

7. МОДЕЛІ ЗУР В УМОВАХ КОНФЛІКТУ

Конфлікт – процес зіткнення інтересів декількох сторін, які беруть участь в операції. Необхідно:

- ідентифікувати *учасників* конфлікту;
- визначити *взаємозв'язки* між ними;
- виокремити можливі *дії*;
- визначити *переваги* кожного учасника;
- описати *інформацію*, яка є в учасників конфлікту
+ можливість *обміну інформацією*.

Гра –ідеалізована математична модель колективної поведінки: декілька учасників (***гравців***) одночасно впливають на результат гри (їхні інтереси можуть ***не збігатися***).

Завдання ТІ: ***опис*** та ***розв'язання*** конфліктів \Rightarrow побудова ***компромісних*** взаємовигідних рішень, які цілковито або частково ***погоджуватимуть*** інтереси ***усіх*** гравців.

Опис *гри* (моделі конфліктної ситуації):

- 1) виокремлення множини ***гравців***;
- 2) визначення множини ***допустимих дій (стратегій)*** кожного гравця;
- 3) визначення ***переваг*** кожного гравця залежно від сукупних дій **усіх** гравців;
- 4) встановлення ***рівня інформованості*** гравців про стратегії та переваги **інших** гравців;
- 5) встановлення ***порядку ходів***.

Коротко:

- 1) *хто* бере участь у грі (*гравці*);
- 2) *що можуть* гравці;
- 3) *чого хочуть* гравці;
- 4) *що знають* гравці;
- 5) *коли* гравці *обирають* дії.

Опис 1 – 3 формалізують (*множини, функції, графи*);

інформованість + порядок ходів \Leftrightarrow **тип гри**

$K = \{1, 2, \dots, k\}$ – множина *гравців*

X_l – множина *стратегій* l -го гравця (може відображатися **змінною, вектором, функцією** тощо)

У грі *кожен* гравець $l \in K$ *обирає* стратегію $x_l \in X_l$

\Rightarrow *набір стратегій (ситуація гри):* $x = (x_1, \dots, x_k)$

X – множина усіх *ситуацій гри*:

$$X = \prod_{l=1}^k X_l = X_1 \times X_2 \times \dots \times X_k \quad (7.1)$$

$\forall l \in K: g_l : X \rightarrow R$ (функція *виграшу*)

Аксіома про *раціональність* гравців: кожен гравець прагне *максимізувати* власний виграш

Гру задає набір:

$$\Gamma = \langle K, \{X_l \mid l = \overline{1, k}\}, \{g_l \mid l = \overline{1, k}\} \rangle \quad (7.2)$$

7.2. Класифікація ігор

- 1) *Кількість гравців* (осіб): ігри *2-х* і *багатьох* осіб
- 2) *взаємовідносини між гравцями*: *кооперативні* (коаліційні) та *безкоаліційні*

Кооперативна теорія безкоаліційних ігор \Rightarrow тим-
часові об'єднання гравців у коаліції в процесі гри
(поділ вигравшів / узгодження рішень).

Безкоаліційна гра \leftrightarrow *стратегічна гра* \Rightarrow увага на
аналіз стратегій гравців

Кооперативна гра \Rightarrow увага на аналіз системи переваг

3) *Антагоністична гра* (гра з нульовою сумою):

$$2 \text{ особи і } g_1(x) = -g_2(x).$$

4) *Скінченна гра* – множини стратегій усіх гравців скінченні; *нескінченна* – множина стратегій хоча б 1-го гравця є нескінченною

5) Форми зображення гри:

нормальна і позиційна форми (безкоаліційні);
з *характеристичною функцією* (коаліційні).

Нормальна форма \Rightarrow стратегія кожного гравця – *однокроковий* вибір, а *позиційна* – *багатокроковий*

Головні компоненти нормальної форми \Rightarrow (7.2)

6) **Статична гра** – кожен гравець робить тільки один хід *одночасно* з іншими гравцями і *незалежно* від них (*хід = стратегія*)

Динамічна гра – гравці ходять за чергою один за одним (*стратегія = послідовність ходів*)

Диференціальна гра – динамічна гра, що моделюється диференціальними рівняннями

Статичні ігри \leftrightarrow *нормальна ф.*, динамічні \leftrightarrow *позиційна ф.* (дерево); норм. \Rightarrow позиційної (і навпаки)

7) Ігри з *неперервними* функціями виграшів: класи *опуклих, увігнутих, опукло-ввігнутих* ігор.

8) За інформаційною структурою:

статичні \Rightarrow ігри з *вичерпною* або *частковою* ін-цією;

динамічні \Rightarrow ігри з *довершеною* або *недовершеною* ін-формацією, із *повною* або *частковою* пам'яттю тощо.

