{R}$, 满足对任意智能体 $\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}$, 任意 $a_{-i} \in \mathcal{A}_{-i}$, 智能体 \mathcal{M}_i 的任意两个分配 $a'_i, a''_i \in \mathcal{A}_i$, 有

$$U_{\mathcal{M}_i}(a'_i, a_{-i}) - U_{\mathcal{M}_i}(a''_i, a_{-i}) > 0 \Leftrightarrow \phi(a'_i, a_{-i}) - \phi(a''_i, a_{-i}) > 0, \quad (3-2)$$

则该博弈模型是一个有序势博弈模型。在此基础上, 若该全局势函数进一步满足:

$$U_{\mathcal{M}_i}(a'_i, a_{-i}) - U_{\mathcal{M}_i}(a''_i, a_{-i}) = \phi(a'_i, a_{-i}) - \phi(a''_i, a_{-i}). \quad (3-3)$$

则称该博弈模型为势博弈模型。若策略集 \mathcal{A} 是有限的, 则称该势博弈为有限势博弈。

由势博弈的定义可知, 势博弈模型中的智能体效用变化会等同地反映在全局效用上, 而在有序势博弈上, 智能体效用与全局效用总是同向变化。易知势博弈是一种特殊的有序势博弈。有限势博弈模型有两点性质:

- (1) 有限势博弈至少存在一个纯纳什均衡;
- (2) 有限势博弈具有有限优化性质 (finite improvement property, FIP)。

性质 (1) 保证了纯纳什均衡的存在性, 因此对于任务分配问题, 至少可以得到一个确定的解; 性质 (2) 保证了任意智能体单方面提高自己效用的行为可以在有限时间内收敛到纯纳什均衡, 从而保证了优化算法可在有限时间内收敛。

3.3 面向任务分配问题的势博弈模型设计

3.3.1 美好生活效用函数

使用势博弈模型解决任务分配问题对导弹的智能体效用函数提出的要求是, 满足

$$U_{\mathcal{M}_i}(a'_i, a_{-i}) - U_{\mathcal{M}_i}(a''_i, a_{-i}) = U_g(a'_i, a_{-i}) - U_g(a''_i, a_{-i}), \quad (3-4)$$

使得所有导弹形成一个势博弈模型, 其中 $U_g(a)$ 即为式 (2-32) 中定义的全局效用函数, 因此在求解分配时所有导弹只需考虑最大化智能体效用便可实现全局效用最大化的目标。

一个显然而直接的思路是使用一致利益效用 (Identical Interest Utility, IIU), 其直接将全局效用作为智能体效用, 但 IIU 的缺点在于需要计算所有任务效用后得到全局效用, 因此本质上仍是集中式的方法。对 IIU 进行改进可以得到更分布

化的有限区域效用 (Range-Restricted Utility, RRU), RRU 将智能体效用定义为所有该智能体参与的任务的效用之和, RRU 可以使得智能体组成势博弈模型, 但该模型的纳什均衡未必是最优的。此外, IIU 和 RRU 有一个共同的问题在于如果存在大量的智能体同时参与大量的任务, 由于 IIU 和 RRU 都是对一定数量的任务效用求和, 此时一个智能体对任务的贡献微乎其微, 即使它单方面改变决策, 对该任务的效用改变可能很小, 从而反映在智能体效用函数上的变化也很小。这对智能体的寻优和学习带来了很大难度。对此问题作出的改进是等份额效用 (Equally Shared Utility, ESU), ESU 用智能体参与的任务效用除以参与该任务的智能体总数, 可以有效消除智能体数量带来的效用稀释作用, 但 ESU 的局限在于只有当智能体之间不存在区别时才可以组成势博弈模型。

为了克服 IIU 和 RRU 的缺陷, 且不局限于 ESU 的应用场景, 本节采用的是美好生活效用函数 (Wonderful Life Utility, WLU), WLU 将智能体效用函数定义为每个智能体对全局效用的边际贡献程度, 其具体定义为:

$$U_{\mathcal{M}_i}(a_i, a_{-i}) = U_g(a_i, a_{-i}) - U_g(a_0, a_{-i}). \quad (3-5)$$

由全局效用函数的定义式 (2-32) 可将式 (3-5) 改写为

$$U_{\mathcal{M}_i}(a_i, a_{-i}) = U_{\mathcal{T}_j}(a_i, a_{-i}) - U_{\mathcal{T}_j}(a_0, a_{-i}), \quad \text{if } a_i = \mathcal{T}_j. \quad (3-6)$$

由式 (3-6) 可知, WLU 假设其他智能体不改变目标, 智能体效用只与智能体自身的决策有关, 因此 WLU 排除了冗余信息, 比 IIU 和 RRU 优化能力更强。另外, 下面的命题表明, 使用 WLU 的博弈模型一定是势博弈模型。

命题 3.1 (WLU 可行性) 智能体效用函数为式 (3-6) 的智能体集合组成的博弈模型是一个势博弈模型, 且其势函数就是全局效用函数 $U_g(a)$ 。

证明 只需证明 WLU 满足式 (3-4) 即可。设 $a_i, a'_i \in \mathcal{A}_i$, 则有

$$\begin{aligned} & U_{\mathcal{M}_i}(a_i, a_{-i}) - U_{\mathcal{M}_i}(a'_i, a_{-i}) \\ &= U_g(a_i, a_{-i}) - U_g(a_0, a_{-i}) - [U_g(a'_i, a_{-i}) - U_g(a_0, a_{-i})] \\ &= U_g(a_i, a_{-i}) - U_g(a'_i, a_{-i}) \end{aligned} \quad \square$$

3.3.2 约束条件处理方法

上述势博弈框架和智能体效用函数设计下, 对于智能体选择任务并没有做出任何限制和约束, 因此需要利用约束条件式 (2-36) 将势博弈的纳什均衡限制在

可行解中。本节提出了基于 **Lagrange** 乘子法将有约束问题转化为无约束问题，并证明了在满足一定的条件下，新的无约束问题下获得的纳什均衡解均为原问题的可行解。

Lagrange 乘子法是一种典型的处理含约束优化问题的方法，其将含约束问题转化为无约束问题，且可证明生成的新的无约束问题的最优解就是原问题的最优解。在势博弈模型下，结合全局效用函数的定义式 (2-35) 以及约束条件式 (2-33)，将式 (2-37) 任务效用函数 $U_{\mathcal{T}_j}(a)$ 修正为：

$$\tilde{U}_{\mathcal{T}_j}(a) = U_{\mathcal{T}_j}(a) + \lambda [b_{\max}^{(j)} - s_j]^-, \quad (3-7)$$

其中 $[x]^+ = \min\{x, 0\}$ ， s_j 是第二章中定义的目标同为 \mathcal{T}_j 的导弹数量。由式 (2-32) 得到修正后的全局效用函数为

$$\tilde{U}_g(a) = U_g(a) + \lambda \sum_{j=1}^{n_t} [b_{\max}^{(j)} - s_j]^- \quad (3-8)$$

再利用式 (3-6) 提出的 **WLU** 效用函数计算修正后的智能体效用函数 (**Modified WLU, MWLU**) 为

$$\begin{aligned} \tilde{U}_{\mathcal{M}_i}(a_i, a_{-i}) &= \tilde{U}_g(a_i, a_{-i}) - \tilde{U}_g(a_0, a_{-i}) \\ &= \tilde{U}_{\mathcal{T}_j}(a_i, a_{-i}) - \tilde{U}_{\mathcal{T}_j}(a_0, a_{-i}), \quad \text{if } a_i = \mathcal{T}_j. \end{aligned} \quad (3-9)$$

下面需要验证 **MWLU** 的有效性，主要分为三部分：(1) 满足 **MWLU** 效用的智能体能否组成势博弈模型；(2) 该势博弈模型下得到的纳什均衡是否都满足原问题的约束；(3) 该势博弈模型下得到的纳什均衡解的最优性。

3.3.2.1 势博弈成立条件

为了验证 **MWLU** 函数的有效性，首先需要验证式 (3-9) 定义的智能体效用函数是否可以组成一个势博弈模型。设智能体效用函数为 **MWLU** 的智能体组成的组成的博弈模型为 $\mathcal{G} = \{\mathcal{M}, \mathcal{A}, U_{\mathcal{M}}(a)\}$ ，实际上，可以得到以下结论：

命题 3.2 (势博弈成立条件) \mathcal{G} 是一个势博弈模型，其势函数为式 (3-8) 定义的全局效用函数。

证明 只需证明全局效用函数 $\tilde{U}_g(a)$ 与式 (3-9) 定义的智能体效用函数 $\tilde{U}_{\mathcal{M}_i}(a_i, a_{-i})$ 满足式 (3-4) 即可。对任意 $a'_i, a''_i \in \mathcal{A}_i$ ， $a' = (a'_i, a_{-i})$ ， $a'' = (a''_i, a_{-i})$ ，

