



10.5

矩阵博弈的混合策略解

基本信息

教学主题	矩阵博弈的混合策略解	课时安排	15 分钟
所在章节	第 5 章 指挥决策优化方法/第 4 节 矩阵博弈的混合策略解		

▶ 【教学目标】

- (1) 熟悉矩阵博弈混合策略解的含义。
- (2) 掌握计算矩阵博弈混合策略解的方法。

▶ 【教学重点及难点】

- (1) 重点: 2×2 矩阵博弈混合策略解的计算。
- (2) 难点: 矩阵博弈混合策略解的内涵。



▶ 【教学结构设计】

图 10.33 所示为矩阵博弈的混合策略解教学设计框图。

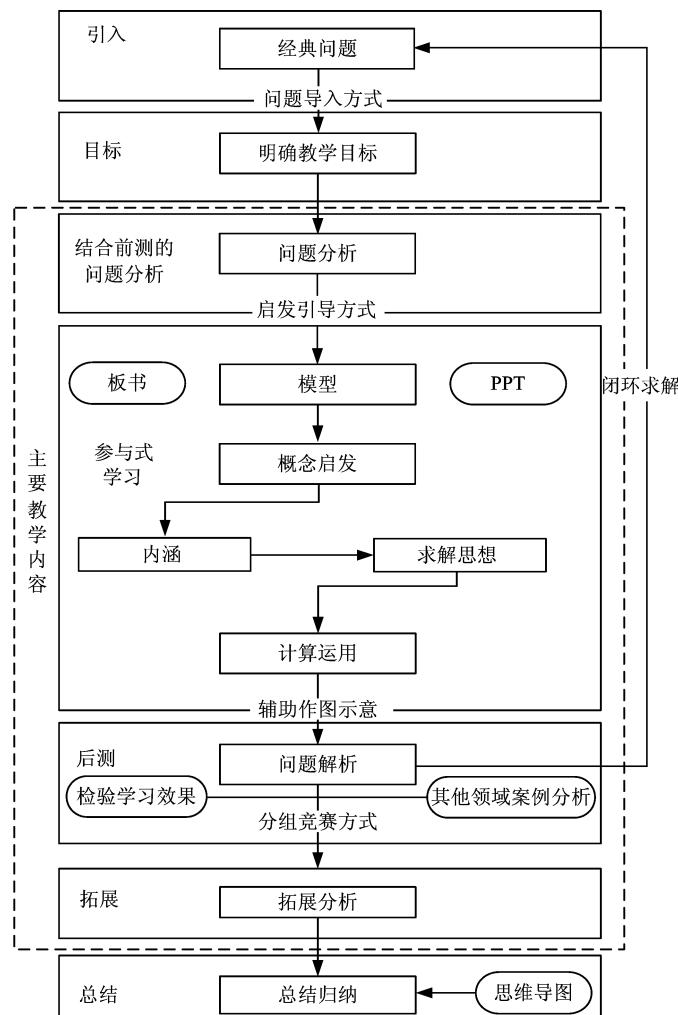


图 10.33 矩阵博弈的混合策略解教学设计框图



教 学 过 程

◆ 课堂引入(2分钟)

(1) 问题介绍。

如图 10.34 所示, 小偷试图去偷窃有守卫看守的仓库。如果守卫选择睡觉, 小偷选择偷, 小偷会得逞, 收益是 V , 守卫收益 $-D$; 如果守卫选择睡觉, 小偷选择不偷, 守卫收益为 S , 小偷收益为 0; 如果守卫选择不睡觉, 小偷选择偷, 那么守卫抓住小偷, 小偷收益为 $-P$; 如果守卫选择不睡觉, 小偷选择不偷, 收益是均是 0。请问, 他们会如何决策?



		偷	不偷
守卫	睡觉	 $-D : V$	 $S : 0$
	不睡	 $0 : -P$	 $0 : 0$

图 10.34 守卫与小偷案例

思考: 这是一种什么类型的博弈问题? 利用之前给大家讲过的纯策略解求取的划线法, 能否找到该博弈问题的纯策略解呢?

