

公共物品动态提供博弈的HK- δ -核心

郑志杰

青岛大学数学与统计学院, 山东 青岛

收稿日期: 2025年11月17日; 录用日期: 2025年12月19日; 发布日期: 2026年1月19日

摘要

本文在一类 n -人公共物品动态提供博弈中, 引入了HK- δ -核心解, 证明当 $n=2$ 时, HK- δ -核心与 γ -核心相等且非空; 当 $n \geq 3$ 时, HK- δ -核心作为 γ -核心的子集可能为空。

关键词

微分博弈, 公共物品, 特征函数, 核心

The HK- δ -Core of the Dynamic Voluntary Provision of Public Goods

Zhijie Zheng

School of Mathematics and Statistics, Qingdao University, Qingdao Shandong

Received: November 17, 2025; accepted: December 19, 2025; published: January 19, 2026

Abstract

This paper presents the HK- δ -core in the dynamic voluntary provision of public goods. It shows that the HK- δ -core is equal to the γ -core and non-empty in the 2-player case; it may be empty as the subset of the γ -core in the multi-player case ($n \geq 3$).

Keywords

Differential Game, Public Goods, Characteristic Function, Core



1. 引言

公共物品的动态提供问题最早由 Fershtman 和 Nitzan (1991) [1] 在一个无限期微分博弈中建立。该文证明, 在非合作环境中, 不论基于开环还是反馈信息结构, 搭便车问题总会存在。后续出现若干基于非合作博弈方法研究, 如 Wirl (1996), Fujiwara 和 Matsueda (2009), Wang 和 Ewald (2010) [2]-[4] 等。这些研究表明, 由于搭便车效应的存在, 公共物品博弈中很难形成有约束力的协议。

Zheng 和 Wang (2025) [5] 扩展了 Fershtman 和 Nitzan (1991) [1] 的研究, 提出基于合作博弈的核心解概念, 证明上述公共物品动态提供博弈中 α 、 β 和 γ -核心的存在性, 并证明 α -核心与 β -核心相等且包含 γ -核心。由于核心解同时满足个体理性, 联盟理性和 Pareto 有效性, 因此具有有趣的反搭便车性质。

不同的信念往往导致不同的联盟值和核心[6]。公共物品动态提供博弈的其他核心解是否存在仍然是重要的开问题。作为 Zheng 和 Wang (2025) [5] 工作的继续, 本文致力于研究 HK- δ -核心的存在性。HK- δ -核心最早由 Hart 和 Kurz (1983) [7] 在研究联盟形成理论时提出。HK- δ -核心由 HK- δ -特征函数确定。HK- δ -特征函数的计算假设当一个新的联盟形成时, 外部局中人选择继续保持在原来的联盟中。这一假设与 γ -特征函数的计算有着重要的区别。后者假设当一个新的联盟形成时, 外部局中人不再结盟, 坚持个体理性的策略选择。

本文首先将 Fershtman 和 Nitzan (1991) [1] 模型转化为具有开环信息的可转移效用(TU)联盟博弈, 然后基于 Pontryagin 极大值原理计算 HK- δ -特征函数, 并与 γ -特征函数进行比较, 最后研究 HK- δ -核心的存在性问题。本文证明当 $n=2$ 时, HK- δ -核心与 γ -核心相等且非空; 当 $n \geq 3$ 时, HK- δ -核心作为 γ -核心的子集可能是空的。

论文的后续章节安排如下: 第 2 章引入动态公共物品博弈模型; 第 3 章计算 HK- δ -特征函数; 第 4 章讨论 HK- δ -核心的存在性; 第 5 章总结。

2. 模型设定与符号说明

假设 n 个局中人致力于某一公共项目, 每个局中人随时间持续做出贡献。公共物品的总积累量 K 随时间演化, 由以下微分方程描述:

$$\dot{K}(t) = \sum_{i=1}^n I_i(t) - \delta K(t), K(0) = K_0, \quad (1)$$

其中 $K(t)$ 表示为时刻 t 公共物品的积累量, $I_i(t)$ 表示局中人在时刻 t 的贡献率, $\delta \geq 0$ 为常值退化因子。无论局中人是否提供公共物品, 都能从公共物品的积累中获得收益。局中人 i 在时刻 t 的瞬时支付由下式给出:

$$R_i(K, I_i) = f(K(t)) - C(I_i(t)), \quad (2)$$

其中 $f(\cdot)$ 是生产函数且连续单调递增, $C(I_i(t))$ 为局中人 i 的成本函数。

假设每个局中人的目标是最大化其贴现效用, 即:

$$\Pi_i = \int_0^{\infty} e^{-rt} [f(K(t)) - C(I_i(t))] dt, \quad i = 1, 2, \dots, n, \quad (3)$$