且 S', S'' 分别为 a' 和 a'' 对应的智能体分配集合, s'_j 和 s''_j 分别为 S' 和 S'' 中目标为 \mathcal{T}_j 的智能体数量。假设 $a'_i = \mathcal{T}_j$, $a''_i = \mathcal{T}_k$, $j \neq k$, 则有

$$\begin{aligned} & \tilde{U}_{\mathcal{M}_i}(a'_i, a_{-i}) - \tilde{U}_{\mathcal{M}_i}(a''_i, a_{-i}) \\ &= [\tilde{U}_g(a'_i, a_{-i}) - \tilde{U}_g(a_0, a_{-i})] - [\tilde{U}_g(a''_i, a_{-i}) - \tilde{U}_g(a_0, a_{-i})] \\ &= \tilde{U}_g(a'_i, a_{-i}) - \tilde{U}_g(a''_i, a_{-i}) \end{aligned} \quad (3-10)$$

所以满足 MWLU 效用的智能体可以组成一个势博弈模型, 且势函数为全局效用函数 $\tilde{U}_g(a)$ 。□

3.3.2.2 纯纳什均衡可行性分析

在验证势博弈模型成立之后, 下一步需要验证该势博弈模型所得到的纯纳什均衡是否是原问题的可行解, 此处有以下结论:

命题 3.3 (纳什均衡可行性) 当 λ 满足 $\lambda > \lambda_0$ 时, 若分配策略 a 是 \mathcal{G} 的一个纯纳什均衡, 则 a 一定满足约束条件 (2-33)。其中

$$\lambda_0 = \max_{\substack{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}, \mathcal{T}_j \in \mathcal{T} \\ s_j > b_{\max}^{(j)}}} \left\{ \frac{U_{\mathcal{T}_j}(a_i, a_{-i}) - U_{\mathcal{T}_j}(a'_i, a_{-i})}{s_j - b_{\max}^{(j)}} \right\} \quad (3-11)$$

证明 设 $a^* = (a_i^*, a_{-i}^*)$ 是势博弈模型 \mathcal{G} 的一个纯纳什均衡, 但不满足约束条件 (2-33), 即存在 $1 \leq j \leq n_t$, $s_j^* > b_{\max}^{(j)}$ 。对于参与任务 \mathcal{T}_j 的智能体之一 \mathcal{M}_k , 设 $a_k^* = \mathcal{T}_j$, $a'_k = \mathcal{T}_l$, $\forall l \neq j$, 则有

$$\begin{aligned} & \tilde{U}_{\mathcal{M}_k}(a_k^*, a_{-k}^*) - \tilde{U}_{\mathcal{M}_k}(a'_k, a_{-k}^*) \\ &= \tilde{U}_{\mathcal{T}_j}(a_k^*, a_{-k}^*) - \tilde{U}_{\mathcal{T}_l}(a'_k, a_{-k}^*) \\ &= U_{\mathcal{T}_j}(a_k^*, a_{-k}^*) - \lambda(s_j^* - b_{\max}^{(j)}) - [U_{\mathcal{T}_l}(a'_k, a_{-k}^*) + \lambda(b_{\max}^{(l)} - s'_l)] \\ &\leq U_{\mathcal{T}_j}(a_k^*, a_{-k}^*) - U_{\mathcal{T}_l}(a'_k, a_{-k}^*) - \lambda(s_j^* - b_{\max}^{(j)}) \\ &\leq \max_{\mathcal{T}_j \in \mathcal{T}} \{U_{\mathcal{T}_j}(a_i^*, a_{-i}^*) - U_{\mathcal{T}_j}(a'_i, a_{-i}^*)\} - \lambda_0(s_j^* - b_{\max}^{(j)}) \end{aligned} \quad (3-12)$$

由 λ_0 的定义易知 $\tilde{U}_{\mathcal{M}_{k_0}}(a_{k_0}^*, a_{-k_0}^*) - \tilde{U}_{\mathcal{M}_{k_0}}(a'_{k_0}, a_{-k_0}^*) \leq 0$, 这与 a^* 是纯纳什均衡的条件 (3-1) 矛盾, 因此 a^* 必然满足约束条件。□

3.3.2.3 纳什均衡最优性

在命题3.3下，势博弈模型 \mathcal{G} 的纳什均衡均为原问题的可行解，因此最后需要考察这些纳什均衡解的最优性。本节选择使用无秩序代价（Price of Anarchy, PoA）作为衡量纳什均衡性能的指标。设纯纳什均衡分配解为 a^* ，全局最优分配解为 a^{opt} ，则 PoA 的定义为全局最优效用和纳什均衡效用的最小值之比：

$$\text{PoA}(\mathcal{G}) = \frac{U_g(a^{\text{opt}})}{\min_{a^*} U_g(a^*)} \quad (3-13)$$

由 PoA 的定义可知，PoA 越大，代表最差情况下纯纳什均衡效用越小，即意味着该势博弈模型的性能越差。关于本节建立的势博弈模型 \mathcal{G} 的 PoA，我们可以用以下命题得到 PoA 的上界，从而保证了势博弈模型性能的下界。

命题 3.4 势博弈模型 \mathcal{G}_{PG} 的 PoA 上界为

$$\text{PoA}(\mathcal{G}_{\text{PG}}) \leq 1 + \eta_{\text{PG}} \quad (3-14)$$

其中

$$\eta = \max_{\substack{\forall a, a' \in \mathcal{A} \\ \forall \mathcal{M}_i \in \mathcal{M}}} \left\{ \frac{\tilde{U}_g(a') - \tilde{U}_g(a'_i, a_{-i})}{\tilde{U}_g(a)} \right\} \quad (3-15)$$

证明 设 a^{opt} 是全局最优分配解， a^* 是一纯纳什均衡分配解。由纯纳什均衡的定义式 (3-1) 可得

$$\tilde{U}_{\mathcal{M}_i}(a_i^*, a_{-i}^*) \geq \tilde{U}_{\mathcal{M}_i}(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^*), \quad \forall \mathcal{M}_i \in \mathcal{M}. \quad (3-16)$$

将式 (3-4) 代入可得

$$\tilde{U}_g(a_i^*, a_{-i}^*) \geq \tilde{U}_g(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^*). \quad (3-17)$$

不等式右侧可以写为

$$\tilde{U}_g(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^*) = \tilde{U}_g(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^{\text{opt}}) - [\tilde{U}_g(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^{\text{opt}}) - \tilde{U}_g(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^*)], \quad (3-18)$$

所以有

$$\tilde{U}_g(a^*) \geq \tilde{U}_g(a^{\text{opt}}) - [\tilde{U}_g(a^{\text{opt}}) - \tilde{U}_g(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^*)], \quad (3-19)$$

两边同时除以 $\tilde{U}_g(a^*)$,

$$\begin{aligned}
 \frac{U_g(a^{\text{opt}})}{U_g(a^*)} &\leq 1 + \frac{\tilde{U}_g(a^{\text{opt}}) - \tilde{U}_g(a_i^{\text{opt}}, a_{-i}^*)}{\tilde{U}_g(a^*)} \\
 &\leq 1 + \max_{\substack{\forall a, a' \in \mathcal{A} \\ \forall \mathcal{M}_i \in \mathcal{M}}} \left\{ \frac{\tilde{U}_g(a') - \tilde{U}_g(a'_i, a_{-i})}{\tilde{U}_g(a)} \right\} \\
 &\triangleq 1 + \eta_{\text{PG}}
 \end{aligned} \tag{3-20}$$

因此

$$\text{PoA}(\mathcal{G}_{\text{PG}}) \leq 1 + \eta_{\text{PG}} \tag{3-21}$$

□

由命题可知, 一旦模型的效用函数确定, 则模型纳什均衡性能的下界也随之确定。且为了使得设计的模型表现更好, 应该通过设计全局效用函数尽量减小 η_{PG} 的值。

3.4 基于势博弈模型的任务分配算法

3.4.1 单方决策

3.4.1.1 虚拟博弈算法

虚拟博弈算法 (Fictitious Play, FP) 是一种经典的学习算法, 最初被用来求解零和博弈中的纳什均衡, 但也被提出可以用于多智能体系统的学习算法。在本节, 虚拟博弈算法被视为智能体选择目标的机制。在每个时刻 k , 智能体 i 计算自身的经验频率分布 $q_i(k)$, 并根据该分布选择下一步最优决策。智能体经验频率分布定义为

$$q_i^j(k) = \frac{1}{k} \sum_{t=0}^{k-1} I\{a_i = A_i^j\}, A_i^j \in \mathcal{A}_i, j = 1, \dots, |\mathcal{A}_i|, \tag{3-22}$$

其中 $I\{\cdot\}$ 为指示函数, $|\mathcal{A}_i|$ 表示目标集 \mathcal{A}_i 的势。

智能体 i 在 FP 下选择目标的策略是假设其他智能体会独立地根据各自的经验频率分布随机选择一个目标。在此假设下, 可计算出智能体 i 选择目标 A_i^j 的期望效用为

$$\begin{aligned}
U_i(A_i^j, q_{-i}(k)) &= \mathbb{E}_{a_{-i}}[U_{\mathcal{M}_i}(A_i^j, a_{-i})] \\
&= \sum_{a_{-i} \in \mathcal{A}_{-i}} U_{\mathcal{M}_i}(A_i^j, a_{-i}) \prod_{a_j \in \mathcal{A}_{-i}} q_j^{a_j}(k),
\end{aligned} \tag{3-23}$$

