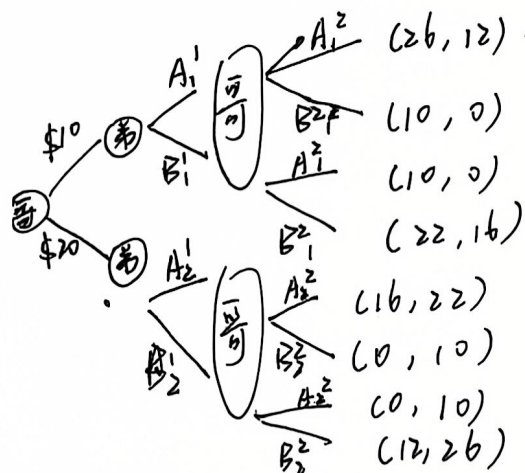


1. 该博弈的博弈树如下



这里\$10表示要给第10元戏。

A2'表示 若在给\$20元时选择A。

则纯策略纳什均衡有时，最后一阶段的选择分支一定是选同一个电影，并稍加筛选后有。

- ① $[(\$10, A_1^2, A_3^2), (A_1^1, A_2^1)]$
- ② $[(\$10, A_1^2, B_2^2), (A_1^1, A_2^1)]$
- ③ $[(\$10, A_1^2, B_2^2), (A_1^1, B_2^1)]$
- ④ $[(\$10, A_1^2, B_2^2), (B_1^1, B_2^1)]$
- ⑤ $[(\$10, B_1^2, A_2^2), (B_1^1, A_2^1)]$
- ⑥ $[(\$10, B_1^2, B_2^2), (B_1^1, A_2^1)]$
- ⑦ $[(\$10, B_1^2, B_2^2), (B_1^1, B_2^1)]$
- ⑧ $[(\$10, B_1^2, A_2^2), (B_1^1, B_2^1)]$

(2) 子博弈完美纳什均衡的子博弈包含①②③④⑤⑥⑦⑧。

但混合策略时，因为上下两个子博弈等价。

不求上面做，设哥 πA_1^2 , $(1-\pi) B_1^2$

弟 $y A_1^1$, $(1-y) B_1^1$

$$\text{则有 } \begin{cases} 16y = 12(1-y) \\ 12x = 16(1-x) \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = \frac{4}{7} \\ y = \frac{4}{7} \end{cases}$$

故后面两个子博弈有全纳，全纳B。两子全A。

(第1阶段以及 $(\frac{4}{7} A_1^2, \frac{4}{7} B_1^2)$, $(\frac{4}{7} A_1^1, \frac{4}{7} B_1^1)$) 三种

双方收益为 $(16, 12)$, $(12, 16)$, $(\frac{48}{7}, \frac{48}{7})$

甲因为 $16 - \frac{48}{7} < 10$, 故乙没法成利，甲选\$20。

故所有子博弈均纳什行为如下。

$$\text{甲 } [\$10, \begin{matrix} A_1^2 \\ B_1^2 \end{matrix}, \begin{matrix} A_1^1 \\ B_1^1 \end{matrix}] \text{ 乙 } [\begin{matrix} A_1^1 \\ B_1^1 \end{matrix}, \begin{matrix} A_2^1 \\ B_2^1 \end{matrix}]$$

甲、乙、丙 = 9种，其中对应的信息集 博弈策略

2. (1) 解：

后一个阶段，有

$$V_2 = (a - q_1 - c - q_2 - q_3)q_2$$

$$V_3 = (a - q_1 - c - q_2 - q_3)q_3$$

若均纳什时 $a - q_1 - c - q_2 - q_3 \neq 0$, 则 $q_2 = q_3 = 0$

否则 $q_2 = a - q_1 - c - q_2 - q_3$ (平均分配)

$$q_3 = a - q_1 - c - q_2 - q_3$$

$$\text{故 } q_2 + q_3 = \frac{2(a - q_1 - c)}{3} \quad (\text{要求 } \frac{2(a - q_1 - c)}{3} > 0)$$

$$\text{故 } q_2 + q_3 = \text{Max} \left\{ 0, \frac{2(a - q_1 - c)}{3} \right\}$$

$$\text{同代，有 } q_2 = q_3 = \text{Max} \left\{ 0, \frac{(a - q_1 - c)}{3} \right\}$$

第一个阶段，由 $V_1 = (a - q_1 - c - q_2 - q_3)q_1$

得若 $a - q_1 - c \leq 0$, 则 $q_1 = 0$, 全纳 $a - c \leq 0$ 。

$$\text{此时 } q_2 = q_3 = \text{Max} \left\{ 0, \frac{a - q_1 - c}{3} \right\} = 0$$