其中 r 为贴现因子且为正。

贡献路径的帕累托最优 n 元组由以下问题的解确定：

$$\max_{I_1(t), \dots, I_n(t)} \sum_{i=1}^n \int_0^{\infty} e^{-rt} [f(K(t)) - C(I_i(t))] dt, \quad \text{s.t. (1)}$$

每个局中人选择贡献率 $I_i(t)$ 以最大化集体收益。记 K^e 为公共资源积累量的帕累托最优稳态水平。

开环信息的纳什均衡是一个贡献路径的 n 元组 $(I_1^*(t), \dots, I_n^*(t))$ ，使得对于每一个局中人 i ，在给定其他局中人贡献策略的条件下， $I_i^*(t)$ 在约束(1)下最大化收益(3)。平稳均衡是一个平稳的路径策略均衡，满足 $K(0) = K^*$ 且 $\sum_{j=1}^n I_j^*(t) = \delta K^*$ 。

为确保可解性，假设公共物品供给的生产函数和成本函数是线性二次的，即：

$$f(K(t)) = (a - K)K, \quad K < a/2, \quad (4)$$

$$C(I_i(t)) = \frac{1}{2} c I_i^2, \quad i \in N, \quad (5)$$

其中 $a > 0$ 且 $c > 0$ 。

式(1)~(5)定义了一个线性二次微分博弈，可参考[8]-[10]。Fershtman 和 Nitzan (1991) [1]已经得到，上述公共物品动态提供博弈的帕累托最优稳态积累量由下式给出：

$$K^e = \frac{n^2 a}{\delta(r + \delta)c + 2n^2}, \quad (7)$$

唯一的平稳开环纳什均衡由下式给出：

$$K^* = \frac{na}{\delta(r + \delta)c + 2n},$$

$$I^* = \frac{\delta a}{\delta(r + \delta)c + 2n},$$

$$\Pi^* = \frac{[(2n^2 - \delta^2)a + 2\delta(r + \delta)c]a}{2r[\delta(r + \delta)c + 2n]^2}. \quad (8)$$

对 $a > 0, c > 0$ ，有 $K^* < K^e$ 。因此，在非合作的环境中，搭便车问题是存在的。

现在假设局中人通过合作实现帕累托有效的结果来提高自身收益，那么全体局中人面临的问题将是合作协议的稳定性。

令 $N = \{1, \dots, n\}$ 表示 n 个局中人的集合。一个联盟 TU 博弈由集函数 $\{N, v\}$ 给出，它为每个联盟 $M \subseteq N$ 指定一个非负特征函数 $v(M)$ ，且 $v(\emptyset) = 0$ 。给定联盟博弈， $v(N)$ 的一个分配是一个收益向量 $\theta = (\theta_1, \dots, \theta_n) \in R_+^n$ ，满足 $\sum_{i=1}^n \theta_i = v(N)$ ，其中 θ_i 代表局中人 i 的收益， $i \in N$ 。如果 $\sum_{i \in M} \theta_i \geq v(M)$ ，那么称分配 θ 对于联盟 $M \subseteq N$ 是理性的。如果 θ 对所有 $M \subseteq N$ 都是理性的，则该分配属于核心。因此，核心由下式定义：

$$C(N, v) = \left\{ \theta \in R_+^n \mid \sum_{i \in M} \theta_i \geq v(M), \forall M \subset N, \sum_{i=1}^n \theta_i = v(N) \right\}.$$

为得到合作博弈 $\{N, v\}$ 的核心解，需针对所有 $M \subseteq N$ 计算特征函数 $v(M)$ 。不同的核心的源于特征函数 $v(M)$ 的不同定义方式[6]。

在 γ -信念下[7]，当联盟 M 形成时， $N \setminus M$ 中的局中人将选择“各自为战”的策略。因此，求解 $v(M) = v^r(M)$ 涉及求解一个 $(n - m + 1)$ -人博弈问题。下面的引理 1 可参考 Zheng 和 Wang (2025) [5]。

引理 1. 对于(1)~(5)定义的公共物品动态提供博弈的任意联盟 $M \subseteq N$ ($|M|=m$), 其 γ -特征函数由下式给出:

$$v^\gamma(M) = \frac{m \left[2(m^2 + n - m)^2 + m^2 \delta(2r + \delta)c + 2(n - m)\delta(r + \delta)c \right] a^2}{2r \left[\delta(r + \delta)c + 2(n - m) + 2m^2 \right]^2}, \quad (1)$$