(2) 引出本讲教学目标。

熟悉矩阵博弈混合策略解的含义, 掌握混合策略解的计算方法。

◆ 教学内容讲解(12分钟)

(1) 混合策略解的含义。

思考: 若二人博弈没有纯策略解, 则说明了什么问题? 以猜拳游戏为例。

提示: 猜拳游戏不存在纯策略的 Nash 均衡, 即双方都选不出双方可接受、能保持稳定状态的纯策略。为了不让对方猜出自己所选的策略, 都只好采用随机的方法来选择策略。

设 n 人有限博弈 $\Gamma = (N, \{S_i\}, \{u_i\})$, 局中人 i 的策略集: $S_i = \{s_1^{(i)}, s_2^{(i)}, \dots, s_{m_i}^{(i)}\}$, $i = 1, 2, \dots, n$ 。若局中人 i 以概率 $x_k^{(i)}$ 选择策略, 则称 $x_i = (x_1^{(i)}, x_2^{(i)}, \dots, x_{m_i}^{(i)})$ 为局中人 i 的一个混合策略, 其中 $x_k^{(i)} \geq 0 (k = 1, 2, \dots, m_i)$, $\sum_{k=1}^{m_i} x_k^{(i)} = 1$ 。

思考: 混合策略解与纯策略解的区别与联系是什么?

教学手段: 问题导入式。

教学设计: 通过经典问题, 引入博弈模型。首先让学生分析这是一种什么类型的博弈问题。让学生利用上节课讲过的矩阵博弈纯策略解的求解方法, 分析该案例的博弈模型, 发现没有纯策略解, 进而引出本节课学习的内容。

学情反馈: 通过提问让学生自己思考分析, 可以反映出学生对上节课内容的掌握程度, 从而确定需不需要进行集体复习回顾。

教学手段:

- (1) 游戏启发式。
- (2) 回顾对比式。

教学设计:

(1) 游戏启发: 对学生来说, 上节课讲过的纯策略解比较容易理解。为了让学生更好地接受、理解混合策略解这个概念, 我们以大家熟常玩的猜拳为例, 首先分析不存在纯策略解的原因, 进而引出混合策略解。

对于不存在 Nash 均衡的博弈, 每个局中人都必须对自己选择的策略保密, 否则必定会吃亏。



提示: 纯策略解是混合策略解的特例(见图 10.35)。局中人 i 的第 k 个纯策略等价于第 k 个分量为 1, 其余分量为 0 的混合策略。

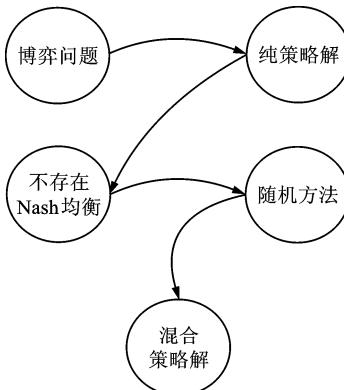


图 10.35 混合策略解与纯策略解的联系

混合策略集的定义:

设有矩阵博弈 $G = \{S_1, S_2; A, B\}$, 其中, $S_1 = \{\alpha_1, \dots, \alpha_m\}$, $S_2 = \{\beta_1, \dots, \beta_n\}$, 记

$$S_1^* = \{x \in E^m \mid x_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, m, \sum_{i=1}^m x_i = 1\}$$

$$S_2^* = \{y \in E^n \mid y_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, n, \sum_{i=1}^n y_i = 1\}$$

S_1^* , S_2^* 分别称为局中人 I 和局中人 II 的混合策略集, $x \in S_1^*$, $y \in S_2^*$ 分别称为局中人 I 和局中人 II 的混合策略。局中人 i 的混合策略就是策略集 S_i 上的一个概率分布, 称 (x, y) 为一个混合局势。

