

# Равновесие в матричных играх

## Вопросы

### 1

Рассмотрите матричную игру для двух игроков с нулевой суммой. Такая игра задается матрицей выигрыша  $P$  для первого игрока (I), где  $P_{jk}$  задает выигрыш I игрока, если он играет стратегию  $j$ , а игрок II играет стратегию  $k$ . Так как игра с нулевой суммой, то если игрок I выигрывает  $P_{jk}$ , то игрок II выигрывает  $-P_{jk}$ . Какой стратегии должен придерживаться игрок II, если известно, что игрок I всегда играет стратегию  $j_0$ ?

$G_I \setminus G_{II}$		II (k)				
		1	...	$k_0$	...	$N_{II}$
I (j)	1	$P_{11} \setminus -P_{11}$	...	$P_{1k_0} \setminus -P_{1k_0}$	...	$P_{1N_{II}} \setminus -P_{1N_{II}}$
	...	...	...	...	...	...
	$j_0$	$P_{j_01} \setminus -P_{j_01}$	...	$P_{j_0k_0} \setminus -P_{j_0k_0}$	...	$P_{j_0N_{II}} \setminus -P_{j_0N_{II}}$
	...	...	...	...	...	...
	$N_I$	$P_{N_I1} \setminus -P_{N_I1}$	...	$P_{N_Ik_0} \setminus -P_{N_Ik_0}$	...	$P_{N_I N_{II}} \setminus -P_{N_I N_{II}}$

Для максимизации своего выигрыша игрок II должен выбирать такую стратегию  $k_0$ , что его выигрыш  $-P_{j_0k_0}$  является наибольшим среди всех возможных вариантов  $-P_{j_01}, \dots, -P_{j_0N_{II}}$ :

$$k_0 = \underset{k}{\operatorname{argmax}} (-P_{j_0k}) = \underset{k}{\operatorname{argmin}} P_{j_0k}.$$

### 2

Если предположить, что игроки не могут кооперироваться, то в каких случаях обоим игрокам не выгодно менять свою стратегию? Как это связано с оптимальностью по Парето и равновесием Нэша?

Игроку не выгодно менять свою стратегию, если текущий получаемый им выигрыш является максимумом (или одним из них) по всем возможным выборам стратегии другого игрока. Это значит, что выбранные игроками стратегии  $(j_0, k_0)$  должны удовлетворять условиям:

$$P_{j_0k_0} = \max_j P_{jk_0} (\Leftrightarrow j_0 = \underset{j}{\operatorname{argmax}} P_{jk_0}).$$

$$-P_{j_0k_0} = \max_k (-P_{j_0k}) \Leftrightarrow P_{j_0k_0} = \min_k P_{j_0k} (\Leftrightarrow k_0 = \underset{k}{\operatorname{argmin}} P_{j_0k}).$$

Оптимальность по Парето — "значение каждого частного показателя, характеризующего систему, не может быть улучшено без ухудшения других"<sup>1</sup>.

Равновесие Нэша — "ни один участник не может увеличить выигрыш, изменив свою стратегию, если другие участники своих стратегий не меняют"<sup>2</sup>. Требуемое условие как раз и является равновесием Нэша.

Любая оптимальная по Парето комбинация стратегий является равновесием Нэша. Действительно, если бы это было не так, то, значит, один .

<sup>1</sup> [https://ru.wikipedia.org/wiki/Эффективность\\_по\\_Парето](https://ru.wikipedia.org/wiki/Эффективность_по_Парето)

<sup>2</sup> [https://ru.wikipedia.org/wiki/Равновесие\\_Нэша](https://ru.wikipedia.org/wiki/Равновесие_Нэша)

3

Можно ли предложить пример игры не имеющий равновесия по Нешу?

(TODO)

4

Если предположить, что оба игрока выбирают стратегию случайным образом, какой в среднем выигрыш будут иметь оба игрока?