平稳的公共物品积累量以及局中人相应的贡献率分别为:

$$K^\gamma = \frac{(m^2 + n - m)a}{\delta(r + \delta)c + 2(n - m) + 2m^2}, \quad (10)$$

$$I_{i,M}^\gamma = \frac{m\delta a}{\delta(r + \delta)c + 2(n - m) + 2m^2}, i \in M, \quad (11)$$

$$I_j^\gamma = \frac{\delta a}{\delta(r + \delta)c + 2(n - m) + 2m^2}, j \in N \setminus M. \quad (12)$$

3. HK- δ -特征函数

在 HK- δ -信念下, 当联盟 M 形成时, 外部局中人选择继续留在联盟 $N \setminus M$ 中。因此, 求解 HK- δ -特征函数问题即为求解 2-人博弈的纳什均衡问题: M 作为一个局中人, $N \setminus M$ 则作为另一个局中人。

引理 2. 对于(1)~(5)定义的公共物品动态提供博弈的任意联盟 $M \subseteq N$ ($|M|=m$), 其 HK- δ -特征函数由下式给出:

$$v^\delta(M) = \frac{2m \left[m^2 + (n - m)^2 \right] \left[m^2 + (n - m)^2 + c\delta(r + \delta) \right] a^2 - m(am\delta)^2 c}{2r \left[\delta(r + \delta)c + 2(n - m)^2 + 2m^2 \right]^2}, \quad (13)$$

平稳的公共物品积累量以及联盟 M 与联盟 $N \setminus M$ 中局中人相应的贡献率分别为:

$$K^\delta = \frac{\left[m^2 + (n - m)^2 \right] a}{\delta(r + \delta)c + 2(n - m)^2 + 2m^2}, \quad (14)$$

$$I_{i,M}^\delta = \frac{m\delta a}{\delta(r + \delta)c + 2(n - m)^2 + 2m^2}, i \in M, \quad (15)$$

$$I_j^\delta = \frac{(n - m)\delta a}{\delta(r + \delta)c + 2(n - m)^2 + 2m^2}, j \in N \setminus M. \quad (16)$$

证明: 为计算 HK- δ -特征函数, 需要针对任意联盟 $M \subseteq N$, 求解下述问题的纳什均衡:

$$\begin{aligned} \max_{I_i(t), i \in M} \sum_{i \in M} \Pi_i &= \max_{I_i(t), i \in M} \sum_{i \in M} \int_0^\infty e^{-rt} \left[(a - K)K - \frac{cI_i^2}{2} \right] dt, \\ \max_{I_j(t), j \in N \setminus M} \Pi_j &= \max_{I_j(t), j \in N \setminus M} \sum_{j \in N \setminus M} \int_0^\infty e^{-rt} \left[(a - K)K - \frac{cI_j^2}{2} \right] dt, \end{aligned}$$

s.t.

$$\dot{K}(t) = \sum_{i \in N} I_i(t) - \delta K(t), \quad K(0) = K_0.$$

省略时间参数 t , 分别写出联盟 M 和联盟 $N \setminus M$ 的当前值哈密顿函数:

$$H_M^\delta(I_1, \dots, I_n, K, \mu_M) = \sum_{i \in M} \left[(a-K)K - \frac{cI_i^2}{2} \right] + \mu_M \left(\sum_{i \in N} I_i - \delta K \right),$$

$$H_{N \setminus M}^\delta(I_1, \dots, I_n, K, \mu_{N \setminus M}) = \sum_{j \in N \setminus M} \left[(a-K)K - \frac{cI_j^2}{2} \right] + \mu_{N \setminus M} \left(\sum_{i \in N} I_i - \delta K \right),$$

其中 μ_M 和 $\mu_{N \setminus M}$ 为伴随变量。

假设内点解存在，则开环纳什均衡的必要条件包括：

$$\dot{K}(t) = \sum_{i \in N} I_i(t) - \delta K(t), \quad K(0) = K_0, \quad (17)$$

$$\dot{\mu}_M = (r + \delta)\mu_M - am + 2mK, \quad (18)$$

$$\dot{\mu}_{N \setminus M} = (r + \delta)\mu_{N \setminus M} - a(n-m) + 2(n-m)K, \quad (19)$$

$$\frac{\partial H_M^\delta}{\partial I_i} = 0 \Rightarrow \mu_M = cI_i, \quad i \in M, \quad (20)$$

$$\frac{\partial H_{N \setminus M}^\delta}{\partial I_j} = 0 \Rightarrow \mu_{N \setminus M} = cI_j, \quad j \in N \setminus M, \quad (21)$$

$$\lim_{t \rightarrow \infty} e^{-rt} \mu_M(t) = \lim_{t \rightarrow \infty} e^{-rt} \mu_{N \setminus M}(t) = 0. \quad (22)$$

