

# 2024/12/11

2200012917 徐靖

## 1

### (1)

情形1：玩家 1 手高时下注手低时放弃

- 此时玩家 2 的信念中  $\mu = 1$ , 最优反应是 Fold.
- 当玩家手高时, 最优反应是 Bet, 因为收益是 1 大于 Resign 时的 -1.
- 当玩家手低时, 最优反应也是 Bet, 因为收益是 1 大于 Resign 时的 -1. 发生了偏离

因此玩家 1 手高时下注手低时放弃的分离均衡不是PBE.

情形2：玩家 1 手高时放弃手低时下注

- 此时玩家 2 的信念中  $\mu = 0$ , 最优反应是 Call.
- 当玩家手高时, 最优反应是 Bet, 因为收益是 2 大于 Resign 时的 -1. 发生了偏离
- 当玩家手低时, 最优反应是 Resign, 因为收益是 -1 大于 Bet 时的 -2. 发生了偏离

因此玩家 1 手高时放弃手低时下注的分离均衡不是PBE

综上, 参与者 1 采取纯策略的分离完美贝叶斯均衡不存在.

### (2)

情形1：玩家 1 始终下注

- 此时玩家 2 的信念中  $\mu = \frac{1}{2}$ , 最优反应是 Call.
- 当玩家手高时, 最优反应是 Bet, 因为收益是 2 大于 Resign 时的 -1.
- 当玩家手低时, 最优反应是 Resign, 因为收益是 -1 大于 Bet 时的 -2. 发生了偏离

因此玩家 1 始终下注的混同均衡不是PBE.

情形1：玩家 1 始终放弃

- 此时玩家 2 的信念不受限制, 最优反应是 Call 的充要条件是  $2 - 4\mu > -1 \Leftrightarrow \mu < \frac{3}{4}$ 
  - $\mu < \frac{3}{4}$  时, 若玩家手高, 最优反应是 Bet, 因为收益是 2 大于 Resign 时的 -1. 发生了偏离.

- $\mu > \frac{3}{4}$  时, 若玩家手高, 最优反应是 Bet, 因为收益是 1 大于 Resign 时的 -1. 发生了偏离.

因此玩家 1 始终放弃的混同均衡不是 PBE.

综上, 参与者 1 采取纯策略的混同完美贝叶斯均衡不存在.

### (3)

- 玩家 1 手高时, Bet 是严格占优策略
- 玩家 1 手低时, 假如在 Bet 和 Resign 之间混合, 则二者对于玩家 1 无差异, 这意味着玩家 2 在 Call 和 Fold 之间混合:

$$-2\mu + 2(1 - \mu) = -\mu - 1 + \mu \Rightarrow \mu = \frac{3}{4}$$

- 假如玩家 1 手低时有  $p$  的概率选择下注, 则

$$\frac{3}{4} = \mu = \frac{\frac{1}{2}}{\frac{1}{2} + \frac{p}{2}} \Rightarrow p = \frac{1}{3}$$

- 对玩家 1 手低时的无差异条件,

$$-1 = -2\sigma(\text{call}) + (1 - \sigma(\text{call})) \Rightarrow \sigma(\text{call}) = \frac{2}{3}$$

综上, 所求半分离 PBE 为:

- 当玩家 1 手高时, 采取 Bet 的纯策略
- 当玩家 1 手低时, 采取 Bet 概率为  $\frac{1}{3}$ , Resign 概率为  $\frac{2}{3}$  的混合策略
- 玩家 2 信念中  $\mu = \frac{3}{4}$ , 采取 Call 概率为  $\frac{2}{3}$ , Fold 概率为  $\frac{1}{3}$  的混合策略.

## 2

### (1)

不妨设 Receiver 在信息集  $h_i = (t_1 m_i, t_2 m_i)$  上的信念为  $[\mu_i], [1 - \mu_i]$ , 其中  $i \in [2]$ .

- 当  $t_1$  类型的 Sender 发送信号  $m_1$ , 而  $t_2$  类型的 Sender 发送信号  $m_2$ , 则  $\mu_1 = 1, \mu_2 = 0$ , 此时 Receiver 的最优反应为  $bc$  (这里  $xy$  表示在  $h_1$  上选择策略  $x$ , 在  $h_2$  上选择策略  $y$ )
- 对于  $t_1$  类型的 Sender, 发送  $m_1$  的收益为 2, 大于发送  $m_2$  的收益 1.
- 对于  $t_2$  类型的 Sender, 发送  $m_2$  的收益为 3, 大于发送  $m_1$  的收益 1.