其中 $q_{-i}(k) := \{q_1(k), \dots, q_{i-1}(k), q_{i+1}(k), \dots, q_{n_m}(k)\}$ 。因此，智能体 i 在 k 时刻选择的最优目标 $a_i(k)$ 为

$$a_i(k) \in \arg \max_{a \in \mathcal{A}_i} U_i(a, q_{-i}(k)), \tag{3-24}$$

若同时存在多个最优目标，则在多个最优目标中任选一个。

FP 的优点在于除了极少数特殊情况，根据经验频率分布选出的目标分配解几乎都会收敛到纳什均衡。但 FP 的缺点也是显然的，每个智能体在作出决策时需要知道所有智能体的经验频率分布，且计算出所有组合情况下的效用的期望，因此 FP 的计算时间和计算复杂度会随着智能体数量的增加而急剧增加。

为了提高 FP 的可行性，联合策略虚拟博弈 (Joint Strategy Fictitious Play, JSFP) 在 FP 的基础上做出了改进。JSFP 最主要的改进在于在计算不同目标选择的效用时，取消了其他智能体选择目标的独立性条件，从而在计算经验频率分布时，计算的是一个分配组合 a 的经验频率而不是某个特定目标的频率。在 JSFP 下，联合经验频率 $z(\bar{a}, k)$ 的计算公式为

$$z(\bar{a}, k) = \frac{1}{k} \sum_{t=0}^{k-1} I\{a(t) = \bar{a}\}, \quad \bar{a} \in \mathcal{A}, \tag{3-25}$$

类似地可定义出 $z_{-i}(\bar{a}, k)$ 的定义为

$$z_{-i}(\bar{a}_{-i}, k) = \frac{1}{k} \sum_{t=0}^{k-1} I\{a_{-i}(t) = \bar{a}_{-i}\}, \quad \bar{a} \in \mathcal{A}. \tag{3-26}$$

因此此时智能体 i 选择目标 \bar{a}_i 的期望效用是

$$U_i(\bar{a}_i, k) = \sum_{a_{-i} \in \mathcal{A}_{-i}} U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i, a_{-i}) z_{-i}(\bar{a}_{-i}, k) \tag{3-27}$$

JSFP 第二个改进的地方在于，虽然式 (3-27) 似乎仍需要计算所有组合策略情况下的期望，但通过将式 (3-26) 代入式 (3-27) 可得

$$U_i(\bar{a}_i, z_{-i}(k)) = \frac{1}{k} \sum_{t=0}^{k-1} U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i, a_{-i}(t)). \tag{3-28}$$

上式表示在前 $k-1$ 次迭代智能体 i 如果选择目标 \bar{a}_i ，而其他智能体选择不变的情况下，智能体 i 可获得的平均效用。令 $\bar{U}_i^{\bar{a}_i}(k) = U_i(\bar{a}_i, z_{-i}(k))$ ，则式 (3-28) 可改写为迭代形式：

$$\bar{U}_i^{\bar{a}_i}(k+1) = \frac{k}{k+1} \bar{U}_i^{\bar{a}_i}(k) + \frac{1}{k+1} U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i, a_{-i}(k)). \quad (3-29)$$

JSFP 的算法流程如3-1所示。

算法 3-1 JSFP 算法流程

Input: $\mathcal{M}, \mathcal{T}, \mathcal{A}, r$
Output: 均衡解 a^*
 // 初始化参数
 1 随机初始化分配解 a ;
 2 $\bar{U}_i(0) \leftarrow \mathbf{0}_{1 \times n_i}, i = 1, \dots, n_i$;
 3 $k \leftarrow 1$;
 4 **while** *true* **do**
 5 **for** $i = 1 : n_m$ **do**
 6 计算选择不同目标 \bar{a}_i 的 $U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i, a_{-i}(k))$;
 7 使用式 (3-29) 更新 $\bar{U}_i(k)$;
 8 $a(k) \leftarrow \arg \max_{a \in \mathcal{A}_i} \bar{U}_i(k)$;
 9 $k \leftarrow k + 1$;
 10 **end**
 11 **end**

3.4.1.2 后悔匹配算法

后悔匹配算法 (Regret Matching, RM) 是借鉴了 JSFP 的思想，与 JSFP 计算前 $k-1$ 个时刻选择目标的平均效用不同，RM 计算的是前 $k-1$ 次迭代不选择该目标将会损失的效用。沿用前面的符号，在第 k 次迭代，智能体 i 计算器对于目标 \bar{a}_i^j 平均后悔值为

$$R_{\mathcal{M}_i}^j(k) = \frac{1}{k-1} \sum_{t=1}^{k-1} [U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^j, a_{-i}(t)) - U_{\mathcal{M}_i}(a(t))], j = 1, \dots, |\mathcal{A}_i|. \quad (3-30)$$

式 (3-30) 可改写为迭代形式

$$R_{\mathcal{M}_i}^j(k+1) = \frac{k-1}{k} R_{\mathcal{M}_i}^j(k) + \frac{1}{k} [U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^j, a_{-i}(t)) - U_{\mathcal{M}_i}(a(t))], \quad k > 1. \quad (3-31)$$

在得到对每个目标的后悔值 $R_{\mathcal{M}_i}(k) = [R_{\mathcal{M}_i}^1(k), \dots, R_{\mathcal{M}_i}^{|\mathcal{A}_i|}(k)]$ 后，智能体计算当前选择目标的概率分布 $p_i(k)$

$$p_i(k) = \frac{[R_{\mathcal{M}_i}(k)]^+}{\mathbf{1}^T [R_{\mathcal{M}_i}(k)]^+}, \quad (3-32)$$

其中 $[x]^+ = \max\{x, 0\}$, $\mathbf{1} = [1, 1, \dots, 1]$ 。

在 RM 的基础上进一步改进得到带有记忆和惰性的广义 RM 算法 (Generalized RM with Fading Memory and Inertia, GRMFMI)。将式 (3-31) 改写为

$$\tilde{R}_{\mathcal{M}_i}^j(k+1) = (1-\rho)\tilde{R}_{\mathcal{M}_i}^j(k) + \rho[U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^j, a_{-i}(t)) - U_{\mathcal{M}_i}(a(t))], \quad j \in \{1, \dots, |\mathcal{A}_i|\}. \quad (3-33)$$

将惰性概念引入智能体 i 选择目标的概率分布，智能体有 $1 - \alpha_i$ 的概率会继续选择前一时刻的目标，此时目标选择概率分布为

$$\tilde{p}_i(k) = \alpha_i P_i(\tilde{R}_{\mathcal{M}_i}(k)) + [1 - \alpha_i] \mathbf{v}^{a_i(k-1)}, \quad (3-34)$$

其中 $\mathbf{v}^{a_i(k-1)}$ 表示第 $a_i(k-1)$ 个元素为 1，其余为 0 的 $|\mathcal{A}_i|$ 维向量。 $P_i(x)$ 是一个概率分布向量，其每个分量的表达式为

$$P_i^l(x) = \begin{cases} \frac{e^{\frac{1}{\tau}x^l}}{\sum_{x^m > 0} e^{\frac{1}{\tau}x^m}} I\{x^l > 0\}, & \text{if } \mathbf{1}^T[x]^+ > 0, \\ \frac{1}{|\mathcal{A}_i|}, & \text{if } \mathbf{1}^T[x]^+ = 0. \end{cases}, \quad (3-35)$$

其中 $\tau > 0$ 是一个参数，当 τ 较小时， \mathcal{M}_i 会倾向于选择最大后悔值的目标，当 τ 较大时， \mathcal{M}_i 会倾向于在有正后悔值的目标中随机选择一个。

综上所述，GRMFMI 的算法流程如算法3-2所示。

3.4.1.3 空间自适应博弈算法

空间自适应博弈算法 (Spatial Adaptive Play, SAP) 原本是空间博弈中的一种自适应学习方法，本节将针对任务分配问题的特点，将其改造为适用于任务分配问题的 SAP 算法。

算法 3-2 GRMFMI 算法流程

Input: $\mathcal{M}, \mathcal{T}, \mathcal{A}, r$
Output: 均衡解 a^*
 // 初始化参数
 1 $\tilde{R}_{\mathcal{M}_i}^j(0) \leftarrow 0$;
 2 $k \leftarrow 1$;
 3 **while** *true* **do**
 4 **for** $i = 1 : n_m$ **do**
 5 使用式 (3-31) 计算 $\tilde{R}_{\mathcal{M}_i}^j(k)$;
 6 使用式 (3-34) 计算目标概率分布 $\tilde{p}_i(k)$;
 7 根据 $\tilde{p}_i(k)$ 随机选择目标 $a_i(k)$;
 8 $k \leftarrow k + 1$;
 9 **end**
 10 **end**

不同于之前几种算法, **SAP** 算法的特点是在每次迭代只等可能地随机选择一个智能体进行目标的选择, 其他智能体保持目标不变。被选中的智能体 \mathcal{M}_i 根据式计算其目标选择概率分布 $p_i(k)$

$$\max_{p_i(k) \in \Delta(|\mathcal{A}_i|)} p_i^T(k) \begin{bmatrix} U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^{(1)}, a_{-i}(k-1)) \\ \vdots \\ U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^{(|\mathcal{A}_i|)}, a_{-i}(k-1)) \end{bmatrix} + \tau \mathcal{H}(p_i(k)), \quad (3-36)$$