对(20)关于时间 t 求导，并将 $\dot{\mu}_M$ 和 μ_M 代入(18)，可得：

$$c\dot{I}_i = (r + \delta)cI_i - am + 2mK, \quad i \in M. \quad (23)$$

对(21)关于时间 t 求导，并将 $\dot{\mu}_{N \setminus M}$ 和 $\mu_{N \setminus M}$ 代入(19)，可得：

$$c\dot{I}_j = (r + \delta)cI_j - a(n-m) + 2(n-m)K, \quad j \in N \setminus M. \quad (24)$$

分别由联盟 M 和联盟 $N \setminus M$ 中局中人的对称性，并注意到在稳态点处有 $\dot{I}_i(t) = \dot{I}_j(t) = \dot{\mu}_M = \dot{\mu}_{N \setminus M} = 0$ ($i \in M, j \in N \setminus M$)。通过(17)和(23)~(24)求得(14)~(16)中的平稳积累量以及局中人的贡献率。在联盟 M 的目标函数中代入公共物品的平稳积累量以及局中人的贡献率，得到由(13)给出的 HK- δ -特征函数。引理 2 证毕。

推论 1. 在(1)~(5)定义的动态公共物品博弈中， $v^\delta(N) = v^\gamma(N)$ ；当 $|M| = n-1$ 时， $v^\delta(M) = v^\gamma(M)$ 。对满足 $|M| < n-1$ 的联盟 M ，HK- δ -特征函数值严格大于 γ -特征函数值，即 $v^\delta(M) > v^\gamma(M)$ 。因此，当 $n=2$ 时，HK- δ -核心与 γ -核心相等；当 $n \geq 3$ 时，HK- δ -核心为 γ -核心的子集。

证明：根据 γ -特征函数值(9)与 HK- δ -特征函数值(13)，令

$$P(m) = [v^\delta(M) - v^\gamma(M)] \frac{2r[\delta(r+\delta)c + 2(n-m)^2 + 2m^2]^2}{ma^2}$$

$$= 2 \left[A^2 + xA - (m^2 + n-m)^2 - xm^2 - x(n-m) \right],$$

其中： $A = m^2 + (n-m)^2$ ， $x = \delta(r+\delta)c$ ， $y = c\delta^2$ ， $x > y > 0$ 。化简得：

$$P(m) = 2(n-m)(n-m-1) \left[m^2 + (n-m)^2 + m^2 + n-m+x \right].$$

由于 $m^2 + (n-m)^2 > 0$ ， $m^2 + n-m > 0$ 且 $x = \delta(r+\delta)c > 0$ ，故方括号内表达式为正。从而，

$$v^\delta(M) - v^\gamma(M) = P(m) \frac{ma^2}{2r[\delta(r+\delta)c + 2(n-m)^2 + 2m^2]^2} \begin{cases} > 0, & m \leq n-2, \\ = 0, & m = n-1, m = n. \end{cases}$$

推论 1 得证。

4. HK- δ -核心的存在性

第 3 章, 我们计算了 HK- δ -特征函数值, 并确定了 HK- δ -核心与 γ -核心的关系。本章讨论 HK- δ -核心的存在性。由 Moulin (1981) [11] 可知, 一个对称博弈具有非空的核心, 当且仅当大联盟具有最大的平均收益, 即对于任意 $M \subseteq N$, $v^\delta(M)/m \leq v^\delta(N)/n$ 成立, 其中 $|M|=m$ 。由推论 1 可知 HK- δ -核心与 γ -核心在 2-人博弈中相等; Zheng 和 Wang (2025) [5] 已证明在(1)~(5)定义的公共物品动态提供博弈中 γ -核心是非空的。从而得到:

定理 1. 在(1)~(5)给出的 n -人公共物品动态提供博弈中, 当 $n=2$ 时, HK- δ -核心非空。

下面将给出 n -人公共物品动态提供博弈中 HK- δ -核心存在以及不存在的两个数值例子。

例 1. 考虑一个 3-人公共物品动态提供博弈, 参数为 $a=3, c=2, r=0.1, \delta=0.5$ 。根据引理 2, 我们计算出每个联盟 $M \subseteq N$ 的特征函数值, 如表 1 所示。