②若 $a - q_1 - c > 0$, 则 $a - q_1 - c - q_2 - q_3 = q_1$

且代入 q_2, q_3 , 有 $q_1 = \frac{a - c}{4}$

$$\text{故 } q_1 = \text{Max} \left\{ 0, \frac{a - c}{4} \right\}$$

而子博弈完美纳什行为为

$$q_1 = \text{Max} \left\{ 0, \frac{a - c}{4} \right\}, q_2 = q_3 = \text{Max} \left\{ 0, \frac{\frac{a - c}{4}}{3} \right\} = \text{Max} \left\{ 0, \frac{a - c}{12} \right\}$$

(2) 例如：

企业1：选择 $q_1 = \text{Max} \left\{ 0, \frac{a - c}{4} \right\}$ 。

企业2、3策略为：若 $q_1 > \text{Max} \left\{ 0, \frac{a - c}{4} \right\}$, $q_2 = q_3 = a$

若 $q_1 < \text{Max} \left\{ 0, \frac{a - c}{4} \right\}$, $q_2 = q_3 =$

$$\text{Max} \left\{ 0, \frac{a - q_1}{2} \right\}$$

则在第二阶段为纳什行为

尽管 q_1 理想值是 $\frac{a - c}{4}$, 但超过 $\frac{a - c}{4}$ 会让收益变负，故企业1只能选 $\frac{a - c}{4}$ 。

3. 解. 第二阶段能选择的行动只有 (B, B) 或 (C, C)

$$(6) (S_0, T_0) = (B, C), (S_{B,C}, T_{B,C}) = (B, B) \\ (S_{C,C}, T_{C,C}) = (C, C)$$

甲的策略可表示为 $[S_0, S_{A,A}, S_{A,B}, \dots, S_{C,C}]$

$$(7) (S_0, T_0) = (C, A), (S_{C,A}, T_{C,A}) = (B, B) \\ (S_{C,B}, T_{C,B}) = (S_{C,C}, T_{C,C}) = (C, C)$$

乙的策略可表示为 $[T_0, T_{A,A}, \dots, T_{C,C}]$

$$(8) (S_0, T_0) = (C, B), (S_{C,B}, T_{C,B}) = (B, B) \\ (S_{C,C}, T_{C,C}) = (C, C)$$

其中 $S_{A,B}$ 表示第一阶段选择 (A, B) 后的情况

则由纳什定义, 有 $(S_{x,y}, T_{x,y}) = (B, B)$ 或 (C, C)

且博弈完美 $\forall x, y \in \{A, B, C\}$

$$(9) (S_0, T_0) = (C, C), (S_{C,C}, T_{C,C}) = (B, B)$$

$$(10) (S_0, T_0) = (C, C), (S_{C,C}, T_{C,C}) = (C, C)$$

$$(11) (S_0, T_0) = (C, C), (S_{C,C}, T_{C,C}) = (B, B)$$

$$(12) (S_0, T_0) = (C, C), (S_{C,C}, T_{C,C}) = (C, C)$$

$$(13) (S_0, T_0) = (C, C), (S_{C,C}, T_{C,C}) = (C, C)$$

首先, $T_0 \neq B, C$, 否则, 则甲可移动到

$T_0 = B$ 或 C , 但这是甲

若 $(S_0, T_0) = (A, A)$, 则 $(S_{A,A}, T_{A,A}) = (B, B)$

(否则甲可通在第一阶段选 C , 多赚点, 而第二阶段不会更差)

也就是说, 因为第二阶段只有 (B, B) , (C, C) 两种选择.

故要选真实路径的话, 第二阶段选 B, B 且其他

所以应用单阶段偏离条件即可 (逐步分析或

$$(1) (S_0, T_0) = (A, A), (S_{A,A}, T_{A,A}) = (B, B)$$

$$(S_{A,B}, T_{A,B}) = (S_{A,C}, T_{A,C}) = (S_{B,A}, T_{B,A}) = (S_{C,A}, T_{C,A}) \\ = (C, C)$$

(四个威胁, 防止偏离)

$$(2) (S_0, T_0) = (A, B), (S_{A,B}, T_{A,B}) = (B, B)$$

其余未标出的只要是从 (B, B) , (C, C) 就行

$$(3) (S_0, T_0) = (A, C), (S_{A,C}, T_{A,C}) = (B, B)$$

$$(S_{B,B}, T_{B,B}) = (S_{B,C}, T_{B,C}) = (S_{C,B}, T_{C,B}) = (C, C)$$

$$(4) (S_0, T_0) = (B, A), (S_{B,A}, T_{B,A}) = (B, B)$$

$$(S_{B,B}, T_{B,B}) = (S_{C,A}, T_{C,A}) = (C, C)$$

$$(5) (S_0, T_0) = (B, B), (S_{B,B}, T_{B,B}) = (B, B)$$

$$(S_{B,C}, T_{B,C}) = (S_{C,B}, T_{C,B}) = (C, C)$$

$$(6) (S_0, T_0) = (B, C), (S_{B,C}, T_{B,C}) = (B, B) \text{ 或 } (S_0, T_0) = (B, B), (S_{B,B}, T_{B,B}) = (S_{A,B}, T_{A,B}) = (S_{A,C}, T_{A,C}) = (C, C)$$