(2) 混合策略解的求法。

① 基本思想。

按照由简至繁的原则, 先考虑两人两策略的 2×2 矩阵博弈问题。

当无纯策略解时, 设每个局中人选取各个策略的概率均大于 0, 则针对对手策略的最优反应就是基于“无差别原则”——即确定策略的依据是使得对手选取任何策略时的收益是无差别的, 从而达到一种均衡, 对手无法有倾向性地进行决策。背后的理论仍是源自 Nash 均衡理论。

② 2×2 矩阵博弈求解方法。

记双方的混合策略分别为:

$$P_t^* = (p^0, p^1), P_g^* = (q^0, q^1)$$

假设两个赢得矩阵为:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} \\ b_{21} & b_{22} \end{bmatrix}$$

基于“无差别原则”, 列方程组求解:

$$p^0 \cdot b_{11} + p^1 \cdot b_{21} = p^0 \cdot b_{12} + p^1 \cdot b_{22}$$

$$p^0 + p^1 = 1$$

$$q^0 \cdot a_{11} + q^1 \cdot a_{12} = q^0 \cdot a_{21} + q^1 \cdot a_{22}$$

$$q^0 + q^1 = 1$$

(2) 回顾对比: 采用与上次课中的纯策略相关概念对比的方式给学生讲解。让学生理解二者之间的区别与联系。

★课程思政: 保守国家秘密无小事。

对于不存在 Nash 均衡的博弈, 局中人必须对自己的策略保密, 否则可能会造成灾难。保密无小事, 小则误事, 大则误国。尤其是国家之间的博弈, 本来胜券在握, 往往会因为一个泄密造成不可挽回的重大损失。

学情反馈: 该部分混合策略相对于纯策略的形式发生了较大变化, 比较抽象, 学生初次接触会有一些难以理解。因此采用案例启发结合与上次课的纯策略的比对分析, 引导学生理解这一新的概念。

教学手段:

- (1) 理论分析。
- (2) 问题解析。
- (3) 图示分析。

教学设计:

(1) 理论分析: 给出求解混合策略解的基本思想, 基于此给出 2×2 矩阵博弈的求解方法。

(2) 问题解析: 回顾刚开始引入的小偷与守卫博弈问题。以分组竞赛的形式让学生自己动手计算小偷与守卫的混合策略解。

(3) 图示分析: 为了加深学生对问题的认识与理解, 在公式计算的基础上, 采用直观的作图分析的方法, 帮助学生理解问题。



③问题解析。

假设守卫选择睡觉的概率是 p^0 , 选择不睡觉的概率是 p^1 , 则 $p^0+p^1=1$ 。

$$\text{收益} = V \times p^0 - P \times p^1 (\text{偷})$$

$$\text{收益} = 0 \times p^0 - 0 \times p^1 (\text{不偷})$$

$$\begin{cases} V \times p^0 - P \times p^1 = 0 \\ p^0 + p^1 = 1 \end{cases}$$

求解出守卫睡觉的概率为 $p^0 = \frac{P}{V+P}$, 则不睡的概率为 $p^1 = \frac{V}{V+P}$ 。

假设小偷选择偷的概率是 q^0 , 选择不偷的概率是 q^1 , 则 $q^0+q^1=1$

$$\text{收益} = -D \times q^0 + S \times q^1 (\text{睡})$$

$$\text{收益} = 0 \times q^0 - 0 \times q^1 (\text{不偷})$$

$$\begin{cases} -D \times q^0 + S \times q^1 = 0 \\ q^0 + q^1 = 1 \end{cases}$$

求解出守卫睡觉的概率为 $q^0 = \frac{S}{D+S}$, 不睡的概率为 $q^1 = \frac{D}{D+S}$ 。

为了便于理解, 画图演示, 如图 10.36、图 10.37 所示。

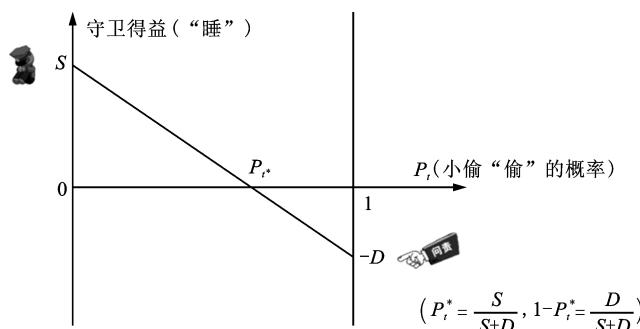


图 10.36 守卫与小偷案例几何法 1

结果分析: 由结果可见, 加重对守卫的处罚, 从长期看, 是会降低盗窃发生的概率的。加重对小偷的处罚, 只能短期抑制盗窃率。它的主要作用是守卫可以有更多的机会偷懒。