综上, 所求分离 PBE 为:

- $t_1$  类型的 Sender 发送信号  $m_1$ , 而  $t_2$  类型的 Sender 发送信号  $m_2$
- Receiver 信念为  $\mu_1 = 1, \mu_2 = 0$ , 策略为  $bc$

## (2)

- 当两种类型的 Sender 都发送信号  $m_1$ . 则  $\mu_1 = 0.8, \mu_2$  不受限. 注意到  $t_i m_1$  和  $t_i m_2$  的相应选择的回报相同, 我们只需计算:

$$\begin{aligned} u_2(a) &= 3\mu + 4(1 - \mu) = 4 - \mu \\ u_2(b) &= 4\mu + 0(1 - \mu) = 4\mu \\ u_2(c) &= 0\mu + 5(1 - \mu) = 5 - 5\mu \end{aligned}$$

容易发现,

$$BR_2(\mu) = \begin{cases} c, & 0 \leq \mu < \frac{1}{4}, \\ \{a, c\}, & \mu = \frac{1}{4}, \\ a, & \frac{1}{4} < \mu < \frac{4}{5}, \\ \{a, b\}, & \mu = \frac{4}{5}, \\ b, & \frac{4}{5} < \mu \leq 1 \end{cases}$$

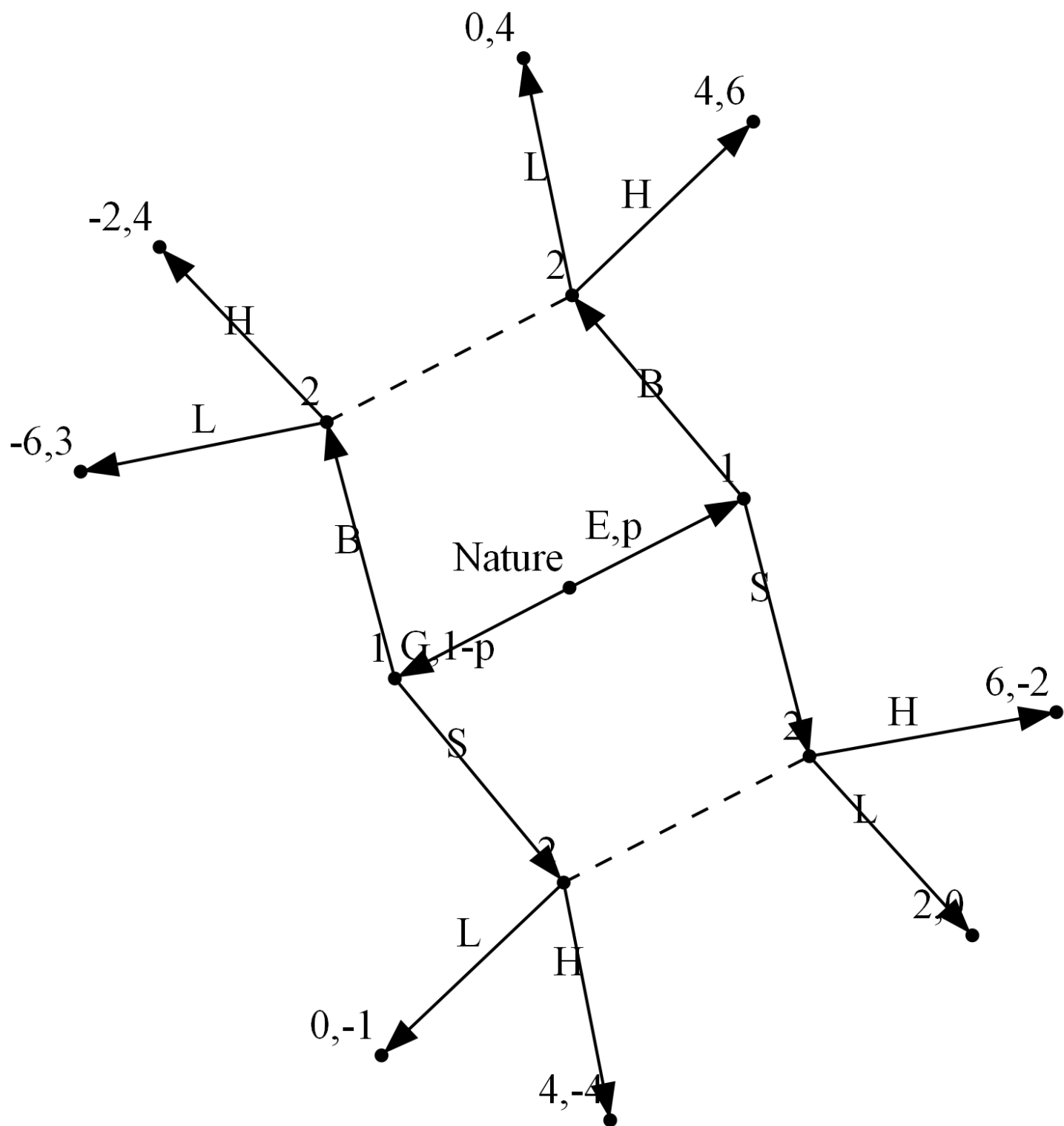
- 对于信息集  $h_1$ , 由于  $\mu_1 = 0.6$ , Receiver 选择  $a$ . 对信息集  $h_2$ , 假设 Receiver 采用  $(1 - \beta - \gamma) \circ a + \beta \circ b + \gamma \circ c$ , 其中  $\beta, \gamma$  不全为正.
- Sender 不偏离的条件:
  - 对于  $t_1$  类型的 Sender: 一定不偏离, 因为纯策略选  $a$  收益最大
  - 对于  $t_2$  类型的 Sender:

