博弈论与信息经济学 7. 不完全信息动态博弈

深圳大学经济学院 会计学学术学位硕士研究生 专业选修课(2023-2024) 主讲: 黄嘉平 中国经济特区研究中心讲师 工学博士 经济学博士 办公室: 粤海校区汇文楼1510 Email: huangjp@szu.edu.cn



序贯理性与不完全信息



不完全信息市场进入博弈

- 完全信息市场进入博弈:
 - NE: (O, F), (E, A)
 - SPE: (*E*, *A*)
- 不完全信息市场进入博弈 (第15章)
 - 参与人 1 有两种类型: 实力强 *C* 和实力弱 *W*
 - $S_1 = \{OO, OE, EO, EE\}, \\ S_2 = \{F, A\}$
 - 当 *p* = 0.5 时, BNE: <u>(OO, F)</u>, (EO, A) 不可信





$$\begin{array}{c|cccc} F & F \\ \hline 0, 2 & 0, \\ \hline E & -1, -1 & 1, \end{array}$$

 p = 0.5 时的期望回报矩阵

 F
 A

00	0, 2	(
OE	-1, 1	
EO	$-\frac{1}{2}, \frac{1}{2}$	
EE	$-\frac{3}{2}, -\frac{1}{2}$	(

FIGURE 15.2 An entry game with incomplete information.





子博弈完美均衡?

- 唯一的子博弈就是原博弈本身
- 因此, (OO, F), (EO, A) 都是 SPE



- 子博弈完美均衡在不完全信息动态博弈 中可能无法给出更好的解
 - 这是因为,即使参与人2能观察参与人1 的行动,但是他不知道参与人1的类型, 导致他的信息集包含多个行动节点



FIGURE 15.2 An entry game with incomplete information.





- 径外的最优反应
- 在不完全信息博弈中,我们需要对均衡路径的定义进行修正



- 的类型为 C 时,他会选择进入市场 E)
- 如果参与人 1 的策略是 OO,则到达参与人 2 的信息集的概率为 0

• 在完全信息博弈中,纳什均衡只关注均衡路径上的最优反应,而子博弈完美均衡也关注均衡路

 $\sigma^* = (\sigma_1^*, \sigma_2^*, \dots, \sigma_n^*)$ 为一个不完全信息博弈的贝叶斯纳什均衡。在给定均衡策略组合 σ^* 和参与 人类型的先验分布下,如果到达一个信息集的概率为正,则称该信息集**在均衡路径上**;如果到达一

• 在前面的例子中,在均衡策略 (EO,A) 和先验分布 (p, 1-p) 下, 到达参与人 1 的信息集 $\{x_1\}$ 和 {x₂} 的概率分别为 p 和 1 – p, 到达参与人 2 的信息集 {x₃, x₄} 的概率是 p (仅当参与人 1





- 应。→针对什么的最优反应?
- 手的纯策略组合。我们需要定义参与人在自己信息集内部的信念

扩展式博弈中的**信念系统(system of beliefs)** μ 给每个信息集指定了一个概率分布。即针对每个信息 $f h \in H$, 该信息集上的每个节点 *x* ∈ *h*, $\mu(x) \in [0,1]$ 给出了在该信息集行动的参与人认为自己身处节点 x的概率。因此 $\sum_{x \in h} \mu(x) = 1$ 对任意 h 成立

• 在前面的例子中,参与人 2 的信息集中有两个节点 x_3 和 x_4 ,因此 $\mu(x_3) + \mu(x_4) = 1$,分别代表在参与人 1 选择了 E 时, 参与人 2 认为参与人 1 的类型是 C 和 W 的概率

• 为了将序贯理性的原则适用于贝叶斯纳什均衡,我们需要要求参与人在每个信息集都做选择最优反

• 当信息集不是单点时,以该信息集中节点为根的部分博弈树不是子博弈,因此最优反应的对象不是对

2



均衡应满足的条件(一)

[R1] 每个参与人在自己行动的每一个信息集都应该有正确定义的信念。即该博弈存在一个信念系统

- 那么, 信念系统是可以任意定义的吗?
 - 参与人的信念受策略组合(其他参与人的行动)和先验分布("自然"的行动)的双重影响
 - 例如 $\mu(x_3) = \Pr[\theta_1 = C \mid a_1 = E]$, 如果参与人 1 的策略是 *EO*, 则 $\mu(x_3) = 1$

$$\mu(x_3) = \Pr[\theta_1 = C \mid a_1 = E]$$

=
$$\frac{\Pr[\theta_1 = C, a_1 = E]}{\Pr[\theta_1 = C, a_1 = E] + \Pr[\theta_1 = W, a_1 = E]} = \frac{p\sigma_C}{p\sigma_C + (1 - p)\sigma_W}$$