其中 $\mathcal{H}(\mathbf{x}) = -\mathbf{x}^T \log(\mathbf{x})$, $x^l \neq 0, l = 1, \dots, |\mathcal{A}_i|$ 。

根据式 (3-36) 可求得 $p_i(k)$ 的解析解形式为

$$p_i(k) = \sigma \left(\frac{1}{\tau} \begin{bmatrix} U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^{(1)}, a_{-i}(k-1)) \\ \vdots \\ U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^{(|\mathcal{A}_i|)}, a_{-i}(k-1)) \end{bmatrix} \right), \quad (3-37)$$

其中 $\sigma(\cdot)$ 为 softmax 函数。

为了进一步提高 **SAP** 算法的效率, 还可对 **SAP** 算法进行改进得到部分选择 **SAP** (Selective SAP, sSAP) 算法。与 **SAP** 算法不同的是, sSAP 算法在计算 $p_i(k)$ 时, 只在 \mathcal{A}_i 中挑选了 n_i 个目标 ($1 \leq n_i < |\mathcal{A}_i|$) 作为下一步可选目标集, 其中包括了上一步选择的目标 $a_i(k-1)$, 因此 sSAP 算法下 $p_i(k)$ 的计算公式为

$$p_i(k) = \sigma \left(\frac{1}{\tau} \begin{bmatrix} U_{\mathcal{M}_i}(a_i(k-1)) \\ U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^{(1)}, a_{-i}(k-1)) \\ \vdots \\ U_{\mathcal{M}_i}(\bar{a}_i^{(n_i)}, a_{-i}(k-1)) \end{bmatrix} \right), \quad (3-38)$$

SAP 算法和 sSAP 算法的流程如算法3-3所示。

算法 3-3 SAP 和 sSAP 算法流程

Input: $\mathcal{M}, \mathcal{T}, \mathcal{A}, r$
Output: 均衡解 a^*
 // 初始化参数
 1 $k \leftarrow 1$;
 2 **while** *true* **do**
 3 随机选择一个智能体 \mathcal{M}_i ;
 4 $n_i = |\mathcal{A}_i|$; // 使用 SAP 算法
 5 (或者) 确定 n_i 的值, $1 \leq n_i < |\mathcal{A}_i|$; // 使用 sSAP 算法
 6 从 \mathcal{A}_i 中随机选择 n_i 个目标 (包括 $a_i(k-1)$) ;
 7 使用式 (3-37) 计算 $p_i(k)$;
 8 根据 $p_i(k)$ 随机选择目标 $a_i(k)$;
 9 $k \leftarrow k + 1$;
 10 **end**

3.4.2 任务交易

3.4.1 小节的单方决策算法可求得任务分配问题的一个可行解, 且该可行解由式 (3-14) 限定了最优性能下界。但此时得到的仍是一个次优解, 为了在次基础上进一步优化, 本节设计了纳什均衡选择算法, 在多个纳什均衡解中寻找更优解。

当智能体及其邻居节点均达到自身的最优状态时, 根据势博弈架构的性质, 智能体已经无法通过单向的决策提高自身和全局的效用, 因此此时需要智能体之间进行双方的协商与交易, 在纳什均衡的基础上继续寻找更优的分配方案。

本文提出的智能体双方交易算法的主要思路是: 假设参与交易的两个智能体分别为 \mathcal{M}_i 和 \mathcal{M}_j , 且 $a_i = \mathcal{T}_k, a_j = \mathcal{T}_l$, 其他不参与交易的智能体不改变自己的任务, 即当前的任务分配方案为 $a = (a_1, \dots, a_i, \dots, a_j, \dots, a_{n_m})$, 若交易达成, 则两个智能体交换任务, 交易后的任务分配方案为 $a' = (a_1, \dots, a'_i, \dots, a'_j, \dots, a_{n_m})$, $a'_i = \mathcal{T}_l, a'_j = \mathcal{T}_k$ 。判断是否交易的条件时, 参与交易的两个智能体分别计算如果交换任

务之后，自身的效用变化值，

$$\Delta U_{\mathcal{M}_x}(a, a') = U_{\mathcal{M}_x}(a') - U_{\mathcal{M}_x}(a), x \in \{i, j\}. \quad (3-39)$$

如果 \mathcal{M}_i 和 \mathcal{M}_j 的效用变化值之和大于 0，即交易后双方整体效用上升，则交易达成；如果小于 0，则交易不进行；若等于 0，则以一定概率进行交易。

结合 3.4.1 小节的单方决策算法，基于势博弈模型的任务分配算法流程如算法 3-4 所示。

3.5 仿真分析与对比

仿真

3.6 本章小结

算法 3-4 基于势博弈模型的任务分配算法

Input: $\mathcal{M}, \mathcal{T}, \mathcal{A}, r$
Output: 最优解 a^*

// 初始化

1 $k \leftarrow 1$;

2 $\text{satisfied} \leftarrow \mathbf{0}_{1 \times n_m}$;

// 每个智能体的决策过程

// 循环终止条件为所有智能体达到满意状态

3 **while** !satisfied **do**

4 $a_i^* = \text{UnilateralDecision}(a_i, a_{-i})$; // 智能体进行单方决策

5 $\text{satisfied}(i) \leftarrow 1$; // 智能体 \mathcal{M}_i 进行最优决策后满意值置为 1

6 $\text{neighbors} = \text{GetNeighbors}(i)$; // 获取节点邻居

// 判断节点及其邻居是否均达到均衡, 若均达到均衡, 则返回 flag 为 1

7 $\text{flag} = \text{JudgeEquilibrium}(\{i\} \cup \text{neighbors})$;

8 **if** flag **then**

 // 计算交易前后效用净变化值, 选择净变化为正且最大的邻居

9 $\text{deltaU} \leftarrow \max_{\mathcal{M}_k \in \text{neighbors}} \{\Delta U_{\mathcal{M}_i}(a, a') + \Delta U_{\mathcal{M}_k}(a, a')\}$;

10 $\text{trader} \leftarrow \arg \max_{\mathcal{M}_k \in \text{neighbors}} \{\Delta U_{\mathcal{M}_i}(a, a') + \Delta U_{\mathcal{M}_k}(a, a')\}$;

11 **if** $\text{deltaU} < 0$ **then**

12 $\text{TraderFlag} \leftarrow 1$; // 如果交易使得效用上升, 则交换任务

13 **else if** $\text{deltaU} == 0$ **then**

14 $\text{TraderFlag} \leftarrow \text{rand}\{0, 1\}$; // 如果交易使得效用不变, 则随机选择是否交

 换任务

15 **end**

16 **if** $\text{TraderFlag} == 1$ **then**

17 $\text{tmp} \leftarrow a_{\text{trader}}^*$;

18 $a_{\text{trader}}^* \leftarrow a_i$;

19 $a_i^* \leftarrow \text{tmp}$;

 // 将交易双方的满意值重置, 重新进行单向决策

20 $\text{satisfied}(i) \leftarrow 0$;

21 $\text{satisfied}(\text{trader}) \leftarrow 0$;

22 **end**

23 **end**

24 $k \leftarrow k + 1$;

25 **end**

第四章 基于享乐联盟博弈的分布式任务分配

4.1 引言

使用享乐联盟博弈模型 (Hedonic Coalition Game, HCG) 解决任务分配问题的思路是将任务分配问题看作是智能体划分问题, 按照任务或目标的不同划分联盟, 每个智能体对不同联盟有着不同的偏好, 智能体会根据自己的偏好选择自己的联盟, 最终所有智能体在确定了自己的所属联盟后, 便得到了任务分配的解。本章将建立基于 HCG 的任务分配框架并提出对应求解算法, 并通过仿真对比实验验证其有效性。

4.2 享乐联盟博弈模型

在介绍 HCG 模型概念之前, 需要先在第二章建立的模型的基础上进行一些修正。沿用第二章中的符号和定义, 智能体集合为 $\mathcal{M} = \{\mathcal{M}_1, \dots, \mathcal{M}_{n_m}\}$, 任务集合为 $\mathcal{T} = \{\mathcal{T}_0, \mathcal{T}_1, \dots, \mathcal{T}_{n_t}\}$ 。在此章中, 不再使用任务效用函数概念, 而每个智能体拥有一个智能体效用函数, 因此可将智能体效用函数简记为 $U_i(\mathcal{T}_j, p) : \mathcal{T} \times |\mathcal{M}| \mapsto \mathbb{R}$, 这里的智能体效用函数与第三章中使用 WLU 定义的智能体效用函数不同, 除了与当前分配的任务 \mathcal{T}_j 有关外, 还与同时选择该任务的智能体个数 p 有关。对于 \mathcal{T}_0 , 定义 $U_i(\mathcal{T}_0, n) = 0, \forall \mathcal{M}_i \in \mathcal{M}, 0 \leq n \leq n_m$ 。设当前分配解为 $a = (a_1, a_2, \dots, a_{n_m})$, 全局效用函数被定义为

$$U_g(a) = \sum_{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}} U_i(a_i, p_j), \quad (4-1)$$