При заданных распределениях вероятности  $p_I(j)$  и  $p_{II}(k)$  выбора игроками своих стратегий:

$$E[G_I] = \sum_{1 \leq j \leq N_I} \sum_{1 \leq k \leq N_{II}} p_I(j) p_{II}(k) P_{jk},$$

$$E[G_{II}] = \sum_{1 \leq j \leq N_I} \sum_{1 \leq k \leq N_{II}} p_I(j) p_{II}(k) (-P_{jk}) = - \sum_{1 \leq j \leq N_I} \sum_{1 \leq k \leq N_{II}} p_I(j) p_{II}(k) P_{jk} = -E[G_I].$$

Если для обоих игроков эти распределения равномерны, то:

$$E[G_I] = \sum_{1 \leq j \leq N_I} \sum_{1 \leq k \leq N_{II}} \frac{1}{N_I} \frac{1}{N_{II}} P_{jk} = \frac{\sum_{1 \leq j \leq N_I} \sum_{1 \leq k \leq N_{II}} P_{jk}}{N_I N_{II}}.$$

5

Если игрок I случайным образом выбирает стратегию, то как следует выбирать стратегию игроку II?

$$p_{II}^{(max)} = \underset{p_{II}}{\operatorname{argmax}} E[G_{II}] = \underset{p_{II}}{\operatorname{argmax}} (-E[G_I]) = \underset{p_{II}}{\operatorname{argmin}} E[G_I] = \underset{p_{II}}{\operatorname{argmin}} \sum_{1 \leq j \leq N_I} \sum_{1 \leq k \leq N_{II}} p_I(j) p_{II}(k) P_{jk} =$$

$$= \underset{p_{II}}{\operatorname{argmin}} \sum_{1 \leq k \leq N_{II}} \left( \sum_{1 \leq j \leq N_I} p_I(j) P_{jk} \right) p_{II}(k) = (\delta_{k k_0})_{1 \leq k \leq N_{II}}, \quad k_0 = \underset{k}{\operatorname{argmin}} \sum_{1 \leq j \leq N_I} p_I(j) P_{jk}$$

## Метод Штурма

$$a < b, x_2 < x_1 \leq y_1 < y_2, x_1 + y_1 = x_2 + y_2 = z$$

$$a - b < 0, x_1 - x_2 < 0$$

$$(a - b)(x_1 - x_2) > 0$$

$$a(x_1 - x_2) - b(x_1 - x_2) > 0$$

$$a(x_1 - x_2) + b(z - x_1 - z + x_2) > 0$$

$$a(x_1 - x_2) + b(y_1 - y_2) > 0$$

$$a x_2 + b y_2 < a x_1 + b y_1$$

6

Если оба игрока играют смешанные стратегии и они не могут кооперироваться, то в каком случае им не выгодно менять свои стратегии?

(TODO)

7

Каким образом можно найти равновесия по Нешу для смешанных стратегий?

(TODO)

**8**

Рассмотрите матричную игру для дилеммы узника, найдите равновесие по Нешу для детерминированных и для смешанных стратегий, а также средние выигрыши обоих игроков на этих равновесиях. Могут ли узники выиграть больше, если они могут кооперироваться?

(TODO)

**9**

Рассмотрите игру Камень, ножницы, бумага. Какова оптимальная стратегия этой игры? Какие равновесия по Нешу возможны в симметричных играх с нулевой суммой для двух игроков?

(TODO)

**10**

Сформулируйте условие равновесия по Нешу в смешанных стратегиях для матричной игры с произвольным числом игроков.

(TODO)

**11**

Предложите алгоритм нахождения равновесия по Нешу из предыдущего пункта.

(TODO)

**Черновик****n = 1**

	1	2	...	a
I	p <sub>1</sub>	p <sub>2</sub>	...	p <sub>a</sub>
	π <sub>I</sub> (1)	π <sub>I</sub> (2)	...	π <sub>I</sub> (a)

$$\sum_{i=1}^a p_i = 1$$

$$E[\pi_I] = \sum_{i=1}^a p_i \pi_I(i)$$

$$p = ? : \forall q : q \cdot \pi_I \leq p \cdot \pi_I$$

$$p_0 = \arg \max_{S(p)=1} p \cdot \pi_I$$

$$L = p \cdot \pi_I + \lambda (p \cdot I - 1)$$

$$\frac{dL}{dp_i} = \pi_I(i) + \lambda = 0 \Rightarrow \lambda = -\pi_I(i)$$

$$\frac{dL}{d\lambda} = p \cdot I - 1 = 0 \Leftrightarrow p \cdot I = 1 \Leftrightarrow \text{True}$$

$$\arg \max_{p, p \cdot I = 1} P \cdot p$$

$$L = P \cdot p + \lambda (p \cdot I - 1)$$

$$\frac{dL}{dp_t} = P_t + \lambda = 0$$

...

