

Эпистемические модели игр и эпистемические характеристики решений¹

1 Некоторые понятия

1.1 Исключение Строго Доминируемых Стратегий

Iterated Deletion of Strictly Dominated Strategies, IDSDS

Определение 1 Смешанная стратегия σ_i (строго) доминирует чистую стратегию s'_i е.т.е. $\forall s_{-i} \in S_{-i} : u_i(\sigma_i, s_{-i}) > u_i(s'_i, s_{-i})$.

Пример 1 Применить IDSDS

	X	Y	Z
A	3, 2	3, 1	0, 1
B	2, 3	2, 2	3, 1
C	1, 2	1, 2	4, 1
D	0, 2	0, 3	1, 3

Пример 2 Применить IDSDS

	X	Y	Z
A	1, 1	0, 2	0, 4
B	0, 2	5, 0	1, 6
C	0, 2	1, 1	2, 1

Пример 2

- Y vs. $[\frac{1}{2}X, \frac{1}{2}Z]$
- B vs. $[\frac{1}{3}A, \frac{2}{3}C]$

¹НУГ «Формальная философия», «Динамические модели в аналитической метафизике и философии языка» (2017, 17-05-0040)

1.2 Коррелированное равновесие

Понятие предложено Р.Ауманном². Коррелированное равновесие предполагает, что игроки действуют согласованно в соответствии с распределением вероятностей на множестве исходов. Каждый из игроков получает сигнал, который советует ему, что делать (конкретный сигнал может быть частным, но типы сигналов и вероятности их использования являются общим знанием).

R. Myerson:

«if there is intelligent life on other planets, in a majority of them, they would have discovered correlated equilibrium before Nash equilibrium»

Пример 3 Компромисс и "Семейный спор"

	L	R
T	1, 2	0, 0
B	0, 0	2, 1

	L	R
T	$\frac{1}{2}$	0
B	0	$\frac{1}{2}$

Пример 4 Светофор и "Chicken"

	L	R
T	6, 6	2, 7
B	7, 2	0, 0

	L	R
T	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$
B	$\frac{1}{3}$	0

1.2.1 Определение

Определение 2 Для любого распределения вероятностей $p \in \Delta(S)$ определим игру $\Gamma^*(p)$

- внешний наблюдатель ("доброземельный диктатор") выбирает профиль стратегий в соответствии с распределением p
- каждый игрок $i \in N$ узнает о своей рекомендованной стратегии s_i , но может не знать о рекомендации другим игрокам s_{-i}
- каждый игрок i выбирает стратегию $s'_i \in S_i$ (то есть, игрок может не следовать рекомендации)

²Aumann R.J.. Correlated Equilibrium as an Expression of Bayesian Rationality // Econometrica. 1987. Vol. 55, № 1. P. 1–18.

- для каждого игрока функция полезности определяется через реальные действия, а не рекомендованные, т.е. как $u_i(s'_1, \dots, s'_n)$

Определение 3 Стратегией игрока i в игре $\Gamma^*(p)$ будем называть функцию

$\tau_i : S_i \mapsto S_i$, которая сопоставляет каждой рекомендации реальное действие $\tau_i(s_i) \in S_i$

Определение 4 $\tau_i^*(s_i) = s_i$ – стратегия игрока, в которой он следует рекомендации;

τ^* – профиль стратегий, в котором все игроки следуют рекомендациям

Определение 5 $p(s_{-i} | s_i) = \frac{p(s_i, s_{-i})}{\sum_{s'_{-i} \in S_{-i}} p(s_i, s'_{-i})}$

Определение 6 Распределение вероятностей $p \in \Delta(S)$ является **коррелированным равновесием** е.т.е. профиль стратегий τ^* в игре $\Gamma^*(p)$ является равновесием Нэша. Т.е.:

$$\forall i \in N \quad \forall s, s' \in S_i : \sum_{s_{-i} \in S_{-i}} p(s_{-i} | s_i) \cdot u_i(s_i, s_{-i}) \geq \sum_{s_{-i} \in S_{-i}} p(s_{-i} | s_i) \cdot u_i(s'_i, s_{-i})$$

2 Эпистемическая модель игры

Определение 7 $\mathcal{M} = (W, \{\Pi_i\}_{i \in N}, \mathfrak{s})$

- W – множество ситуаций (возможных миров)
- Π_i – разбиение W^3
- $\mathfrak{s} : W \mapsto S^4$

Определение 8 $K_i : \mathcal{P}(W) \mapsto \mathcal{P}(W)$

Определение 9 $E \subseteq W$ – событие (пропозиция)

Определение 10 Событие E имеет место в мире w е.т.е. $w \in E$

Определение 11 $K_i(E) = \{w \mid \Pi_i(E) \subseteq E\}$

³ Пусть $\Pi_i(w)$ обозначает элемент разбиения, содержащий w

⁴ Пусть $\mathfrak{s}_i(w)$ обозначает стратегию i -го игрока в профиле стратегий $\mathfrak{s}(w)$

