

Сечкар Уляна Сергіївна ПМ-4

Рівновага Неша в стохастичних коаліційних іграх накопичення ресурсу

Науковий керівник: Чорней Руслан

Костянтин Інович



Постановка задачі

1) m – кількість гравців у грі ($m \geq 2, m \in \mathbb{N}$).

2) T – кількість етапів гри.

3) Стан гри $s_t, t \in T, S = [0; +\infty)$.

4) $A(s_t) = [0; s_t], s_t \in S$.

5) $u : S \rightarrow [0; +\infty), u(x) = cx^\alpha$

де $c \in (0; +\infty), \alpha \in (0; 1)$.

6) $s_{t+1} = M(s_t, a_t, \varepsilon_t)$

7) $\beta \in (0, 1)$, для якого виконується $\beta E[\varepsilon^\alpha] < 1$

8) Загальний виграш гравця $i \in \{1, \dots, m\}$:

$$\sum_{t \in T} \beta^{t-1} u(a_{ti}),$$

3 Постановка задачі

1) n – кількість гравців у грі ($n \geq 2, n \in \mathbb{N}$).

2) T – кількість всіх етапів гри.

3) Стан гри $x, X = [0; 1]$.

4) $u(c) = \ln(c)$

5) Закон переходу між станами X

$$X_{t+1} = \left(X_t - \sum_{i=1}^n c_{ti} \right)^\alpha$$

6) Термінований виграш $\ln(x)/n$

7) $\beta \in (0, 1)$, для якого виконується $\beta E[\epsilon^\alpha] < 1$

8) Загальний виграш гравця $i \in \{1, \dots, n\}$:

$$\Pi_i(c) = \sum_{t=1}^T \beta^{t-1} \ln(c_i(t)) + \beta^T \ln\left(\frac{X(T+1)}{n}\right)$$

Модель гри для логарифмічної
функції корисності

Задача для $u(x) = cx^\alpha$

$$\begin{aligned} \sum_{i \in C_k} \gamma_i(\pi)(s) &= m_k E_s^\pi \left[\sum_{t=1}^{\infty} \beta^{t-1} u\left(\frac{1}{m_k} \sum_{j \in C_k} X_{tj}\right) \right] \\ &= E_s^\pi \left[\sum_{t=1}^{\infty} \beta^{t-1} m_k^{1-\alpha} c \left(\sum_{j \in C_k} X_{tj} \right)^\alpha \right] \end{aligned} \quad (2.1)$$

Задача для $u(c) = \ln(c)$

$$\begin{aligned} V(T+1, x) &= n \ln\left(\frac{x}{n}\right) \quad (3.0) \\ V(t, x) &= \sup_{c_1, \dots, c_n \in [0, \frac{x}{n}]} \sum_{i=1}^n \ln c_i + \beta V(t+1, \left(x - \sum_{i=1}^n c_i\right)^\alpha) \quad (3.1) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} V_i(T+1, x) &= \ln\left(\frac{x}{n}\right) \quad (4.0) \\ V_i(t, x) &= \sup_{c_i \in [0, \frac{x}{n}]} \ln c_i + \beta V_i(t+1, \left(x - c_i - o(t, x)\right)^\alpha) \quad (4.1) \end{aligned}$$

Завдання дипломної роботи

- Реалізація алгоритму максимізації прибутку для моделей стохастичної гри з різними функціями корисності як окремими гравцями, так і коаліціями в стані рівноваги між всіма агентами для використання методів динамічного програмування та рекурсії.

Алгоритм для функцій корисності

$$u(x) = cx^\alpha,$$

- Задання параметрів гри, кількості агентів та часового простору
- Методи для пошуку виграшів для одноосібної дії в стані рівноваги Неша та в соціально-оптимальних стратегіях
- Методи для знаходження виграшів для різних розбиттів на коаліції та визначення оптимального розбиття

Алгоритм для функцій корисності

$$u(c_i) = \ln(c_i)$$

- Задання параметрів гри, кількості агентів та часового простору
- Методи для знаходження значень попередніх виграшів гравців на часовому просторі у різних станах для рівноваги Неша та в соціально-оптимальних стратегіях
- Візуалізація результатів методами Python на графіку