$$p_t = [t = \arg \max_i P_i]$$

**n = 2**

I \ II		1	2	...	b
		$p_{II,1}$	$p_{II,2}$	...	$p_{II,b}$
1	$p_{I,1}$	$\pi_{I\text{II}}(1, 1)$	$\pi_{I\text{II}}(1, 2)$	...	$\pi_{I\text{II}}(1, b)$
2	$p_{I,2}$	$\pi_{I\text{II}}(2, 1)$	$\pi_{I\text{II}}(2, 2)$	...	$\pi_{I\text{II}}(2, b)$
...	...	...	...	...	...
a	$p_{I,a}$	$\pi_{I\text{II}}(a, 1)$	$\pi_{I\text{II}}(a, 2)$	...	$\pi_{I\text{II}}(a, b)$

$$\sum_{i=1}^a p_{I,i} = \sum_{j=1}^b p_{II,j} = 1, p_I, p_{II} \geq 0$$

$$E[\pi_k] = \sum_{1 \leq i \leq a} \sum_{1 \leq j \leq b} p_{I,i} p_{II,j} \pi_k(i, j) = \sum_{1 \leq i \leq a} \left( \sum_{1 \leq j \leq b} p_{II,j} \pi_k(i, j) \right) p_{I,i} = \sum_{1 \leq j \leq b} \left( \sum_{1 \leq i \leq a} p_{I,i} \pi_k(i, j) \right) p_{II,j}$$

 $P = I :$ 

$$P_I = \left( \sum_{1 \leq j \leq b} p_{II,j} \pi_I(i, j) \right)_{1 \leq i \leq a}$$

$$L_I = P_I \cdot p_I + \lambda_I (p_I \cdot I - 1)$$

$$\frac{dL_I}{dp_{I,i}} = P_{I,i} + \lambda_I = 0$$

$$\frac{dL_I}{\lambda_I} = 1 - p_I \cdot I = 0 \Leftrightarrow p_I \cdot I = 1 \Leftrightarrow \text{True}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} 1 \leq i \leq a: \sum_{1 \leq j \leq b} \pi_I(i, j) p_{II,j} + \lambda_I = 0 \\ 1 \leq j \leq b: \sum_{1 \leq i \leq a} \pi_{II}(i, j) p_{I,i} + \lambda_{II} = 0 \\ p_I \cdot I = 1 \\ p_{II} \cdot I = 1 \end{array} \right.$$

A	$p_{I,1}$	...	$p_{I,a}$	$p_{II,1}$	...	$p_{II,b}$	$\lambda_1$	$\lambda_2$	B
I.1	0	...	0	$\pi_I(1, 1)$	...	$\pi_I(1, b)$	1	0	0
...	...	...	...	...	...	...	...	...	...
I.a	0	...	0	$\pi_I(a, 1)$	...	$\pi_I(a, b)$	1	0	0
II.1	$\pi_{II}(1, 1)$	...	$\pi_{II}(a, 1)$	0	...	0	0	1	0
...	...	...	...	...	...	...	...	...	...
II.b	$\pi_{II}(1, b)$	...	$\pi_{II}(a, b)$	0	...	0	0	1	0
$\lambda_1$	1	...	1	0	...	0	0	0	1
$\lambda_2$	0	...	0	1	...	1	0	0	1

## Gradient ascend

$p_{i,j}$  – for player #i and their strategy #j, the probability of this player choosing this strategy

$p_i = (p_{i,j})_{0 \leq j < |s_i|}$  – for player #i, their probability profile

$$\forall 0 \leq i < n: \sum_{0 \leq j < |s_i|} p_{i,j} = 1$$

$p = (p_i)_{0 \leq i < n}$  – the total probability profile

$$E[\pi_i] = \sum_{0 \leq t_0 < s_0} \dots \sum_{0 \leq t_{n-1} < s_{n-1}} \prod_{0 \leq j < n} p_{j,t_j} \pi_i((t_j)_{0 \leq j < n}) = \sum_{0 \leq t_i < s_i} \left( \sum_{\dots} \prod_{0 \leq j < n, j \neq i} p_{j,t_j} \pi((t_i)_{0 \leq i < n}) \right) p_{i,t_i} = P_i \cdot p_i$$