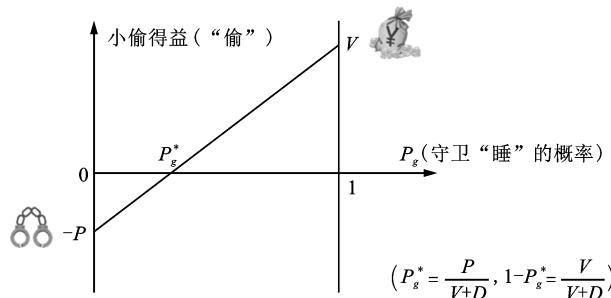


图 10.37 守卫与小偷案例几何法解析 2

学情反馈: 以如何找到混合策略解这一具体问题为驱动, 调动起学生学习理论的兴趣, 学生急切地期望获得求解方法。只是对背后的理论层面的理解还不够深入, 下次课会介绍混合策略解的求解定理, 建议学生利用课后查阅相关的理论支撑, 做好预习, 加深对问题的理解。

横轴表示小偷选择“偷”策略的概率, 取值在 0~1。纵轴表示对应于小偷偷窃的不同概率, 守卫选择睡这个策略的期望得益。由图 10.36、图 10.37 可见, 假设小偷选择偷的概率大于 P_i^* , 守卫选择睡的期望得益小于 0, 因此, 他肯定选择不睡, 小偷偷则被抓, 对小偷来说不可取。小偷偷的概率小于 P_i^* , 则守卫睡的期望得益大于 0, 天天睡觉也是合算的; 即

使小偷提高一些偷的概率，即作案频繁一些，只要不大于 P_t^* ，守卫都会选择睡，小偷不用担心被抓。在不被抓的前提下，对小偷而言，偷的概率越大收获越大，因此，他会使得偷的概率趋向于 P_t^* 。

类似地，如果守卫睡的概率小于 P_g^* ，小偷选择偷的期望得益为负，他自然就不偷了，那守卫就可以放心大胆的睡了。所以在小偷不偷的前提下，守卫自然睡得越多收益越大，所以守卫睡觉的概率会趋向 P_g^* 。

下面考虑为了抑制盗窃现象而加重对小偷惩罚时会出现的结果，如图 10.38 所示。

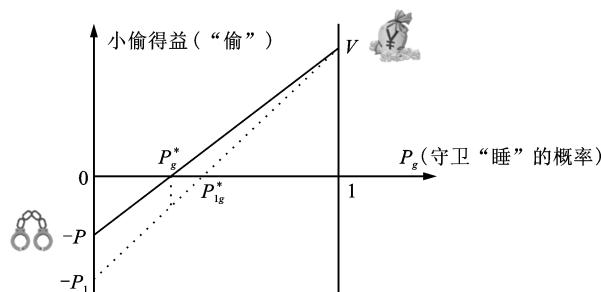


图 10.38 守卫与小偷案例几何法解析 3

加重对小偷的惩罚会使得 P 增加。如果守卫仍然以 P_g^* 概率睡觉，小偷选择偷的期望收益变为负值，小偷会停止偷。但是长期中，小偷减少偷会使得守卫更多地选择睡，最终守卫会将睡的概率提高到 P_{lg}^* ，达到新的均衡。也就是说加重对小偷的惩罚，最多只能抑制短期盗窃发生率，它的主要作用是使得守卫可以更多地偷懒了。