其中

$$p_j = \sum_{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}} I\{a_i = \mathcal{T}_j\}, \mathcal{T}_j \in \mathcal{T}. \quad (4-2)$$

为了建立 HCG 模型, 现引入如下概念。

定义 4.1 (偏好关系) 对于每个智能体 \mathcal{M}_i , 将二元组 $x = (\mathcal{T}_j, p)$ 称为一组联盟对, 意味着“智能体 \mathcal{M}_i 将与 p 个队友一起执行任务 \mathcal{T}_j ”, 记所有联盟对集合为 $\mathcal{X} = \mathcal{T} \times \{1, \dots, n_m\}$ 。在所有联盟对上定义一个关于效用的偏序关系 \succ_i , 对任意 $x_1, x_2 \in \mathcal{X}$, $x_1 \succ_i x_2$ 意味着智能体 \mathcal{M}_i 对联盟对 x_1 有较强的偏好, 此外还可定义

$x_1 \sim_i x_2$ 为智能体 \mathcal{M}_i 对 x_1 和 x_2 的偏好无差别, $x_1 \succeq_i x_2$ 意味着智能体 \mathcal{M}_i 对联盟对 x_1 有较弱的偏好。

结合之前定义的智能体效用函数, 偏好关系 \succ_i 可以定义为

$$(\mathcal{T}_1, p_1) \succ_i (\mathcal{T}_2, p_2), \quad \text{if } U_i(\mathcal{T}_1, p_1) > U_i(\mathcal{T}_2, p_2). \quad (4-3)$$

HCG 模型 $\mathcal{G} = (\mathcal{M}, \mathcal{T}, \succeq_i)$ 是由智能体集合, 任务集合和智能体的偏好关系组成的博弈模型。在 HCG 模型框架下解决任务分配问题, 实质上是将任务分配问题看做是对智能体的分组问题, 智能体可根据自己的偏好自行选择加入某个联盟小组, 当所有智能体确定自己的联盟后, 即可得到一组任务分配方案。下面的定义是对智能体联盟和 HCG 模型中的纳什均衡进行介绍。

定义 4.2 (联盟划分) 对于 HCG 模型 \mathcal{G} , 定义一个集合 $\Pi = \{S_0, S_1, \dots, S_{n_t}\}$, 其中元素联盟集合 $S_j \subseteq \mathcal{M}, j = 1, \dots, n_m$ 为同时选择任务 \mathcal{T}_j 的所有智能体集合, 特别地, S_0 代表该智能体没有选择任何任务。由于每个智能体智能选择一个任务, 因此 $\bigcup_{j=0}^{n_t} S_j = \mathcal{M}, S_i \cap S_j = \emptyset, i \neq j$ 。为了后续论述方便, 用 $\Pi(i)$ 表示智能体 \mathcal{M}_i 选择的任务序号, 用 $S_{\Pi(i)}$ 表示智能体 \mathcal{M}_i 所属的联盟集合, 即 $S_{\Pi(i)} = \{S_j \in \Pi | \mathcal{M}_i \in S_j\}$ 。

定义 4.3 (HCG 模型的纳什均衡) 当在划分 Π 下, 对于任意智能体 $\mathcal{M}_i \in \mathcal{A}$ 都有

$$(t_{\Pi(i)}, |S_{\Pi(i)}|) \succeq_i (t_j, |S_j \cup \{a_i\}|), \quad \forall S_j \in \Pi, \quad (4-4)$$

则划分 Π 被称为是纳什均衡划分。

因此, 在联盟的概念下, HCG 模型的纳什均衡状态意味着每个智能体均根据自身的效用函数选择自己最“喜爱”的联盟, 在此状态下, 所有智能体不会产生离开当前联盟的动力, 此时也就得到了任务分配的稳定方案。

4.3 面向任务分配的享乐联盟博弈模型设计

针对任务分配问题建立的 HCG 模型需要解决智能体效用函数设计问题。若采用式 (4-3) 定义的偏好关系, 则智能体效用函数直接关系着智能体的偏好关系。因此首先为了保证 HCG 模型纳什均衡状态存在的必然性, 需要对智能体效用函数 $U_i(\mathcal{T}_j, p)$ 做出一定的要求。

定义 4.4 (社交疏远性质) 如果智能体的偏好关系满足对任意任务 $\mathcal{T}_j \in \mathcal{T} \setminus \{\mathcal{T}_0\}$,

$$(\mathcal{T}_j, p_1) \succeq_i (\mathcal{T}_j, p_2), \quad p_1 < p_2, \quad p_1, p_2 \in \{1, \dots, n_m\}, \quad (4-5)$$

即智能体效用随着同联盟的成员数量增加而递减, 则称该智能体具有社交疏远性质 (Social Inhibition Characteristic, SIC)。若使用式 (4-3) 的定义, 则 SIC 表现在智能体效用函数上为

$$U_i(\mathcal{T}_j, p_1) > U_i(\mathcal{T}_j, p_2), \quad p_1 < p_2, \quad p_1, p_2 \in \{1, \dots, n_m\}. \quad (4-6)$$

带有 SIC 的智能体组成的 HCG 模型一定存在纳什均衡。事实上有如下定理。

定理 4.1 设 HCG 模型 $\mathcal{G} = (\mathcal{M}, \mathcal{T}, \succeq_i)$ 中的智能体都具有 SIC, 则该模型一定存在纳什均衡。

证明 可使用数学归纳法证明。当智能体数量 $n_m = 1$ 时, 定理显然成立。

假设 $n_m = k$ 时, 定理成立, 即模型 $\mathcal{G} = (\mathcal{M}, \mathcal{T}, \succeq_i)$ 存在纳什均衡。则当 $n_m = k+1$ 时, 新模型为 $\tilde{\mathcal{G}} = (\tilde{\mathcal{M}}, \mathcal{T}, \succeq_i)$ 。设 $\mathcal{M}_r \in \tilde{\mathcal{M}}, \mathcal{M}_r \notin \mathcal{M}$, 则 $\tilde{\mathcal{M}} = \mathcal{M} \cup \{\mathcal{M}_r\}$ 。

对一个联盟划分 Π , 和任意的智能体 \mathcal{M}_i , 定义联盟可容纳额外成员数 $\Delta_{\Pi(i)}$ 为当前联盟在不会使智能体 \mathcal{M}_i 不选择其他联盟的情况下, 可额外增加的最大智能体个数, 即

$$\Delta_{\Pi(i)} := \min_{S_j \in \Pi \setminus \{S_{\Pi(i)}\}} \max_{\Delta \in \mathbb{Z}} \{\Delta | (\mathcal{T}_{\Pi(i)}, |S_{\Pi(i)}| + \Delta) \succeq_i (\mathcal{T}_j, |S_j \cup \{\mathcal{M}_i\}|)\}. \quad (4-7)$$

由 SIC 定义可知, $\Delta_{\Pi(i)}$ 满足以下性质: (1) 如果划分 Π 是纳什均衡的, 则对于任意智能体 \mathcal{M}_i , 有 $\Delta_{\Pi(i)} \geq 0$; (2) 如果 $\Delta_{\Pi(i)} < 0$, 则智能体 \mathcal{M}_i 会选择离开当前联盟; (3) 智能体 \mathcal{M}_i 在更换联盟后, 设新联盟划分为 Π' , 则有 $\Delta_{\Pi'(i)} \geq 0$ 。

设 Π_0 是博弈 \mathcal{G} 的一个纳什均衡。当智能体 \mathcal{M}_r 选择了一个任务之后, 会形成一个新的联盟划分 Π_1 , 由第 (3) 点性质可知, $\Delta_{\Pi_1(r)} \geq 0$ 。此时若不存在智能体 $\mathcal{M}_q \in \mathcal{A}$, 使得 $\Delta_{\Pi_1(q)} < 0$, 则可知划分 Π_1 是一个纳什均衡。

假设此时至少存在一个智能体 \mathcal{M}_q 满足 $\Delta_{\Pi_1(q)} < 0$, 则该智能体必定在 \mathcal{M}_r 所在的联盟中。由于此时智能体 \mathcal{M}_q 会选择另一个联盟加入, 并再次形成一个新的联盟划分 Π_2 , 因此此时智能体 \mathcal{M}_r 满足 $\Delta_{\Pi_2(r)} \geq 1$ (因为在 \mathcal{M}_q 移动之前已经满足不小于 0)。换句话说, 此时 \mathcal{M}_r 将不会再改变自己的联盟, 即使其他智能体不断的变换自己的联盟。这意味着至多经过 $|\tilde{\mathcal{M}}|$ 次迭代, 在最终的划分 $\tilde{\Pi}$ 下, 所有的智能体都会满足 $\Delta_{\tilde{\Pi}(i)} \geq 0$, 因此 $\tilde{\Pi}$ 是一个纳什均衡。

由于定理在 $n_m = k+1$ 时成立, 因此归纳可得原定理成立。 \square

根据以上定理，结合第二章中的效用函数定义，定义本章使用的智能体效用函数为

$$U_i(\mathcal{T}_j, p) = \frac{r(\mathcal{T}_j, |S_j|)}{|S_j|} - c_i(\mathcal{T}_j) \quad (4-8)$$