9) Зовнішній контекст: 1) *унікальні*; 2) ігри *популяцій* (знання про ігри, що відбувалися раніше); 3) *повторювані* ігри у тому ж складі (обмін погрозами).

У класичній теорії ігор гравців, апріорі, вважають *раціональними*, а знання про раціональність гравців є *спільним* (загальним) *знанням*.

Термін “*спільне знання*” (common knowledge), позначає факт, який задовольняє таким вимогам:

- 1) про нього відомо *усім* гравцям;
- 2) *усім* гравцям відомо 1;
- 3) *усім* гравцям відомо 2 і т.д. до безконечності.

Усі *параметри* гри теж є *спільним знанням*

У реальності можливі випадки, в яких кожен гравець може мати *власне уявлення* про *параметри* гри (тобто гравець бере участь в грі, однак об'єктивно не знає, в якій саме) \Rightarrow *рефлексивні ігри*

7.3. Приклади ігор у нормальній формі

Відображення значень виграшів двох гравців у *статичній скінченній* грі: $g_1(x), g_2(x) \Rightarrow$ *таблиця (матриця)* виграшів: *рядки* – стратегії **1-го** гравця;
стовпці – стратегії **2-го** гравця

1-й обирає стратегію i ($i = \overline{1, m}$), а 2-й – j ($j = \overline{1, n}$) \Rightarrow
у клітинці (i, j) виграші – пару чисел $(g_1(i, j); g_2(i, j))$
 \Rightarrow *біматрична гра*

Приклад 7.1 (приклад 4.8).

1 \ 2	1	2
1	$(-1, 1)$	$(1, -1)$
2	$(1, -1)$	$(-1, 1)$

Функції вигравів гравців:

$$g_1(i, j) = \begin{cases} -1; & i = j, \\ 1; & i \neq j, \end{cases} \quad g_2(i, j) = \begin{cases} 1; & i = j, \\ -1; & i \neq j, \end{cases} \quad i, j = 1, 2$$

Приклад 7.2 (координація). ➤ 1 – футбол; 2 – балет.

1 \ 2	1	2
1	(3, 2)	(0, 0)
2	(0, 0)	(2, 3)

$$g_1(i, j) = \begin{cases} 3; & i = j = 1, \\ 2; & i = j = 2, \\ 0; & i \neq j, \end{cases} \quad g_2(i, j) = \begin{cases} 2; & i = j = 1, \\ 3; & i = j = 2, \\ 0; & i \neq j, \end{cases} \quad i, j = 1; 2$$

Приклад 7.3 (приклад 4.9, дилема ув'язнених). Не зізнатися (*стратегія 1*) чи зізнатися (*стратегія 2*):

➤ Таблиця виграшів:

1 \ 2	1	2
1	(-1, -1)	(-10, 0)
2	(0, -10)	(-7, -7)

Приклад 7.4 (приклад 4.10, *перехрестя*). 1 – знизити швидкість до безпечної (*безпечна стратегія*);

2 – не знижувати швидкість (*ризикована стратегія*).

➤ Таблиця виграшів:

1 \ 2	1	2
1	(1, 1)	(0, 3)
2	(3, 0)	(-9, -9)



Приклад 7.5 (держава та платник податків – ПП).

Прибуток ПП = 4 одиницям. Держава обирає податок: $B = 50\%$ або $H = 25\%$. ПП може заплатити / ухилитися від сплати податку ($p = 50\%$ податкові органи виявляють це й змушують заплатити весь податок і штраф = 1 одиниці). Виграш держави – очікуваний обсяг податкових надходжень, а виграш ПП – очікуваний прибуток (після сплати всіх податків і штрафів). Сформувати таблицю виграшів.

➤ Стратегії 1-го гравця (ПП): 1 – *платити* податки; 2 – *не платити* податки.

Стратегії 2-го гравця (держави): 1 – встановити високий податок; 2 – встановити низький податок.

Таблиця виграшів:

1 \ 2	1	2
1	(2; 2)	(3; 1)
2	(2,5; 1,5)	(3; 1)

Очікуваний виграш 1-го гравця

$$\text{у ситуації (2; 1): } 4 \cdot \frac{1}{2} + 1 \cdot \frac{1}{2} = 2,5;$$

$$\text{у ситуації (2; 2): } 4 \cdot \frac{1}{2} + 2 \cdot \frac{1}{2} = 3. \quad \blacktriangleleft$$

Приклад 7.6. За умовами прикладу 7.5 сформувати таблицю виграшів, якщо податкові органи з імовірністю 75% виявляють ухиляння від сплати податків. Відобразити також цю біматричну гру у вигляді матриці виграшів.