Определение 12 $K_i(E) = \{w \mid [w]_i \subseteq E\}$

Пример 5 $U = \{w_1, w_2\}$

$\Pi_a = \{\{w_1, w_2\}, \{w_3, w_4\}\}$

$\Pi_b = \{\{w_1, w_3\}, \{w_2, w_4\}\}$

$\mathfrak{s} : \begin{cases} w_1 \mapsto (u, l) \\ w_2 \mapsto (u, r) \\ w_3 \mapsto (d, l) \\ w_4 \mapsto (d, r) \end{cases}$

Определение 13 Будем называть модель *ex interim* е.т.е.

$\forall i \in N \quad \forall w \forall w' \in W : w' \in \Pi_i(w) \rightarrow \mathfrak{s}_i(w') = \mathfrak{s}_i(w)$

Определение 14 Некоторые свойства:

- $K_i(W) = W$
- $K_i(X) \subseteq X$
- $K_i(K_i(X)) = K_i(X)$
- $\overline{K_i(X) \cap K_i(Y)} = K_i(X \cap Y)$
- $\overline{K_i(X)} = K_i(\overline{K_i(X)})$

Определение 15 $C_G(E) := E \cap K_G(E) \cap K_G(K_G(E)) \cap K_G(K_G(K_G(E))) \cap \dots$

3 Доксатическая модель

Определение 16 $\mathcal{M} = (W, \{\Pi_i\}_{i \in N}, \leq_{i \in N}, \mathfrak{s})$

- W – множество ситуаций (возможных миров)
- Π_i – разбиение W
- \leq_i – отношение на W (рефлексивное и транзитивное)
- $\mathfrak{s} : W \mapsto S$

Определение 17 *Belief*: $B_i(E) = \{w \mid \text{Max}_{\leq_i}(\Pi_i(w)) \subseteq E\}$

Пример 6 • $B_a(R)$, где $R = \{w_2, w_4\}$

- $\overline{B_b(U)} \cap \overline{B_b(D)}$

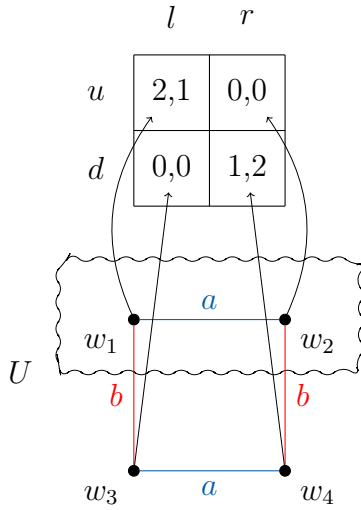


Рис. 1: "Эпистемическая модель-1"

4 Вероятностная модель

Определение 18 $\mathcal{M} = (W, \{\Pi_i\}_{i \in N}, \{P_i\}_{i \in N})$, где W - множество возможных миров, Π_i - разбиение W , $P_i : \mathcal{P}(W) \mapsto [0, 1]^5$.

Определение 19 $p_i^w(E) = p_i(E | \Pi_i(w)) = \frac{P_i(E \cap \Pi_i(w))}{P_i(\Pi_i(w))}$

Определение 20 $B_i^d(E) = \{w | p_i^w(E) = d\}$

5 Некоторые понятия

Определение 21 $[s] := \{w | \mathfrak{s}(w) = s\}$

Определение 22 $EU_i^w(s_i) := \sum_{s'_i \in S_i} p_i^w([s'_i]) \cdot u_i(s_i, s'_i)$, где $s_i \in S_i$

Пример 7 Рис.4.

- $p_a^{w_1}([l]) = \frac{[l] \cap [w_1]_a}{[w_1]_a} = \frac{\{w_1, w_2\} \cap \{w_1, w_3, w_5\}}{\{w_1, w_3, w_5\}} = \frac{\{w_1\}}{\{w_1, w_3, w_5\}} = 0.1/0.5 = 1/5$
 - $p_a^{w_1}([r]) = \frac{[r] \cap [w_1]_a}{[w_1]_a} = \frac{\{w_3, w_4, w_5, w_6\} \cap \{w_1, w_3, w_5\}}{\{w_1, w_3, w_5\}} = \frac{\{w_3, w_5\}}{\{w_1, w_3, w_5\}} = 0.4/0.5 = 4/5$
- ⁵ $\sum_{w' \in W} P_i(w') = 1$ и $\forall w' \in W : P_i(\Pi(w')) > 0$.