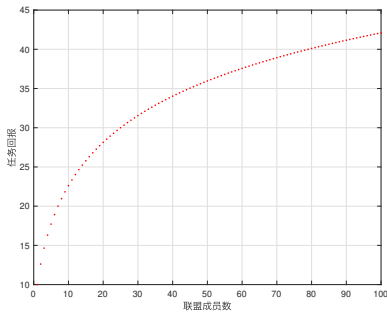
其中 $r(\mathcal{T}_j, |S_j|)$ 为导弹和联盟成员一起攻击目标 \mathcal{T}_j 可获得的回报，并假设联盟所有成员平分任务回报。在空战场景中，攻击同一个目标的导弹数量越多，击中的目标的概率越大，但当数量超过一定界限时，再增加导弹数量对于目标的攻击起到的作用很小，即随着联盟成员的数量增加，导弹所得到的边际回报在递减。因此可定义任务回报函数 $r(\mathcal{T}_j, |S_j|)$ 为

$$r(\mathcal{T}_j, |S_j|) = r_j^{\min} \cdot \log_{\epsilon_j}(|S_j| + \epsilon_j - 1), \quad (4-9)$$

其中 r_j^{\min} 代表联盟中只有一位成员时的回报值，本文采用的是式 (2-37) 定义的任务效用函数， $\epsilon_j > 0$ 是一个正数，与边际回报的递减速率有关。该函数的图像如图4-1 (a) 所示，图中 $r_j^{\min} = 10, \epsilon_j = 3$ 。将任务回报函数代入式 (4-8) 可得智能体效用函数为

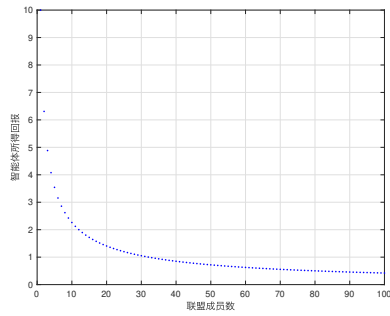
$$U_i(\mathcal{T}_j, |S_j|) = \frac{r_j^{\min} \cdot \log_{\epsilon_j}(|S_j| + \epsilon_j - 1)}{|S_j|} - c_i(\mathcal{T}_j), \quad (4-10)$$

图4-1 (b) 所示的是 $r_j^{\min} = 10, \epsilon_j = 3$ 时的智能体效用函数图像，由图像可知，该智能体效用符合 SIC 要求。



a) 任务回报函数

a) Task Reward Function



b) 智能体回报函数

b) Agent Reward Function

图 4-1 HCG 模型的回报函数

Figure 4-1 Reward Function of HCG Model

与第三章中遇到的约束条件处理问题类似，在本章使用 HCG 模型的场景中，需要限定得到的联盟划分满足约束条件式 (2-33)。由于本节定义的智能体效用函数与联盟成员数有关，而约束条件也是对于执行同一任务的智能体个数的限定，因此可以直接对智能体效用函数进行进一步改进，使得智能体在加入一个联盟时，会考虑到加入该联盟后该联盟成员数是否仍满足约束条件。如果加入该联盟后约束条件不再满足，则智能体不会选择加入该联盟。具体来说，引入改进智能体效用函数 $\tilde{U}_i(\tau_j, |S_j|)$ 为

$$\tilde{U}_i(\tau_j, |S_j|) = \begin{cases} U_i(\tau_j, |S_j|), & \text{if } |S_j| \leq b_{\max}^{(j)}, \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases} \quad (4-11)$$

当智能体即将选择加入的联盟已经达到约束边界时，若智能体加入，则得到的效用将会是 0，因此智能体最终不会选择再加入该联盟，从而保证了求解的可行性。

4.4 基于享乐联盟博弈模型的决策算法

4.4.1 SAP 算法

在 HCG 模型下的智能体决策算法仍可使用第三章 3.4.1 节中使用的几种决策算法，本节选择使用 SAP 算法，下面算法 4-1 将直接给出使用 SAP 的 HCG 决策算法流程。

4.4.2 分布式互斥算法

本节将提出 HCG 模型下的另一种决策算法，称为互斥算法 (Mutual Exclusion Algorithm, MEA)。MEA 在每次迭代中，所有智能体都会做出自己的决策，但智能体在交互中会只保留一个智能体的决策结果。算法 4-2 和算法 4-3 给出了使用 MEA 的分布式决策算法，其中算法 4-2 是智能体 \mathcal{M}_i 在每次迭代的决策过程，算法 4-3 是 MEA 的实现。

每个智能体在决策过程中都有自己的划分方式 Π^i ；变量 `satisfied` 是一个布尔变量，用于表示智能体是否对当前划分 Π^i 满意，即不会离开当前联盟； $r^i \in \mathbb{N}$ 是表示智能体做出了新决策，改变了联盟划分的次数； $s^i \in [0, 1]$ 是一个服从 0 到 1 之间平均分布的随机变量，它会在划分 Π 每次更新时被生成，作用是作为一种时间戳，用于在后续交互时提供一致的依据。智能体在每次迭代中的决策过程是这样的：首先根据当前已知的划分 Π^i ，检查在该划分下，假设其他智能体不改变联

算法 4-1 使用 SAP 的 HCG 决策算法流程

Input: $\mathcal{M}, \mathcal{T}, \mathcal{A}, r$
Output: 均衡解 a^*
 // 初始化参数
 1 $k \leftarrow 1$;
 2 随机生成任务分配初始解 $a(0)$;
 // 计算初始每个任务联盟的成员数
 3 $\text{CoWorkerNums}_j(0) \leftarrow \sum_{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}} I\{a_i(0) = \mathcal{T}_j\}$;
 4 **while true do**
 5 随机选择一个智能体 \mathcal{M}_i ;
 6 $n_i = |\mathcal{A}_i|$;
 7 **for** $j = 1 : n_i$ **do**
 8 根据式 (4-10) 计算 $U_i(\mathcal{T}_j, |S_j| + 1)$;
 9 **end**
 10 根据式 (3-37) 计算 $p_i(k)$;
 11 根据 $p_i(k)$ 随机选择任务 \mathcal{T}_j ;
 // 更新联盟划分和联盟成员数
 12 $a_i(k) \leftarrow \mathcal{T}_j$;
 13 $\text{CoWorkerNums}_{a_i(k-1)}(k) \leftarrow \text{CoWorkerNums}_{a_i(k-1)}(k) - 1$;
 14 $\text{CoWorkerNums}_{a_i(k)}(k) \leftarrow \text{CoWorkerNums}_{a_i(k)}(k) + 1$;
 15 $k \leftarrow k + 1$;
 16 **end**

盟, 找出自己加入哪个联盟会得到最高效用 (算法4-2第 7 行)。如果加入该联盟所得效用比自己当前联盟可得到的效用更高, 则智能体会选择加入新联盟, 同时增价更新次数 r^i , 并随机生成一个时间戳 s^i (算法4-2第 8-11 行)。

由于每个智能体存储的都是自己的划分方式, 因此在进行交互协商时, 为了达成一致, 只能有一种划分方式被广泛接受, 称这个划分方式为有效划分。算法4-3) 介绍的 MEA 使得智能体能够在局部通信的情况下获得有效划分。智能体交互时传递的信息集为 $I^i = \{\text{evolved}^i, \text{stamp}^i, \Pi^i\}$, 包括自己的划分方式, 划分更新次数和更新时间戳。在交互时, 更新次数更多的划分方式被认为更加有效, 如果更新次数一样, 则选择时间戳更大的划分方式 (算法4-3第 3 行)。在确定更有效的划分方式后, 智能体将自己的划分方式、更新次数和时间戳统一为有效划分的对应值, 同时将自己的满意值置为 **false** 使得智能体会在下次迭代做出新的决策 (算法4-3第 4-7 行)。

算法 4-2 智能体 \mathcal{M}_i 的决策算法流程

Input: $\mathcal{M}, \mathcal{T}, \mathcal{A}, r$
Output: 联盟划分 Π

// 初始化参数

- 1 satisfied $\leftarrow false$;
- 2 evolved^{*i*} $\leftarrow 0$; // 智能体更新决策次数
- 3 stamp^{*i*} $\leftarrow 0$; // 时间戳
- 4 $\Pi^i \leftarrow \{S_0 = \mathcal{M}, S_j = \emptyset, \forall \mathcal{T}_j \in \mathcal{T}\}$;
- 5 **while** true **do**
 - // 每次迭代智能体做出新决策
 - 6 **if** satisfied = false **then**
 - 7 $(\mathcal{T}_{j^*}, |S_{j^*}|) \leftarrow \arg \max_{S_j \in \Pi^i} U_i(\mathcal{T}_j, |S_j \cup \{\mathcal{M}_i\}|)$;
 - 8 **if** $(\mathcal{T}_{j^*}, |S_{j^*}|) \succ_i (\mathcal{T}_{\Pi^i(i)}, |S_{\Pi^i(i)}|)$ **then**
 - 9 智能体 \mathcal{M}_i 加入 S_{j^*} , 更新划分 Π^i ;
 - 10 evolved^{*i*} \leftarrow evolved^{*i*} + 1;
 - 11 stamp^{*i*} \leftarrow rand[0, 1];
 - 12 **end**
 - 13 satisfied $\leftarrow true$;
 - 14 **end**
 - 15 智能体 \mathcal{M}_i 向邻居发送信息 $I^i = \{\text{evolved}^i, \text{stamp}^i, \Pi^i\}$, 并从其邻居节点获取信息 $I^k, \forall \mathcal{M}_k \in \mathcal{N}_i$;
 - 16 构造信息集 $\mathcal{I}^i = \{I^i\} \cup \{I^k, \forall \mathcal{M}_k \in \mathcal{N}_i\}$;
 - // 运行互斥算法
 - 17 $\{\text{evolved}^i, \text{stamp}^i, \Pi^i\}, \text{satisfied} \leftarrow \text{DMEA}(\mathcal{T}^i)$;
 - 18 **end**