[R2] 给定任意贝叶斯纳什均衡,每一个在均衡路径上的信息集上的信念都应满足贝叶斯公式

– 如果参与人 1 的策略是"当 $\theta_1 = C$ 时以 σ_C 的概率选择 E, 当 $\theta_1 = W$ 时以 σ_W 的概率选择 E",则 这是一个行为策略





均衡应满足的条件 (二)

- 均衡路径外的信息集怎么办?
 - 集上的信念(到达此信息集的概率为零)

[R3] 对于偏离均衡路径的信息集,贝叶斯公式不适用,该信息集上的信念可以是任意概率分布

对后续策略选择最优反应:

- 参与人 2 在自己的信息集时,
 - $E_{\mu} [v_2(EO, A) \mid \mu] = \mu(x_3) \times 1 + \mu(x_4) \times 1 = 1, \ E_{\mu} [v_2(EO, F)]$
 - $E_{\mu} [v_2(OO, F) \mid \mu] = \mu(x_3) \times (-1) + \mu(x_4) \times 0 = -\mu(x_3), E_{\mu}$

_ 当参与人 1 选择策略 OO 时(即 $\sigma_C = \sigma_W = 0$), $\mu(x_3) = \frac{p\sigma_C}{p\sigma_C + (1 - p)\sigma_W} = \frac{0}{0}$,因此无法通过贝叶斯公式定义参与人 2 的信息

[R4] 在给定一个信念系统时,参与人的策略应满足序贯理性原则。即在每一个信息集上,参与人都根据自己的信念针

具有信念 μ 的参与人 *i* 在信息集 *h* 时,其策略 $\sigma_i \in \sigma_{-i}$ 的最优反应的定义为 $E_{\mu}[v_i(\sigma_i, \sigma_{-i}; \theta_i) | h, \mu] \ge E_{\mu}[v_i(s'_i, \sigma_{-i}; \theta_i) | h, \mu]$

$$|\mu| = \mu(x_3) \times (-1) + \mu(x_4) \times 0 = -1$$
,因此 *A* 是 *EO* 的最优反应
 $[v_2(OO, A) \mid \mu] = \mu(x_3) \times 1 + \mu(x_4) \times 1 = 1$,因此 *F* 不是 *OO* 的最优反应



完美贝叶斯均衡

Perfect Bayesian equilibrium

贝叶斯纳什均衡 $\sigma^* = (\sigma_1^*, \sigma_2^*, ..., \sigma_n^*)$ 和信念系统 μ 的组合 (σ^*, μ) 如果满足条件 [R1]~ [R4],则称其为完美贝叶斯均衡 (perfect Bayesian equilibrium),简写为 PBE

- PBE 保证均衡满足序贯理性原则
- 如何找到 PBE?
 - 首先找到全部 BNE
 - 然后针对每一个 BNE, 尝试寻找符合 PBN 的信念系统

定理:如果策略 $\sigma^* = (\sigma_1^*, \sigma_2^*, \dots, \sigma_n^*)$ 是贝叶斯博弈 Γ 的贝叶斯纳什均衡,且在 σ^* 下到达任 意信息集的概率都为正, 则 σ^* 和先验分布 F 可以定义唯一的信念系统 μ^* (适用贝叶斯公 式),并使 (σ^* , μ^*)成为 Γ 的完美贝叶斯均衡



- 纯策略 BNE: (OO, F), (EO, A)
- 已知在 (*OO*, *F*) 下无法到达
 信息集 {*x*₂, *x*₃},且对任意信念
 (µ(*x*₃), µ(*x*₄)) *F* 都不是参与人 2
 的最优反应
- 在 (*EO*, *A*) 下到达 {*x*₂, *x*₃} 的概 率为 *p* = 0.5, 且根据贝叶斯公 式可得 μ(*x*₃) = 1