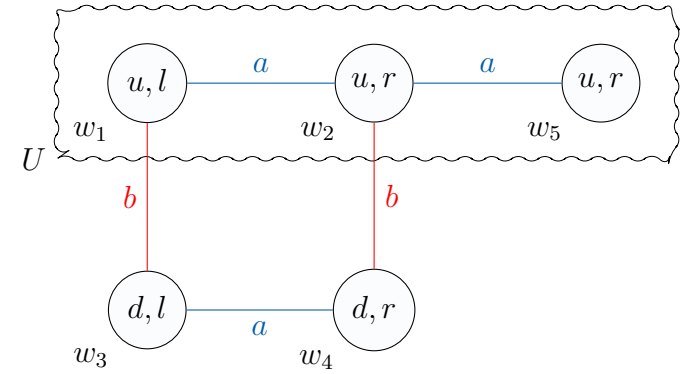


Рис. 2: "Эпистемическая модель-2"

6 Виды групповой рациональности

Определение 23 Виды групповой рациональности:

1. $Rat_i := \{w | \forall s'_i \in S_i : EU_i^w(s_i(w)) \geq EU_i^w(s'_i)\}$, множество миров, в которых i -й игрок реализует рациональную стратегию (с точки зрения максимизации ожидаемой полезности)
2. $Rat = \bigcap_{i \in N} Rat_i$, множество миров, в котором каждый игрок реализует рациональную стратегию
3. $CKR = C_G(Rat)$, множество миров, в которых тот факт, что каждый из игроков реализует рациональную стратегию, является общим знанием

7 Эпистемические характеристики решений игры

Определение 24 Определим последовательность множеств стратегий D_i^0, D_i^1, \dots

- $D_i^0 = S_i$
- $D_i^{n+1} = \{s_i | \neg \exists \sigma_i \in \Sigma_i \forall s_{-i} \in D_{-i}^n : u_i(\sigma_i, s_{-i}) > u_i(s_i, s_{-i})\}$
- $D_i = \lim_{n \rightarrow \infty} D_i^n$

Определение 25 IDSDS

Если $w \in CKR$, то $\mathfrak{s}(w) \in D$

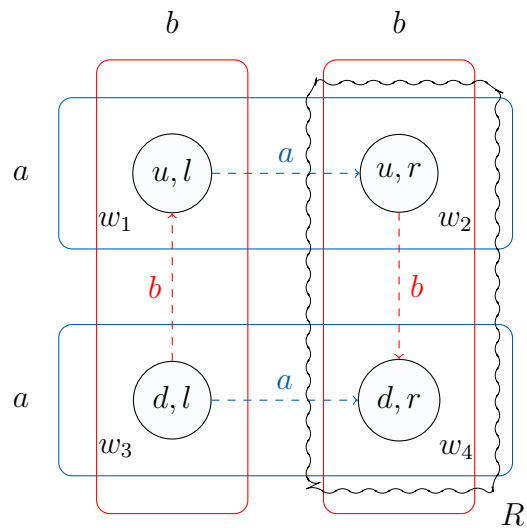


Рис. 3: "Доксатическая модель"

Определение 26 *Равновесие Нэша (в чистых стратегиях)*
 Если $w \in \text{Rat} \cap E_G([\mathfrak{s}(w)])$, то $\mathfrak{s}(w) \in NE$

Определение 27 *MSNE (равновесие Нэша в смешанных стратегиях)*

1. 2 игрока:

- mutual knowledge of rationality: $E_G(\text{Rat})$
- mutual knowledge of conjectures

2. больше 2 игроков:

- mutual knowledge of rationality: $E_G(\text{Rat})$
- mutual knowledge of conjectures
- common prior

Определение 28 *Коррелированное равновесие:*

- Common knowledge of rationality: CKR
- Common prior

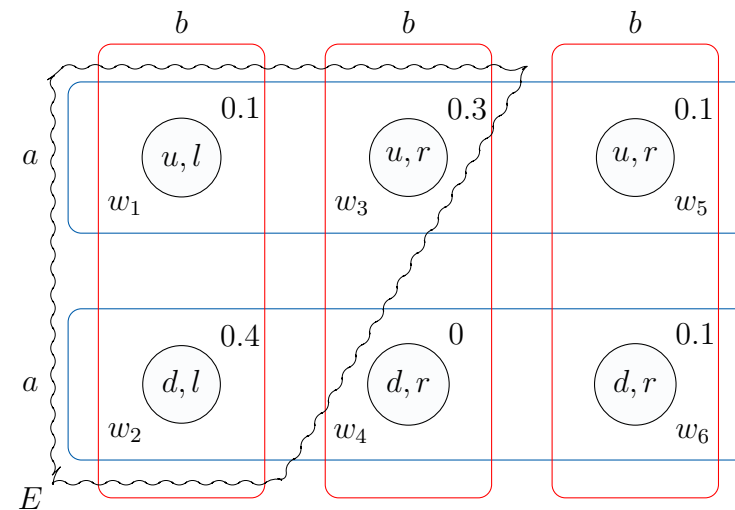


Рис. 4: "Вероятностная модель"