➤ Таблиця вигравшів:

1 \ 2	1	2
1	(2; 2)	(3; 1)
2	(1,75; 2,25)	(2,5; 1,5)

Очікуваний виграш 1-го гравця у ситуації (2; 1):

$$4 \cdot \frac{1}{4} + 1 \cdot \frac{3}{4} = 1,75; \text{ у ситуації (2; 2): } 4 \cdot \frac{1}{4} + 2 \cdot \frac{1}{4} = 2,5.$$

Матриця вигравшів: $\begin{pmatrix} (2;2) & (3;1) \\ (1,75; 2,25) & (2,5; 1,5) \end{pmatrix}$



7.4. Позиційна форма

Приклад 7.7 (приклад 4.12).

Приклад 7.8 (приклад 4.14). Умови прикладу 7.7, однак на кожному ході гравцям дозволено брати 1, 2 або 4 сірники.

➤ *Дерево гри* (рис. 7.1) для 7-ми сірників.

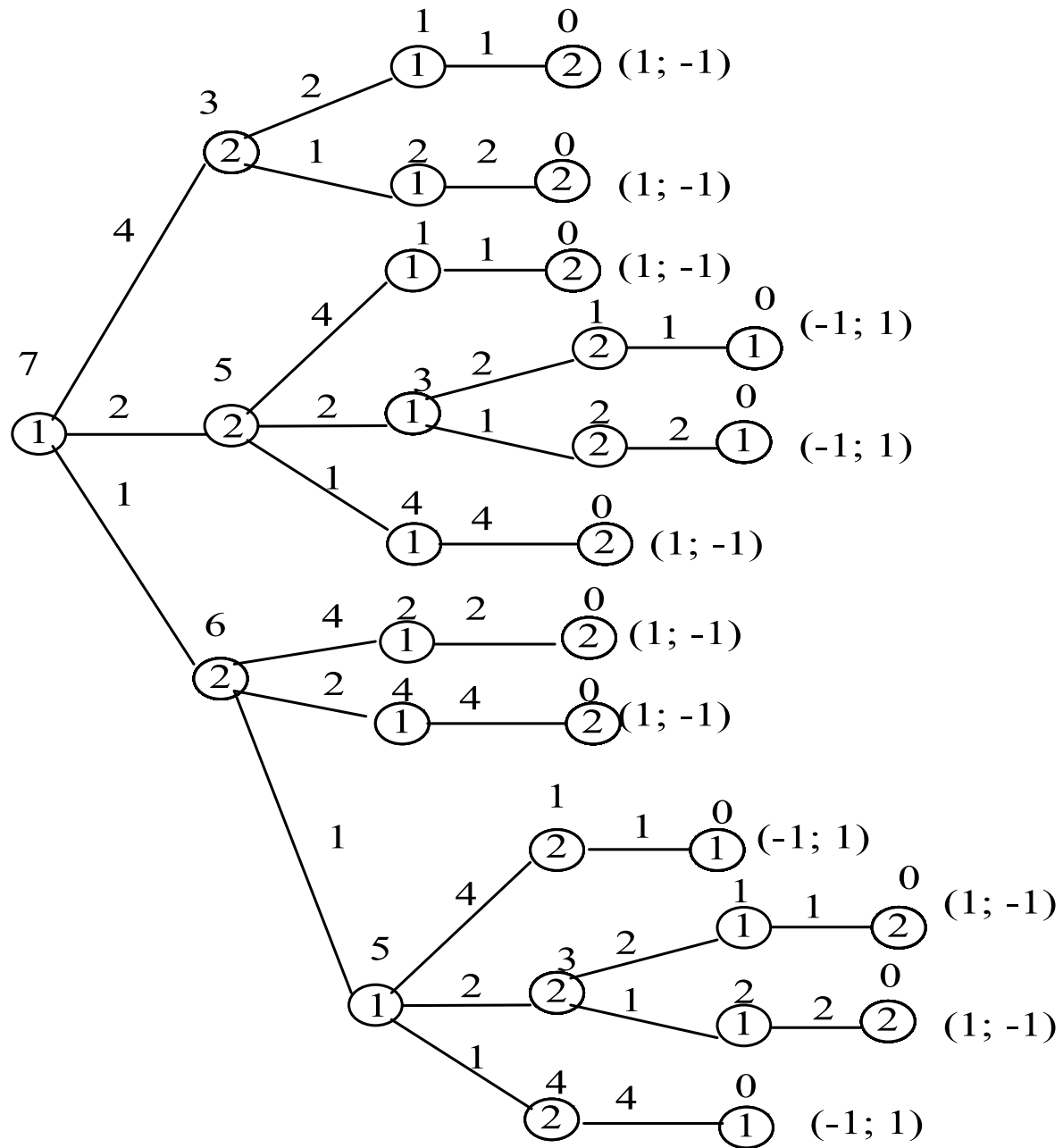


Рис. 7.1.

