

13. Исследование модели "Нападение - защита" в частных стратегиях.

Здесь при нахождении  $\bar{J} = \min_{y \in Y} \max_{x \in X} F(x, y)$  необходима ссылка на решение м. игры с  $\begin{pmatrix} \mu_1 & 0 \\ 0 & \mu_n \end{pmatrix}$  - диагональной матрицей.

Задача.  $n=3$ ,  $\mu_1=1$ ,  $\mu_2=\frac{1}{2}$ ,  $\mu_3=\frac{1}{3}$   $A=100$

$x=(50, 25, 25)$ ,  $B=100$ .

Указать минимизирующую стратегию защиты. Найти  $\min_{y \in Y} F(x, y)$ . Принцип: умножить нападение на наиболее эффективном способом.

$y(x)=(50, 50, 0)$ .  $W(x)=25$ .

14. Исследование в смеш. стратегиях.

Задача.  $n=3$   $\varphi^0 = \frac{1}{4} I_{x^{(1)}} + \frac{1}{4} I_{x^{(2)}} + \frac{1}{2} I_{x^{(3)}}$

$\mu_1=1$ . Найти  $\bar{v}$  и опт. стратегию защиты, если  $A=B=100$ .

$$p_i^0 = \frac{1}{\mu_i \sum_{k=1}^3 \frac{1}{\mu_k}}, \quad i=1,2,3 \quad \text{Отсюда находим}$$

$$v = A - \frac{B}{\sum_{k=1}^3 \frac{1}{\mu_k}}, \quad y_i^0 = \frac{B}{\mu_i \sum_{k=1}^3 \frac{1}{\mu_k}}$$

15. Прогеко уыуеко гугу.

$$d^*: p_1(d) = 1 - p_2(d), \quad x^0 = y^0 = d^*.$$

$$v = p_1(d^*), \quad d_0 = 1$$

$$\text{загага: } p_1(d) = 1 - d^2, \quad p_2(d) = 1 - d$$

найти решение уыуе.

Для бесуыуеко гугу

$$v = \max_{0 \leq x \leq d_0, 0 \leq y \leq d_0} \text{int } F(x, y) = \max_{0 \leq x \leq x_0} p_1(x)(1 - p_2(x)) = p_1(x^0)(1 - p_2(x^0))$$

$$\bar{v} = \min_{0 \leq y \leq d_0} \sup_{0 \leq x \leq d_0} F(x, y) = p_1(d^*) :$$

$$d^* : p_1(d) = 1 - p_2(d^*).$$

$y^0 = d^*$  — минимальная стратегия.

16. Определение многочисловой игры с полн. инф.

Нормальная форма: стратегиями наборов ф-ий.

кто  
выигр?

Задача. Ирок по очереди (начиная с первого)

выбирает числа из мн-ва  $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ . Числа

суммируются. Ирок проигрывает если при его

выборе сумма станет равной или превзойдет 61.

решение. Если текущая сумма  $S = 60$ , то ирок проигр.

$$S = 60, 59, 58, 57, 56, 55, 54 \dots, 6, 5, 4, 3, 2, 1$$

-   +   +   +   +   +   -   +   +   +   +   +

первый проигр. Т.к. при любом выборе второй будет в  
выигр. положении. Второй дополняет выбор первого  
до 6.

Другой вариант. Игрок выигрывает,  
если сможет сразу уверить то до 61.

$$\begin{array}{cccccccc} 5 & = & 60, & 59, & 58, & 57, & 56, & 55, & 54, & \dots \\ & & + & + & + & + & + & + & + & \end{array}$$

61 = 5 · 10 + 1. Первый выкрикивает.  
На первом шаге он выкрикивает 1, а затем выкрик  
второго допоясывает до 6. В результате  
возникла последовательность 1, 7, 13, .. 55.

Другой вариант. Если после выбора числа  
сумма достигает 60, то игрок выигрывает.

$$S = \underset{+}{59}, \underset{+}{58}, \underset{+}{57}, \underset{+}{56}, \underset{+}{55}, \underset{-}{54}, \quad , \underset{+}{49}, \underset{-}{48}, \dots$$

$60 = 6 \cdot 10$ . Выигрывает второй.

Он dokonчяет выбор первого до 6.

6, 12, ..., 54, 60.

Одноэтаповая игра с полной информацией.

$$x \in X, y \in Y \quad F(x, y).$$

Первый выбирает  $x$ , второй  $y$ , зная  $x$ .

$$V = \underline{v} = \max_{x \in X} \min_{y \in Y} F(x, y) = \min_{y \in Y} F(x^*, y)$$

$$y(x): \min_{y \in Y} F(x, y) = F(x, y(x)).$$

пример.  $X = [0, 1]$ ,  $Y = [0, 1]$ .  
 $F(x, y) = -(x - y)^2$ . Найти  $\underline{v}$  и все опт. стратегии -  
 или игроков.

$$\underline{v} = \underline{v} = \max_{0 \leq x \leq 1} \min [F(x, 0), F(x, 1)] =$$

$$= \max_{0 \leq x \leq 1} \min [-x^2, -(x-1)^2]$$

$$F(x, 0) = -x^2 \geq F(x, 1) = -(x-1)^2$$

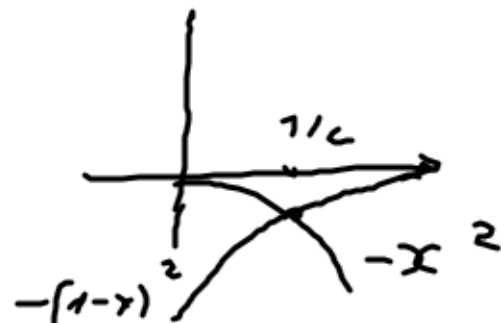
$$-x^2 \geq -x^2 + 2x - 1 \Leftrightarrow 0 \leq x \leq \frac{1}{2}$$

где

опт. стратегия:

$$y(x) = \begin{cases} 0 & , 0 \leq x < \frac{1}{2} \\ 0, 1 & , x = \frac{1}{2} \\ 1 & , \frac{1}{2} < x \leq 1 \end{cases}$$

$$x^0 = \frac{1}{2}$$



Пусть сначала второй выбирает  $y \in Y$ , а потом первый выбирает  $x \in X$ , зная  $y$ .

$$v = \min_{y \in Y} \max_{x \in X} F(x, y) = \max_{x \in X} F(x, y^0)$$

$$x(y) = \max_{x \in X} F(x, y) = F(x(y), y)$$

Пример.  $F(x, y) = -(x - y)^2$ ,  $X = [0, 1]$ ,  $Y = [0, 1]$ .

$x(y) = y$  — единств. опт. с-я

$v = 0$ ,  $y^0 \in [0, 1]$ , т.е.  $\forall$  стратегия

второго явл. оптимальной.

Аналогичные задачи для матричной игры.

$i, j$   $A = (a_{ij})$   $i^0, j^0(i)$   $v = \underline{v}$ .