4.4.3 模型与算法性能分析

4.4.3.1 收敛性分析

对于 HCG 模型下的任务分配算法收敛性, 有如下定理。

定理 4.2 (收敛性) 若 HCG 模型 \mathcal{G} 下的智能体都具有 SIC 性质, 则 \mathcal{G} 收敛到一个纳什均衡划分的迭代次数至多为 $|\mathcal{M}| \cdot (|\mathcal{M}| + 1)/2$ 。

证明 证明可以从只包含一个智能体的模型开始, 逐一在模型中增加智能体并且找到新模型的纳什均衡划分。由定理 1 的证明过程可知, 当一个新的智能体加入一个已得到纳什均衡划分的模型时, 至多需要原有智能体个数加一次策略改变, 新的模型就可以获得新的纳什均衡划分。因此可得, 对于含有 $|\mathcal{M}|$ 个智能体的模型,

算法 4-3 分布式互斥算法 (DMEA)

Input: I^i
Output: $\{\text{evolved}^i, \text{stamp}^i, \Pi^i\}, \text{satisfied}$
 // 初始化参数
 1 $\text{satisfied} \leftarrow \text{true};$
 2 **for** $M_k \in \mathcal{M}^i$ **do**
 3 **if** $(\text{evolved}^k > \text{evolved}^i)$ **or** $(\text{evolved}^k = \text{evolved}^i \text{ and } \text{stamp}^k > \text{stamp}^i)$ **then**
 4 $\text{evolved}^i \leftarrow \text{evolved}^k;$
 5 $\text{stamp}^i \leftarrow \text{stamp}^k;$
 6 $\Pi^i \leftarrow \Pi^k;$
 7 $\text{satisfied} \leftarrow \text{false};$
 8 **end**
 9 **end**

要获得其纳什均衡划分，至多需要的迭代次数为

$$\sum_{k=1}^{|\mathcal{M}|} k = \frac{|\mathcal{A}| \cdot (|\mathcal{A}| + 1)}{2} \quad (4-12) \quad \square$$

而实际在使用4.4小节中的决策算法的场景下，不必像定理4.2的证明中在等到所有智能体达到纳什均衡后再加入新的智能体，因此实际迭代次数会小于定理中给出的上界。

4.4.3.2 复杂度分析

假设算法4-2中在每次迭代过程中智能体进行的主要流程，即第 6-17 行，为一个迭代步。由于智能体之间的通信架构特点，可能存在着某些智能体的迭代步只是执行了发送信息的工作，并没有改变自身的信息（如 $\Pi^i, \text{evolved}^i, \text{stamp}^i$ ），将这种迭代称为伪迭代过程，与其他改变了信息的正常迭代区分开来。

注意到在一次正常迭代发生前，伪迭代至多只会发生 d_G 次， d_G 为通信网络的直径。因此根据定理4.2可知，模型收敛到纳什均衡所需的迭代步数为 $O(d_G n_m^2)$ 。特别地，如果通信网络是全连通，则 $d_G = 1$ ，迭代步数变为 $O(n_m^2)$ 。

接着考虑每次迭代过程中的计算复杂度。每个智能体在一次迭代中需要比较包括 \mathcal{T}_0 在内的 $n_t + 1$ 个任务联盟，因此计算复杂度为 $O(n_t)$ ，结合前文所述的迭代步数复杂度，可知算法的总复杂度为 $O(d_G n_t n_m^2)$ 。但注意到定理4.2的结果是保守的，因此实际复杂度会比上述结果更小。

4.4.3.3 优化性能分析

关于 HCG 模型下得到的纳什均衡最优值和全局最优相比较的结果，可类比于命题3.4的证明得到 HCG 模型 \mathcal{G}_{HCG} 的 PoA 指标上界为

$$\text{PoA}(\mathcal{G}_{\text{HCG}}) \leq 1 + \eta_{\text{HCG}}, \quad (4-13)$$

其中

$$\eta_{\text{HCG}} = \sum_{S_j \in \Pi} \max_{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}, p \leq |\mathcal{M}|} \{p[U_i(\mathcal{T}_j, p) - U_i(\mathcal{T}_j, |S_j \cup \{\mathcal{M}_i\})]\} \quad (4-14)$$

下面将针对前文所定义的智能体效用函数这一特殊情况，推导出关于 PoA 上界的更具体的结论。此处暂时性地引入任务效用函数概念 $U_{\mathcal{T}_j}(\mathcal{T}_j, p)$ ，定义任务效用函数为执行该任务的所有智能体效用之和，即

$$U_{\mathcal{T}}(\mathcal{T}_j, p) = \sum_{\mathcal{M}_i \in S_j} U_i(\mathcal{T}_j, |S_j|). \quad (4-15)$$

结合全局效用函数的定义式 (4-1) 有

$$U_g(a) = \sum_{\mathcal{M}_j \in \mathcal{M}} U_i(a_i, p_i) = \sum_{\mathcal{T} \in \mathcal{T}} U_{\mathcal{T}_j}(\mathcal{T}_j, p) \quad (4-16)$$

若使用式 (4-10) 定义的智能体效用函数，使得任务效用函数 $r(\mathcal{T}_j, p)$ 满足关于智能体数量 p 单调递增的性质，则可以进一步限定 PoA 的上界，实际上可得到如下命题。

命题 4.1 设 HCG 模型 \mathcal{G}_{HCG} 中智能体效用函数 $U_i(\mathcal{T}_j, |S_j|)$ 定义为式 (4-10)，则 $\text{PoA}(\mathcal{G}_{\text{HCG}})$ 满足

$$\text{PoA}(\mathcal{G}_{\text{HCG}}) \leq 1 + \eta'_{\text{HCG}} \quad (4-17)$$

证明 首先引入一个符号 \oplus 。给定两个划分 $\Pi^A = \{S_0^A, \dots, S_{n_t}^A\}$ 和 $\Pi^B = \{S_0^B, \dots, S_{n_t}^B\}$ ， $\Pi^A \neq \Pi^B$ ，

$$\Pi^A \oplus \Pi^B := \{S_0^A \cup S_0^B, S_1^A \cup S_1^B, \dots, S_{n_t}^A \cup S_{n_t}^B\}, \quad (4-18)$$

由于 $\cup_{j=0}^{n_t} S_j^A = \cup_{j=0}^{n_t} S_j^B = \mathcal{M}$ ，因此可能存在一个智能体 \mathcal{M}_i 在 $\Pi^A \oplus \Pi^B$ 的两个不同联盟中出现了两次，但在此处我们分析时将这种出现了两次的智能体看做是两个不同的智能体。

由式 (4-10) 定义的智能体效用函数, 使得任务效用函数 $r(\mathcal{T}_j, p)$ 满足关于智能体数量 p 单调递增的性质, 另外全局效用函数为任务效用函数之和, 因此对全局效用函数有

$$U_g(\Pi^A) \leq U_g(\Pi^A \oplus \Pi^B). \quad (4-19)$$

将全局最优划分 Π^{opt} 和纳什均衡划分 Π^* 分别取代上式中的 Π^A 和 Π^B , 则不等式左侧即为全局最优效用 $U_g(\Pi^{\text{opt}})$, 不等式右侧可写为

$$U_g(\Pi^{\text{opt}} \oplus \Pi^*) = \sum_{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}} U_i(\mathcal{T}_{\Pi^*(i)}, |S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}} \cup S_{\Pi^*(i)}^*|) + \sum_{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}^-} U_i(\mathcal{T}_{\Pi^*(i)}, |S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}} \cup S_{\Pi^*(i)}^*|), \quad (4-20)$$