如果加重对守卫的处罚意味着 D 增大到 D_1 ，如图 10.39 所示。此时，如果小偷选择偷的概率不变，守卫选择睡的期望收益变为负值了，守卫则选择不偷懒睡觉。守卫不睡觉，小偷就只能减少偷的概率，直到 P_t^* 下降到 P_{lu}^* ，达到新的策略均衡。

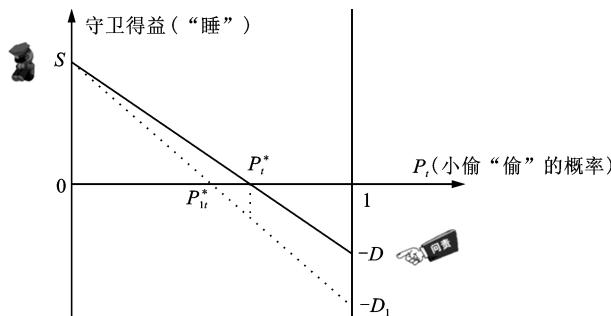


图 10.39 守卫与小偷案例几何法解析 4

拓展分析：这个小偷与守卫的博弈称为一种“激励的悖论”。因此，在监督与违法之间的博弈中，要减少违法行为，关键是加重对监管部门的惩罚。



▶ 课程总结与作业布置(1分钟)

图 10.40 所示为课程总结思维导图。

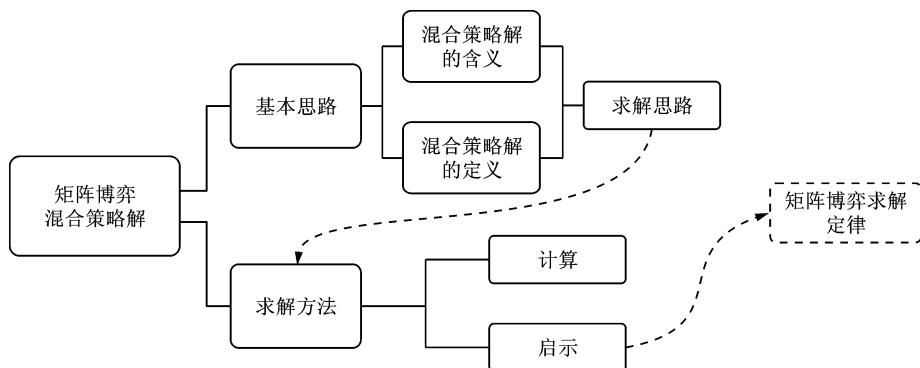


图 10.39 课程总结思维导图

- (1) 练习题：田忌赛马问题，是否有纯策略解？如果没有，如何利用混合策略解解释？
- (2) 思考题。
 - (1) 针对军事问题：两个进攻方向时，双方进攻与防御兵力部署问题该如何求解？
 - (2) 多人有限决策问题，如何求解？



本次课的内容与之前讲过的内容联系紧密，一方面，要注意学生对之前的知识的掌握情况，适时复习巩固；另一方面，要结合给出的经典问题，将学过的知识融会贯通，尤其要注意强化培养学生量化处理问题的思维逻辑。

本次课知识理论性较强，混合策略解的相关概念比上次课的纯策略解要抽象得多。博弈的纳什均衡理论容易让学生产生畏难情绪，因此，概念方面要与上次课学生已经掌握的概念对比分析，有助于学生的理解；理论方面，要由简单到复杂的思路，针对简单的 2×2 矩阵博弈，简要介绍求解的基本思想，以具体的应用为主线，灵活穿插案例讲解，引起学生的兴趣，抓住学生的注意力，以达到保证教学效果的目的。课堂上可以适当引入游戏环节，比如猜拳游戏，现场演示案例中提到的两个人如何决策的问题，能充分调动学生积极性。让学生明白，生活中、各领域内都有决策问题存在，这是学习驱动力。另外，由本次课的“小偷与守卫”博弈的经典问题，拓展分析监督与违法之间的博弈以及对防止腐败的启示，潜移默化地对学生进行思政教育。