$$P_i = \sum_{0 \leq t_0 < s_0} \dots \sum_{0 \leq t_{i-1} < s_{i-1}} \sum_{0 \leq t_{i+1} < s_{i+1}} \dots \sum_{0 \leq t_{n-1} < s_{n-1}} \prod_{0 \leq j < i, i+1 \leq j < n} p_{j,t_j} \pi_i((t_l)_{0 \leq l < n}) =$$

$$P_i = \sum_{0 \leq t_0 < s_0} \dots \sum_{0 \leq t_{i-1} < s_{i-1}} \prod_{0 \leq j < i} \left( \sum_{0 \leq t_{i+1} < s_{i+1}} \dots \sum_{0 \leq t_{n-1} < s_{n-1}} \prod_{i+1 \leq j < n} p_{j,t_j} \pi_i((t_l)_{0 \leq l < n}) \right)$$

$$\bar{E}[\pi_i] = \sum_{0 \leq t_0 < |s_0|} \dots \sum_{0 \leq t_{n-1} < |s_{n-1}|} \prod_{0 \leq i < k} p_{i,t_i} q_{k,t_k} \prod_{k < i < n} p_{i,t_i} \pi_i((t_i)_{0 \leq i < n})$$

$$\forall 0 \leq i < n \forall q_i: \bar{E}[\pi_i] \leq E[\pi_i]$$

$$\sum_{0 \leq t_0 < s_0} \dots \sum_{0 \leq t_{n-1} < s_{n-1}} \prod_{0 \leq j < n} p_{j,t_j} \pi_i((t_j)_{0 \leq j < n}) = \sum_{0 \leq t_{n-1} < s_{n-1}} \left( \sum_{0 \leq t_0 < s_0} \dots \sum_{0 \leq t_{n-2} < s_{n-2}} \prod_{0 \leq j < n} p_{j,t_j} \pi_i((t_j)_{0 \leq j < n}) \right) p_{n-1,t_{n-1}} = \dots =$$

$$= \sum_{0 \leq t_{n-1} < s_{n-1}} \left( \dots \sum_{0 \leq t_0 < s_0} \pi_i((t_j)_{0 \leq j < n}) p_{0,t_0} \dots \right) p_{n-1,t_{n-1}}$$

$$\pi_i \in M[s_0, \dots, s_{n-1}]$$

$$p_i \in M[s_i] \stackrel{?}{=} M[1, \dots, 1, s_i]$$

$$E_i \stackrel{?}{=} p_{n-1} \dots p_0 \pi_i$$

$$E_i \stackrel{?}{=} \pi_i p_{n-1} \dots p_0$$

$$P_i \stackrel{?}{=} p_{i-1} \dots p_0 \pi_i p_{n-1} \dots p_{i+1}$$

$$p_k^{(n+1)} = \text{proj}_S(p_k^{(n)} + k g)$$

$$\forall 0 \leq h < n, h \neq i: \bar{E}[\pi_h] \geq E[\pi_h]; \bar{E}[\pi_i] > E[\pi_i]$$

$$\bar{E}_h \geq E_h$$

$$p_{n-1} \dots p_{i+1} \bar{p}_i p_{i-1} \dots p_0 \pi_h \geq p_{n-1} \dots p_{i+1} p_i p_{i-1} \dots p_0 \pi_h$$

$$p_{n-1} \dots p_{i+1} \bar{p}_i p_{i-1} \dots p_0 \pi_h - p_{n-1} \dots p_{i+1} p_i p_{i-1} \dots p_0 \pi_h \geq 0$$

$$p_{n-1} \dots p_{i+1} (\bar{p}_i - p_i) p_{i-1} \dots p_0 \pi_h \geq 0$$

$$\frac{dE_h}{dp_i} \Delta p_i \geq 0$$

$$\max(E_1 + \min(\Delta E_2, 0) \cdot \alpha), \text{cor}(\alpha, i) > 0$$

$$\Delta p_i := \underset{\Delta p_i}{\text{argmax}} X$$

$$X := E_i(p_1, \dots, p_i + \Delta p_i, \dots, p_n) + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(E_j(p_1, \dots, p_i + \Delta p_i, \dots, p_n) - E_j(p_1, \dots, p_n), 0) \cdot \alpha_j \approx$$