 $E_{\mu}[v_{2}(EO, A) \mid \mu] = 1,$ $E_{\mu}[v_{2}(EO, F) \mid \mu] = -1,$

因此 A 是参与人 2 的最优反应

• 纯策略 PBE: $s = (EO, A), \mu_{\{x_3, x_4\}} = (1, 0)$





 \mathbf{O}

2

行为策略 BNE

- • 令参与人 2 的行为策略 σ₂ 为:
 选择 A 的概率为 δ
- 双方的事前期望回报

 $V_{1}(\sigma_{1}, \sigma_{2}) = p \left[(1 - \sigma_{C}) \cdot 0 + \sigma_{C} \left(\delta \cdot 1 + (1 - \delta) \cdot (-1) \right) \right]$ $= p \sigma_{C} (2\delta - 1) + (1 - p) \sigma_{W} (\delta - 2)$ $V_{2}(\sigma_{1}, \sigma_{2}) = p \left[(1 - \sigma_{C}) \cdot 2 + \sigma_{C} \left(\delta \cdot 1 + (1 - \delta) \cdot (-1) \right) \right]$ $= p (2 - 3\sigma_{C}) + 2(1 - p)(1 - \sigma_{W}) + (2p \sigma_{C})$



1))] +
$$(1 - p)[(1 - \sigma_W) \cdot 0 + \sigma_W(\delta \cdot (-1) + (1 - \delta) \cdot (-2))]$$

1))] + $(1 - p)[(1 - \sigma_W) \cdot 2 + \sigma_W(\delta \cdot 1 + (1 - \delta) \cdot 0)]$
 $C + (1 - p)\sigma_W) \cdot \delta$

行为策

• $\exists p \in (0,1)$

$$V_1(\sigma_1, \sigma_2) = p\sigma_C(2\delta - 1) + (1 - p)\sigma_W(\delta - 2)$$

IE
最优反应对应为
(1) + (1 - p)\sigma_W(\delta - 2)
$$\begin{cases} \sigma_C = 1, \sigma_W = 0 & \text{if } \delta > \frac{1}{2} \\ \sigma_C \in [0,1], \sigma_W = 0 & \text{if } \delta = \frac{1}{2} \\ \sigma_C = 0, \sigma_W = 0 & \text{if } \delta < \frac{1}{2} \end{cases}$$

5) (中国)
(1) 时, 双方的最优反应对应为
(5)
$$\sigma_2 = p\sigma_C(2\delta - 1) + (1 - p)\sigma_W(\delta - 2)$$

⇒ BR₁(σ_2) = $\begin{cases} \sigma_C = 1, \sigma_W = 0 & \text{if } \delta > \frac{1}{2} \\ \sigma_C \in [0,1], \sigma_W = 0 & \text{if } \delta = \frac{1}{2} \\ \sigma_C = 0, \sigma_W = 0 & \text{if } \delta < \frac{1}{2} \end{cases}$

$$\sigma_C = 0, \sigma_W = 0 \qquad \text{if } \delta$$

$$V_2(\sigma_1, \sigma_2) = p(2 - 3\sigma_C) + 2(1 - p)(1 - \sigma_W) + \left(2p\sigma_C + (1 - p)\sigma_W\right) \cdot \delta$$
$$\int \delta = 1 \qquad \text{if } (\sigma_C, \sigma_W) \neq (0, 0)$$

$$\Rightarrow BR_{2}(\sigma_{1}) = \begin{cases} \delta = 1 & \text{if } (\sigma_{C}, \sigma_{W}) \neq \\ \delta \in [0, 1] & \text{if } (\sigma_{C}, \sigma_{W}) = \end{cases}$$

• 可得 BNE 为: $(\sigma_C, \sigma_W, \delta) = (1, 0, 1), \quad (\sigma_C, \sigma_W, \delta) \in \{(0, 0, \delta) : \delta \in [0, 0.5]\}$ 即 (EO,A)

(0,0)

包含 (OO, F)

行为策略 PBE 仍为 (EO,A), 因为当参与人1选择 OO 时, 无法到达信息集 {*x*₃, *x*₄}, 而 在任意信念下,参与人2在 ${x_3, x_4}$ 的最优选择都是 A







- 考虑右图中的博弈
- 1. 纯策略 BNE
 - $-N = \{1,2\}, S_1 = \{A, B, C\}, S_2 = \{L, M, R\}$
 - 写出博弈矩阵,并找到纳什均衡
- 2. 纯策略 PBE
 - 考虑参与人 2 在信息集 {*x*₂, *x*₃} 的最优对应
- 习)



3. 混合策略 $s_1 = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}, 0\right), s_2 = \left(\frac{1}{2}, 0, \frac{1}{2}\right)$ 和信念 $\mu = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$ 能构成 PBE 吗? (课后练