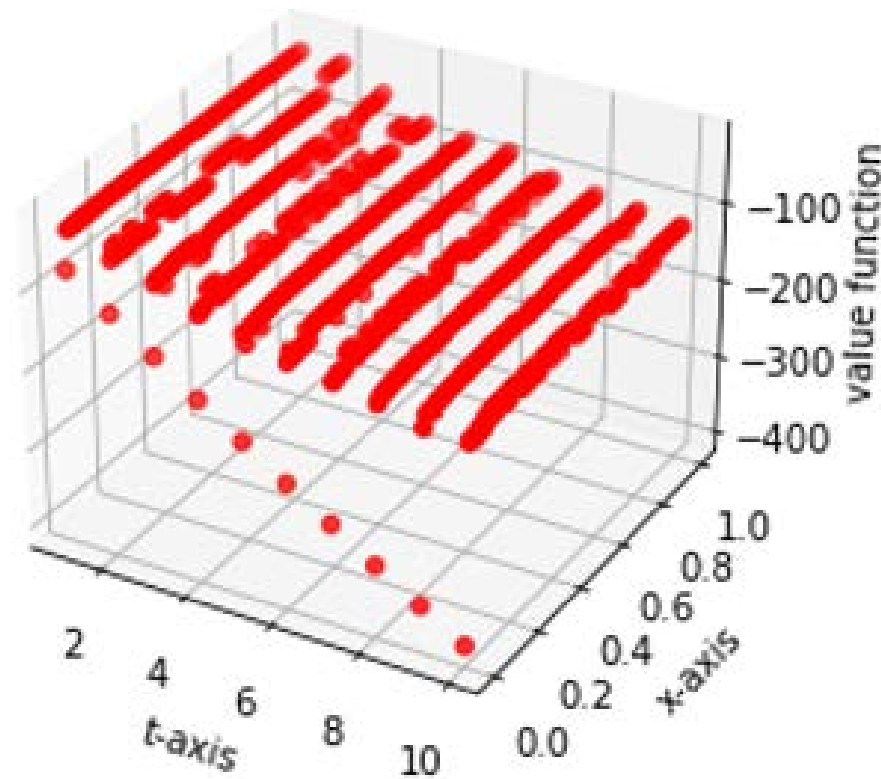
Приклад графічної візуалізації

Кількість гравців $n = 2$, $\alpha = 0.6$, $\beta = 1/1.02$, часовий відлік - $T = 10$,

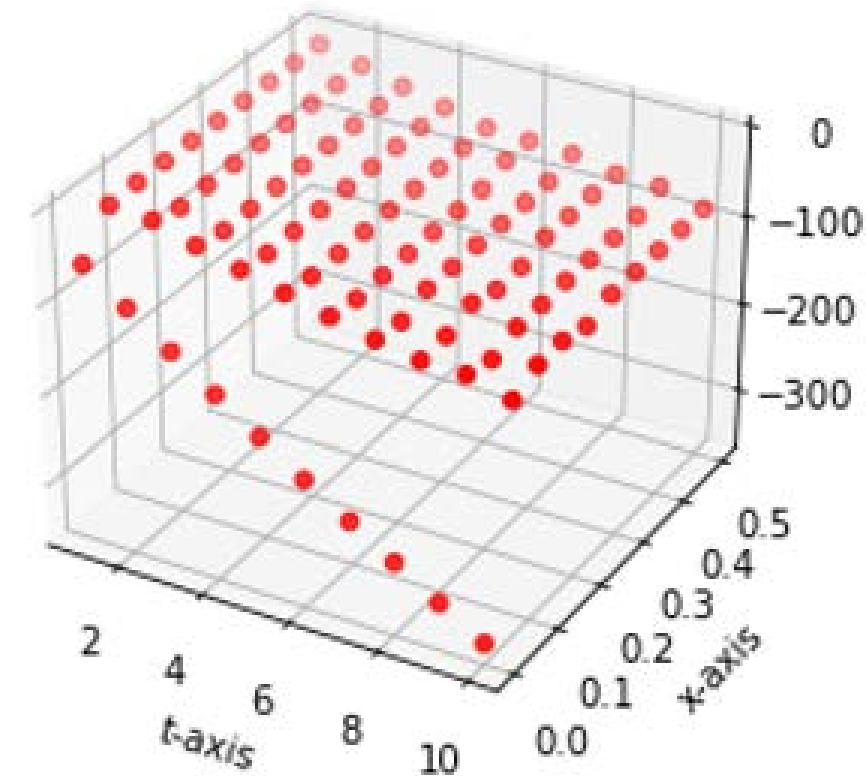
$x_0 = 0.025$ x^* - початковий стан. $x^* = [(\alpha\beta)]^{\alpha/(1-\alpha)}$.

Для задачі з наступними вхідними даними отримаємо:

$V(t, x)$ for social optimum



$V(t, x)$ for Nash Equilibrium



Висновок

Реалізовано алгоритм для моделювання економічних ситуацій з проблемою розподілення та максимізації ресурсу для всіх учасників гри.

Дякую за
увагу!