林可斌
200013213

博弈论

HW ④
(2).

4. (1) 先看第(5)阶段

假设提案为 X .

则 A: $X \in (0, 5)$ 时支持 X

$X \in [5, 15]$ 时 随意支持或反对

$X \in (-\infty, -3) \cup (15, +\infty)$ 反对 X .

B, C, D, E 也类似, 在 $|X - d| < 15 - d$ 支持 X

(d 为自身坐标), $|X - d| > 15 - d$ 反对 X .

$|X - d| = 15 - d$ 时 随意支持或反对.

或最终结果为

新社会状况为 $\begin{cases} 5, & \text{若 } X \geq 5 \text{ 或 } X < 0. \\ X, & \text{若 } 0 < X < 5 \\ 0 \text{ 或 } 5, & \text{若 } X = 0 \text{ 或 } 5. \end{cases}$

(2) 再看第(4)阶段.

若 ① 若 X_c, X_d 均在 $[0, 5]$ 之外, 则

支持或反对都可随机.

② 若一个通过, 一个不通过, 一定不通过.

例如 $0 < X_c < 5, X_d > 5$ 或 $X_d < 0$

or $0 < X_d < 5, X_c > 5$ 或 $X_c < 0$

这种情况下支持 $X_d \Leftrightarrow$ 支持维持现状.

则由 (1) 中对第(5)阶段分析, 知通过

在最后阶段一定会被通过的方案会胜利.

③ 若一个通过, 一个为 5.

同 ② (∵ 5 就是现状)

④ 若一个通过, 一个为 0.

则 \Leftrightarrow 通过的方案根据 C 的策略

如果对每个人策略已知, 则一定是他知道 0 会

不会被通过, 一定认为上面 ① ② 情况

如果不知道.

若均通过.

则通过的方案支持那个方案, 哪个方案就会

最接近自己偏好.

(3) 注意考虑第三阶段.

~~$X_d \geq 5$~~ , 若 $X_d < 0$ 或 $X_d > 5$

选 $X_c = 2.5$, 由 (2) ① 知必过.

若 $0 \leq X_d \leq 5$ 时, 选 $X_c = 2.5$ 至少能存在第(4)阶段

拿 $\{A, B\}$ or $\{C, D\}$ 中一个联合的票, 故必通过

(除非 $X_d = 2.5$, 那此两选谁若一样)

故且 C 最真值为 2.5

故选 $X_c = 2.5$ 是最优的

故

$X_d \neq 2.5$ 时选 $X_c = 2.5$

$X_d = 2.5$ 时任意选 X_c

(4) 考虑第二阶段.

由上可知, 进入第三阶段, 则

最终一定会是选社会通过值为 2.5 的

改革方案, 如不通过, 则一定会是

在维持现状. 在 2.5 与 5 中, D 反对.

C 反对, 故会失败. 博弈一定结束.

(5) 考虑第一阶段.

且 X_d 为任意值均无影响

故现状不改变.

启示: 不能由某一个倾向的小团体

领导 (C, D 是右倾向的).



5. (1)

企业 \ 消费者 买 不买

高 $(2, 1)$ $(-4, 0)$

低 $(6, -2)$, $(0, 0)$

纳什均衡为 (低质量, 不买)

(2) 最后一阶段是 (低质量, 不买)

故第一阶段也是 (低质量, 不买)

(3) 企业: ① 高品质, 消费者不买就永远为低品质
消费者: ① 买, 一旦是低品质就不买

则由单阶段纳什条件 (贴现因子 δ)

企业: $\frac{2}{1-\delta} > 6$

消费者: $\frac{1}{1-\delta} > 0 + (-2)\delta$ (因为只准备一次, 可以会再买)

$\Rightarrow 1-\delta > \frac{2}{3}$

验证已包含在公式中

(4) 企业 \ 消费者 买 不买

高 $(p-4, 1)$, $(-4, 0)$

低 $(p, 4-p)$, $(0, 0)$

不卖