

Теория на играе - 16.01.2014 година

Кооперативна игра - задава се с характеристична функция

$$N = \{1, 2, \dots, n\}$$

1. $V(\emptyset) = 0$

2. $V(S \cup T) \geq V(S) + V(T)$

$$S \cap T = \emptyset$$

Задача: $V(N) = V(S) + V(N \setminus S)$

$$V(S) = \begin{cases} 0 & |S|=1 \\ 1/2 & |S|=2 \\ 1/2 & |S|=3 \\ 1 & |S|=4 \\ 1 & |S|=5 \end{cases}$$

Генда - вектор $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$, всяка компонента, показва печалбата на играчите

1. $x_i \geq V(\{i\})$

3. $\sum_{i \in S} x_i \geq V(S)$

2. $\sum_{i=1}^n x_i = V(N)$

или 1 до 3, за да бъде генда

кога една генда y доминира гендата x по ^{координата} S

$$y \succ_S x \rightarrow y_i > x_i, i \in S$$

$$\sum_{i \in S} y_i \leq V(S)$$

Задача:

$$V(\{1\}) = 1 \quad V(\{2\}) = 2 \quad V(\{3\}) = 3$$

$$V(\{1,2\}) = 4 \quad V(\{1,3\}) = 5 \quad V(\{2,3\}) = 6$$

$$V(\{1,2,3\}) = 7$$

$$x_1 \geq 1$$

$$x_2 \geq 2$$

$$x_3 \geq 3$$

$$x_1 + x_2 \geq 3$$

$$x_1 + x_3 \geq 4$$

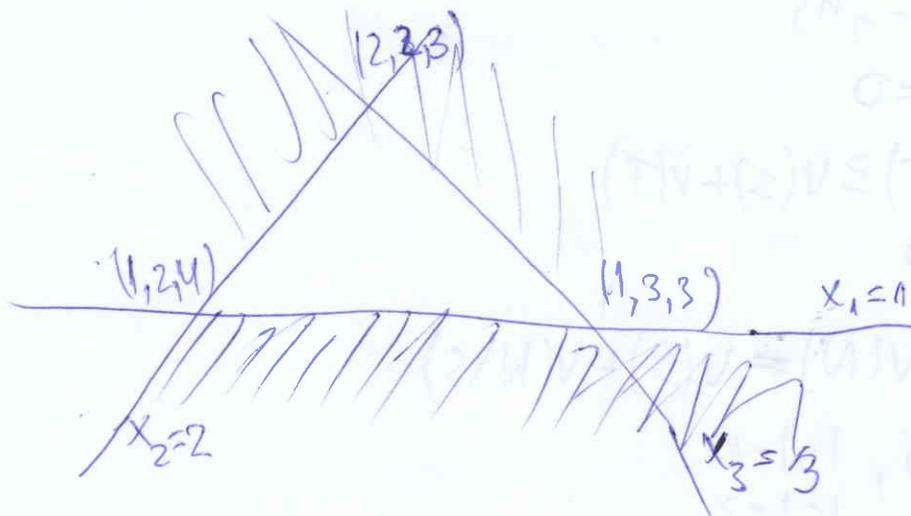
$$x_2 + x_3 \geq 5$$

$$\sum x_1 + x_2 \geq 4$$

$$x_1 + x_3 \geq 5$$

$$x_2 + x_3 \geq 6$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \geq 7$$



Задача определена отрезка
меѓама 3. $\sum_{i \in S} x_i \geq v(S)$ како равенство

$$x_2 + x_3 = 6$$

$$\Rightarrow x_1 = 1$$

$$x_1 \leq 1$$

\Rightarrow Множество то е празно

Задача 2: $v(\{1\})=1$ $v(\{2\})=2$ $v(\{3\})=3$ $v(\{1,2\})=4$ $v(\{1,3\})=5$

$v(\{2,3\})=6$ $v(\{1,2,3\})=8$

Згорово е от всички гедди

Ако $v(\{1,2,3\})=7,5$

привлечението се промени

Произволна игра със съществена сума и празно згорово?
Да се докаже:

$$V(W) = \sum_{i=1}^n x_i \geq x_1 + v(\text{MAX}\{1\})$$

$$v(\{1\}) + v(\text{MAX}\{1\})$$

противоречие

Заг.

Търсим дълга x , такава

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} x \geq y = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$x \leq y$$

$$S \neq T$$

$$2, 4$$

$$3, 4$$

$$S = \{4, 5\}$$

$$T = \{1, 2\}$$

Ирата

$$V(S) = \begin{cases} 0 & |S|=1 \\ 1 & |S|=2 \\ 1 & |S|=3 \end{cases}$$

$$x_1 \geq 0$$

$$x_2 \geq 0$$

$$x_3 \geq 0$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = 1$$

$$x_1 + x_2 \geq 1$$

$$x_1 + x_3 \geq 1$$

$$x_2 + x_3 \geq 1$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \geq \frac{3}{2}$$

\Rightarrow Сградата е празна

Сега търсим множество от дълга, които никои две не са сравними, тогава ~~когато ако~~ (2) вземем друга дълга, то те ще се доминират по някои компоненти

$$M = \left\{ \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}, 0 \right), \left(\frac{1}{2}, 0, \frac{1}{2} \right), \left(0, \frac{1}{2}, \frac{1}{2} \right) \right\}$$