$$\mathbb{E}(u_1(m_1|t_2)) \geq \mathbb{E}(u_1(m_2|t_2)) \Rightarrow \beta \geq \gamma \quad (2)$$

- 对不同的  $\mu_2$ :
  - $0 < \mu_2 < \frac{1}{4}$ : 此时  $\beta = 0, \gamma = 1$ , 由 (2) 知矛盾
  - $\frac{1}{4} \leq \mu_2 < \frac{4}{5}$ : 此时  $\beta = 0$ , 由 (2) 知  $\gamma = 0$  满足条件
  - $\mu_2 = \frac{4}{5}$ : 此时  $\gamma = 0$ , 只要  $\beta \geq 0$  就满足条件
  - $\frac{4}{5} < \mu_2 \leq 1$ : 此时  $\beta = 1, \gamma = 0$  满足条件
- 综上, 以下为所求的混同 PBE:
  - Sender 都选  $m_1$ , Receiver 选  $aa$ , 信念为  $\mu_1 = 0.6, \mu_2 \in [\frac{1}{4}, \frac{4}{5}]$
  - Sender 都选  $m_1$ , Receiver 在  $h_1$  选  $a$ , 在  $h_2$  选择  $a, b$  任意混合或纯策略, 信念为  $\mu_1 = 0.6, \mu_2 = \frac{4}{5}$
  - Sender 都选  $m_1$ , Receiver 选  $ab$ , 信念为  $\mu_1 = 0.6, \mu_2 \in (\frac{4}{5}, 1]$

3

(a)



(b)

- 玩家 1 选择  $XY$  表示类型优秀时选择策略  $X$ , 类型非常好时选择策略  $Y$ .

- 玩家 2 选择  $XY$  表示在  $h_1 = (EB, GB)$  上选择策略  $X$ , 在  $h_2 = (ES, GS)$  上选择策略  $Y$ .

		参与人 2			
		LL	LH	HL	HH
参与人 1	BB	-3,3.5	-3,3.5	1, 5	1, 5
	BS	0,1.5	2,0	2,2.5	4,1
	SB	-2,1.5	0,0.5	0,2	2,1
	SS	1,-0.5	5,-3	1,-0.5	5,-3

(c)

		参与人 2			
		LL	LH	HL	HH
参与人 1	BB	$6p-6, p+3$	$6p-6, p+3$	$6p-2, 4+2p$	$6p-2, 4+2p$
	BS	$0, 5p-1$	$4-4p, 8p-4$	$4p, 7p-1$	$4, 10p-4$
	SB	$8p-6, 3-3p$	$12p-6, 3-5p$	$4p-2, 4-4p$	$8p-2, 4-6p$
	SS	$2p, p-1$	$4+2p, 2p-4$	$2p, p-1$	$4+2p, 2p-4$

当  $p \in (0, 1)$  时, 由划线法知纯策略 BNE 为  $(SS, LL)$  和  $(BS, HL)$

- $P = 0, 1$  时, 退化为完全信息动态博弈, NE 分别为  $(S, LL), (S, HL)$

(d)

设  $\mu$  是  $h_1 = (EB, GB)$  上  $EB$  的信念,  $\lambda$  是  $h_2 = (ES, GS)$  上  $ES$  的信念

由于 PBE 一定是 BNE, 我们发现  $p \in (0, 1)$  时, 纯策略 PBE 唯一:

$$(BS, HL), \mu = 1, \lambda = 0$$

(e)

- c 中的 BNE 是静态均衡, 不考虑动态过程中后手根据观察到的局面更新对局面的信念, 从而作修正
- d 中的 PBE 一定蕴含 c 中的 BNE, 而 c 中的 BE 不一定为 d 中的 PBE