Table 1. The value of the HK- δ -characteristic function in Example 1

表 1. 例 1 中的 HK- δ -特征函数值

$ M $	$v^\delta(M)$	$v^\delta(M)/m$
1	22.227661	22.227661
2	43.253827	21.626913
3	65.673777	21.891259

由表 1 可以看到, 当 $|M|=1$ 时, $v^\delta(3)/3 < v^\delta(1)$ 。因此, HK- δ -核心是空的。

例 2. 考虑一个 3-人公共物品动态提供博弈, 参数为 $a=3, c=2, r=5, \delta=0.5$ 。根据引理 2, 我们计算出每个联盟 $M \subseteq N$ 的特征函数值, 如表 2 所示。

Table 2. The value of the HK- δ -characteristic function in Example 2

表 2. 例 2 中的 HK- δ -特征函数值

$ M $	$v^\delta(M)$	$v^\delta(M)/m$
1	0.391467	0.391467
2	0.771696	0.385848
3	1.254052	0.418017

由表 2 可得, $v^\delta(1) < v^\delta(3)/3$, $v^\delta(2)/2 < v^\delta(3)/3$ 。因此, HK- δ -核心非空。

结合例 1 与例 2 的数值例子可得下述结论。

定理 2. 在(1)~(5)定义的 n -人公共物品动态提供博弈中, 当 $n \geq 3$ 时, HK- δ -核心可能是空的。

5. 结论

本文在一个线性二次的公共物品动态提供微分博弈中, 引入了 HK- δ -核心解概念。在合作博弈的框架下, 首先计算了 HK- δ -特征函数值, 并比较了 HK- δ -特征函数值与 γ -特征函数值的大小关系, 明确了 HK- δ -核心与 γ -核心的关系, 最后证明当 $n=2$ 时, HK- δ -核心非空; 当 $n \geq 3$ 时, HK- δ -核心可能是空的。本文的结果有待扩展到其他的核心解概念[6]以及常数替代弹性的情形[3]。

参考文献

- [1] Fershtman, C. and Nitzan, S. (1991) Dynamic Voluntary Provision of Public Goods. *European Economic Review*, **35**, 1057-1067. [https://doi.org/10.1016/0014-2921\(91\)90004-3](https://doi.org/10.1016/0014-2921(91)90004-3)
- [2] Wirl, F. (1996) Dynamic Voluntary Provision of Public Goods: Extension to Nonlinear Strategies. *European Journal of Political Economy*, **12**, 555-560. [https://doi.org/10.1016/s0176-2680\(96\)00016-x](https://doi.org/10.1016/s0176-2680(96)00016-x)
- [3] Fujiwara, K. and Matsueda, N. (2009) dynamic Voluntary Provision of Public Goods: A Generalization. *Journal of Public Economic Theory*, **11**, 27-36. <https://doi.org/10.1111/j.1467-9779.2008.01395.x>
- [4] Wang, W. and Ewald, C. (2009) Dynamic Voluntary Provision of Public Goods with Uncertainty: A Stochastic Differential Game Model. *Decisions in Economics and Finance*, **33**, 97-116. <https://doi.org/10.1007/s10203-009-0100-0>
- [5] Zheng, Z. and Wang, L. (2025) Dynamic Voluntary Provision of Public Goods: Core Solution. Working Paper, Qingdao University.
- [6] Zhao, J. (2018) TU Oligopoly Games and Industrial Cooperation. In: Corchón, L. and Marini, M., Eds., *Handbook of Game Theory and Industrial Organization, Volume I*, Edward Elgar Publishing, 392-422. <https://doi.org/10.4337/9781785363283.00022>
- [7] Hart, S. and Kurz, M. (1983) Endogenous Formation of Coalitions. *Econometrica*, **51**, 1047-1064. <https://doi.org/10.2307/1912051>
- [8] Fershtman, C. and Kamien, M.I. (1987) Dynamic Duopolistic Competition with Sticky Prices. *Econometrica*, **55**, 1151-1164. <https://doi.org/10.2307/1911265>
- [9] Reynolds, S.S. (1987) Capacity Investment, Preemption and Commitment in an Infinite Horizon Model. *International Economic Review*, **28**, 69-88. <https://doi.org/10.2307/2526860>
- [10] Reynolds, S.S. (1991) Dynamic Oligopoly with Capacity Adjustment Costs. *Journal of Economic Dynamics and Control*, **15**, 491-514. [https://doi.org/10.1016/0165-1889\(91\)90003-j](https://doi.org/10.1016/0165-1889(91)90003-j)
- [11] Moulin, H. (1981) *Théorie des jeux pour l'économie et la politique*, P-200. Hermann.