Това се нарича НМ решение

$$x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 0 \quad x_3 \geq 0$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = 1$$

Нека x_1 е най-големият елемент

възможни варианти: $x_1 = \frac{1}{2}, x_1 < \frac{1}{2}, x_1 > \frac{1}{2}$

$$N = \left\{ (x_1, x_2, x_3), x_1 = \frac{1}{3}, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0, x_2 + x_3 = \frac{2}{3} \right\}$$

$$\frac{1}{3} \neq \frac{1}{3}, \frac{1}{3} \quad \left(\frac{1}{3}, \frac{1}{6}, \frac{1}{2} \right)$$

~~$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$~~

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = 1$$



~~$$x_1 < \frac{1}{3}$$~~

$$x_1 < \frac{1}{3} \quad a) x_2 \leq \frac{1}{2} \quad \left(\frac{1}{3}, \frac{2}{3}, 0 \right)$$

$$b) x_1 < \frac{1}{2} \quad d) x_3 \leq \frac{1}{2} \quad \left(\frac{1}{3}, 0, \frac{2}{3} \right)$$

~~$$2. x_1 = \frac{1}{3}$$~~

$$2. x_1 = \frac{1}{3} + \epsilon \quad \left(\frac{1}{3}, x_2 + \epsilon, x_3 + \epsilon \right)$$

Алгоритъм за насыщение

$$V(S) \in \{0, 1\}$$

$$V(\bar{S}) = 1$$

$$S \subset \bar{S} \rightarrow V(S) = 0$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \dots, x_n \geq 0$$

$$x_1 + x_2 + \dots + x_n = 1$$

$$X \leq Y$$

$$1. S \subset \bar{S}$$

$$x_i < y_i$$

$$\sum_{x \in S} x_i < \sum_{y \in S} y_i \leq V(S) = 0$$

$$2. \text{cn. } S = \bar{S}$$

$$x_i < y_i \forall i \in S$$

$$\sum_{i \in S} y_i = 1$$



$$\sum_{i=1}^n x_i = \sum_{i \in S} x_i = 1$$

Взимаме генда, което не е от това множество

$$x_i \geq 0, i=1, \dots, n$$

$$\sum_{i=1}^n x_i = 1$$



$$\sum_{i \in S} x_i = \varepsilon > 0$$

$$y_i = \begin{cases} x_i + \frac{\varepsilon}{|S|}, & i \in S \\ 0, & i \notin S \end{cases}$$

$$1. V(\emptyset) = 0$$

$$2. V(S \cup T) \geq V(S) + V(T)$$

$$S \cap T = \emptyset$$

$$N = \{1, \dots, n\}$$

(3)

Ако имаме две функции с характеристични функции съответно V_1, V_2

$(V_1 + V_2)(s) = V_1(s) + V_2(s)$ — това хар. функции на e^{-st}

$$(\alpha V)(s) = \alpha V(s)$$

$$\alpha \geq 0$$

Това множество от функции е затворено откъдето x, y умножение с положително число, изключено 0 и е коуче

$$(V_1 - V_2)(s) = V_1(s) - V_2(s) \text{ — поизвода}$$

$$\int_0^1 x^{t-1} (1-x)^{n-t} dx = \frac{1}{n!} \text{ , } n \geq t, t \geq 0$$

n-брой на връ

$$= \frac{(t-1)! (n-t)!}{n!}$$

По изчисления:

$$\int_0^1 x^t (1-x)^{n-t-1} dx = - \int_0^1 x^t (1-x)^{n-t-1} d(1-x) =$$

$$= - \frac{1}{n-t} \int_0^1 x^t d(1-x)^{n-t} = - \frac{1}{n-t} x^t (1-x)^{n-t} \Big|_0^1 +$$

$$+ \frac{t}{n-t} \int_0^1 x^{t-1} (1-x)^{n-t} dx = \frac{t! (n-t-1)!}{n!}$$

$$\pi V(s) = V(\pi s) \text{ (неправилно)}$$

$$\pi V(\infty) = V(\pi \infty) = 0$$

$$V(S \cup T) = V(\pi(S \cup T)) = V(\pi(S) \cup \pi(T)) \geq V(\pi(S)) + V(\pi(T)) \leq \bar{V}(S) + \bar{V}(T)$$

S-коэффициент на услуга, ако уговорите/услугите, ре ако вземем каквато и да е комбинация

$$S \subseteq N \text{ (производство)}$$

$$V(T) \leq V(T \cap S)$$

$$T = (T \cap S) \cup (T \setminus S)$$

$$V(T \cap S) = V(T) \geq V(T \cap S) + V(T \setminus S)$$

N е коэфител на всички услуги

$\varphi(v)$ - вектор, с услуги - v и w
(свойства:

$$1. \varphi(\alpha v + \beta w) = \alpha \varphi(v) + \beta \varphi(w)$$

$$\alpha \geq 0 \quad \beta \geq 0$$

$$2. \sum_{i \in S} \varphi_i(v) = v(S)$$

S-коэффициент на услуга

$$3. \varphi_{\pi(S)}(\pi v) = \varphi_i(v)$$

Тези 3 свойства отпр. вектор, който е генерално решение