其中 \mathcal{M}^- 为在 $\Pi^{\text{opt}} \oplus \Pi^*$ 中出现了两次的智能体集合。代入式 (4-9) 可将上式等号右侧第一项化为

$$\begin{aligned} & \sum_{\mathcal{M}_i \in \mathcal{M}} U_i(\mathcal{T}_{\Pi^*(i)}, |S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}} \cup S_{\Pi^*(i)}^*|) \\ &= \sum_{j=1}^{n_t} U_{\mathcal{T}}(\mathcal{T}_{\Pi^*(i)}, |S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}} \cup S_{\Pi^*(i)}^*|) \\ &= \sum_{j=1}^{n_t} r_j^{\min} \log_{\varepsilon_j} (|S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}} \cup S_{\Pi^*(i)}^*| + \varepsilon_j - 1) \\ &\leq \sum_{j=1}^{n_t} r_j^{\min} \log_{\varepsilon_j} (|S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}}| + |S_{\Pi^*(i)}^*| + \varepsilon_j - 1) \\ &= \sum_{j=1}^{n_t} r_j^{\min} \log_{\varepsilon_j} (|S_{\Pi^*(i)}^*| + \varepsilon_j - 1) + \left[\sum_{j=1}^{n_t} r_j^{\min} \log_{\varepsilon_j} (|S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}}| + |S_{\Pi^*(i)}^*| + \varepsilon_j - 1) \right. \\ &\quad \left. - \sum_{j=1}^{n_t} r_j^{\min} \log_{\varepsilon_j} (|S_{\Pi^*(i)}^*| + \varepsilon_j - 1) \right] \\ &= U_g(\Pi^*) + \left[\sum_{j=1}^{n_t} r_j^{\min} \log_{\varepsilon_j} (|S_{\Pi^*(i)}^{\text{opt}}| + |S_{\Pi^*(i)}^*| + \varepsilon_j - 1) - U_g(\Pi^*) \right] \end{aligned} \quad (4-21)$$

由于对于整数 x, y 满足 $0 < x, y < n_m$ 且 $\varepsilon > 1$, 有

$$\begin{aligned} & \log_{\varepsilon}(x + y + \varepsilon - 1) - \log_{\varepsilon}(x + \varepsilon - 1) \\ &= \log_{\varepsilon} \frac{x + y + \varepsilon - 1}{x + \varepsilon - 1} \\ &= \log_{\varepsilon} \left(1 + \frac{y}{x + \varepsilon - 1}\right) \\ &\leq \log_{\varepsilon} \left(1 + \frac{n_m - 1}{1 + \varepsilon - 1}\right) \\ &= \log_{\varepsilon} \frac{n_m + \varepsilon - 1}{\varepsilon} \\ &= \log_{\varepsilon}(n_m + \varepsilon - 1) - 1 \end{aligned} \tag{4-22}$$

□

4.5 仿真分析与对比

4.5.1 算法性能对比

4.6 本章小结

第五章 基于随机博弈模型的分布式动态任务分配

5.1 引言

5.2 随机博弈模型

5.3 面向动态任务分配问题的随机博弈模型设计

5.3.1 效用函数估计

5.3.2 滚动策略集

5.3.3 分布式随机算法

5.4 仿真对比与分析

5.5 本章小结

第六章 总结与展望

附录 A Maxwell Equations

选择二维情况，有如下的偏振矢量：

$$\mathbf{E} = E_z(r, \theta)\hat{\mathbf{z}}, \quad (\text{A-1a})$$

$$\mathbf{H} = H_r(r, \theta)\hat{\mathbf{r}} + H_\theta(r, \theta)\hat{\boldsymbol{\theta}}. \quad (\text{A-1b})$$

对上式求旋度：

$$\nabla \times \mathbf{E} = \frac{1}{r} \frac{\partial E_z}{\partial \theta} \hat{\mathbf{r}} - \frac{\partial E_z}{\partial r} \hat{\boldsymbol{\theta}}, \quad (\text{A-2a})$$

$$\nabla \times \mathbf{H} = \left[\frac{1}{r} \frac{\partial}{\partial r} (r H_\theta) - \frac{1}{r} \frac{\partial H_r}{\partial \theta} \right] \hat{\mathbf{z}}. \quad (\text{A-2b})$$

因为在柱坐标系下， $\bar{\boldsymbol{\mu}}$ 是对角的，所以 Maxwell 方程组中电场 \mathbf{E} 的旋度：

$$\nabla \times \mathbf{E} = i\omega \mathbf{B}, \quad (\text{A-3a})$$

$$\frac{1}{r} \frac{\partial E_z}{\partial \theta} \hat{\mathbf{r}} - \frac{\partial E_z}{\partial r} \hat{\boldsymbol{\theta}} = i\omega \mu_r H_r \hat{\mathbf{r}} + i\omega \mu_\theta H_\theta \hat{\boldsymbol{\theta}}. \quad (\text{A-3b})$$

所以 \mathbf{H} 的各个分量可以写为：

$$H_r = \frac{1}{i\omega \mu_r} \frac{1}{r} \frac{\partial E_z}{\partial \theta}, \quad (\text{A-4a})$$

$$H_\theta = -\frac{1}{i\omega \mu_\theta} \frac{\partial E_z}{\partial r}. \quad (\text{A-4b})$$

同样地，在柱坐标系下， $\bar{\boldsymbol{\epsilon}}$ 是对角的，所以 Maxwell 方程组中磁场 \mathbf{H} 的旋度：

$$\nabla \times \mathbf{H} = -i\omega \mathbf{D}, \quad (\text{A-5a})$$

$$\left[\frac{1}{r} \frac{\partial}{\partial r} (r H_\theta) - \frac{1}{r} \frac{\partial H_r}{\partial \theta} \right] \hat{\mathbf{z}} = -i\omega \bar{\boldsymbol{\epsilon}} \mathbf{E} = -i\omega \epsilon_z E_z \hat{\mathbf{z}}, \quad (\text{A-5b})$$

$$\frac{1}{r} \frac{\partial}{\partial r} (r H_\theta) - \frac{1}{r} \frac{\partial H_r}{\partial \theta} = -i\omega \epsilon_z E_z. \quad (\text{A-5c})$$

由此我们可以得到关于 E_z 的波函数方程：

$$\frac{1}{\mu_\theta \epsilon_z} \frac{1}{r} \frac{\partial}{\partial r} \left(r \frac{\partial E_z}{\partial r} \right) + \frac{1}{\mu_r \epsilon_z} \frac{1}{r^2} \frac{\partial^2 E_z}{\partial \theta^2} + \omega^2 E_z = 0. \quad (\text{A-6})$$

附录 B 绘制流程图

图 B-1 是一张流程图示意。使用 tikz 环境, 搭配四种预定义节点 (startstop、process、decision 和 io), 可以容易地绘制出流程图。

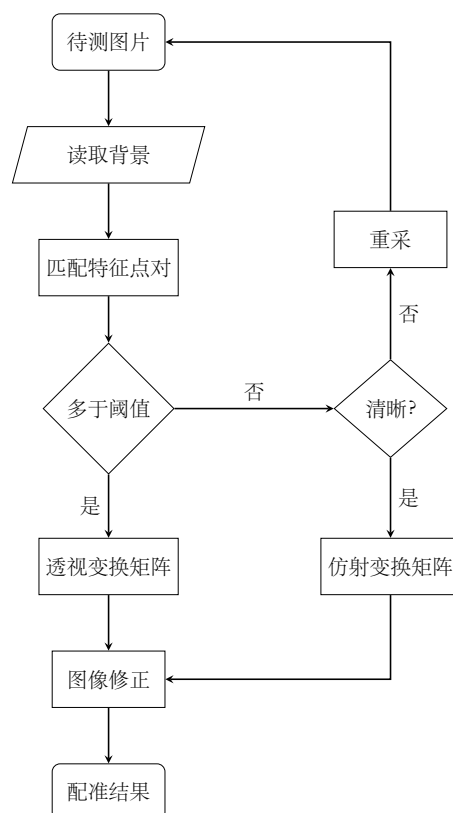


图 B-1 绘制流程图效果

Figure B-1 Flow chart

致 谢

感谢那位最先制作出博士学位论文 L^AT_EX 模板的交大物理系同学!

感谢 William Wang 同学对模板移植做出的巨大贡献!

感谢 @weijianwen 学长一直以来的开发和维护工作!

感谢 @sjtug 以及 @dyweb 对 0.9.5 之后版本的开发和维护工作!

感谢所有为模板贡献过代码的同学们, 以及所有测试和使用模板的各位同学!

感谢 L^AT_EX 和 SJTUThesis, 帮我节省了不少时间。

攻读学位期间发表（或录用）的学术论文

- [1] Chen H, Chan C T. Acoustic cloaking in three dimensions using acoustic metamaterials[J]. Applied Physics Letters, 2007, 91:183518.
- [2] Chen H, Wu B I, Zhang B, et al. Electromagnetic Wave Interactions with a Metamaterial Cloak[J]. Physical Review Letters, 2007, 99(6):63903.

攻读学位期间获得的科研成果

[1] 第一发明人,“永动机”,专利申请号 202510149890.0

个人简历

基本情况

某某，yyyy 年 mm 月生于 xxxx。

教育背景

- yyyy 年 mm 月至今，上海交通大学，博士研究生，xx 专业
- yyyy 年 mm 月至 yyyy 年 mm 月，上海交通大学，硕士研究生，xx 专业
- yyyy 年 mm 月至 yyyy 年 mm 月，上海交通大学，本科，xx 专业

研究兴趣

L^AT_EX 排版

联系方式

- 地址：上海市闵行区东川路 800 号，200240
- E-mail: xxx@sjtu.edu.cn