Вершина дерева (*позиція*) – число = номеру гравця, який робить хід.

***Вага вершини* – кількість сірників, які є у розпорядженні гравця.**

***Вага дуги* – кількість сірників, які вибирає гравець на цьому ході (*дузі*).**

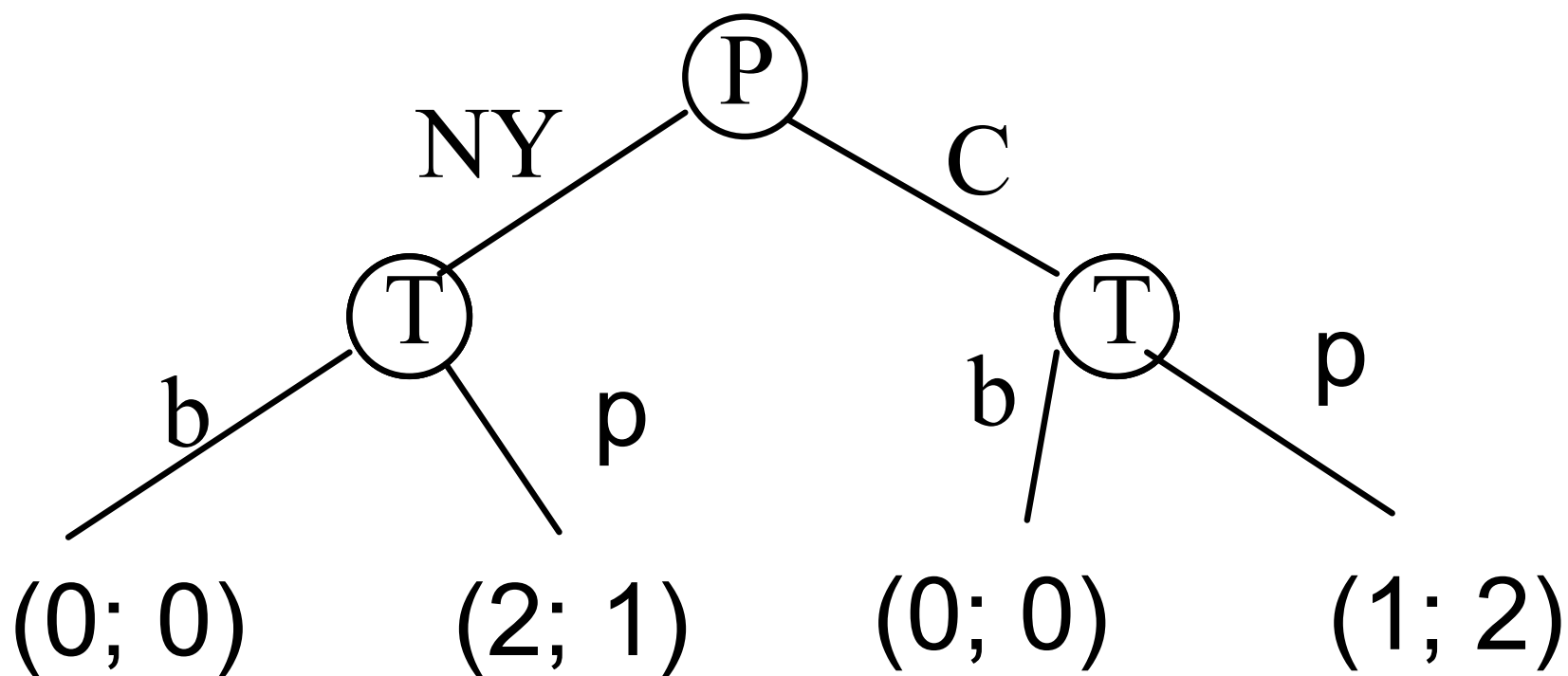
Вершина з вагою 0 – *кінцева* вершина (не можна зробити ходу) \Rightarrow *листок* дерева – виграші гравців: (*виграш_1-го_гравця*; *виграш_2-го_гравця*).

Якщо вага вершини = 3, то ця позиція є *програшною* для гравця, який у неї потрапив.

У грі з 20-ма сірниками *перший* гравець *виграє*. Для цього йому достатньо ставити другого гравця у *програшну позицію*, тобто стежити, щоб після його ходу кількість сірників була *кратною трьом* (зокрема, на початку гри йому необхідно взяти 2 сірники, щоб залишилося 18).



Приклад 7.9



	NY; C	NY; C	NY; C	NY; C
	$(b; b)$	$(b; p)$	$(p; b)$	$(p; p)$
NY	(0; 0)	(0; 0)	(2; 1)	(2; 1)
C	(0; 0)	(1; 2)	(0; 0)	(1; 2)