$$\approx E_i + \frac{dE_i}{dp_i} \cdot \Delta p_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(E_j + \frac{dE_j}{dp_i} \cdot \Delta p_i - E_j, 0) \cdot \alpha_j = E_i + \frac{dE_i}{dp_i} \cdot \Delta p_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(\frac{dE_j}{dp_i} \cdot \Delta p_i, 0) \cdot \alpha_j \stackrel{c}{=}$$

$$\stackrel{c}{=} \frac{dE_i}{dp_i} \cdot \Delta p_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(\frac{dE_j}{dp_i} \cdot \Delta p_i, 0) \cdot \alpha_j$$

$$X := \bar{E}_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(\bar{E}_j - E_j, 0) \cdot \alpha_j = \bar{E}_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} (\min(\bar{E}_j, E_j) - E_j) \cdot \alpha_j \stackrel{c}{=} \bar{E}_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(\bar{E}_j, E_j) \cdot \alpha_j$$

$$\begin{aligned}\frac{d}{dp_i} X &= \frac{d}{dp_i} (\bar{E}_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(\bar{E}_j, E_j) \cdot \alpha_j) = \frac{d}{dp_i} \bar{E}_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \alpha_j \frac{d}{dp_i} \min(\bar{E}_j, E_j) = \\ &= \frac{d}{dp_i} \bar{E}_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \alpha_j \begin{cases} \frac{d}{dp_i} \bar{E}_j & \bar{E}_j < E_j \\ 0 & \bar{E}_j \geq E_j \end{cases}\end{aligned}$$

$$\frac{d}{dx} \min(f(x), c) = \frac{d}{dx} \begin{cases} f(x) & f(x) < c \\ c & f(x) \geq c \end{cases} = \begin{cases} \frac{d}{dx} f(x) & f(x) < c \\ \frac{d}{dx} c & f(x) \geq c \end{cases} = \begin{cases} f' & f(x) < c \\ 0 & f(x) \geq c \end{cases}$$

$$X_x := \left( \frac{dE_i}{dp_i} \right)_x \cdot (\Delta p_i)_x + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min\left(\left(\frac{dE_j}{dp_i}\right)_x, 0\right) \cdot \alpha_j$$

$$\Delta := (\Delta p_i)_x, d_j := \left(\frac{dE_j}{dp_i}\right)_x$$

$$\Delta < 0: X_x = d_i \cdot \Delta - \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \max(d_j, 0) \cdot \Delta \cdot \alpha_j = \Delta (d_i - \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \max(d_j, 0) \cdot \alpha_j)$$

$$\Delta = 0: X_x = 0$$

$$\Delta > 0: X_x = d_i \cdot \Delta + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(d_j, 0) \cdot \Delta \cdot \alpha_j = \Delta (d_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} \min(d_j, 0) \cdot \alpha_j)$$

$$D > 0$$

$$+D x_p \text{ vs } -D x_m$$

$$D(x_p + x_m) \text{ vs } 0$$

$$x_p + x_m \text{ vs } 0$$

$$x_p + x_m = 2d_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} (\min(d_j, 0) - \max(d_j, 0)) \cdot \alpha_j = 2d_i + \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} (-|d_j|) \alpha_j = 2d_i - \sum_{1 \leq j \leq n, j \neq i} |d_j| \alpha_j$$

$$2d_i - S \text{ vs } 0$$

$$2d_i \text{ vs } S$$

$$\min(-ax, 0) = -\max(ax, 0)$$

$$\min(a, b) - \max(a, b) = -|a - b|$$

$$E := \sum_{1 \leq i \leq n} E_i$$

$$\nabla_h E = \nabla_h \sum_{1 \leq i \leq n} E_i = \sum_{1 \leq i \leq n} \nabla_h E_i = \sum_{1 \leq i \leq n} p_{h-1} \cdots p_1 \pi_i p_n \cdots p_{h+1} = p_{h-1} \cdots p_1 \left( \sum_{1 \leq i \leq n} \pi_i \right) p_n \cdots p_{h+1} = p_{h-1} \cdots p_1 \Pi p_n \cdots p_{h+1}$$

## Projection of a point onto a plane

$$\begin{aligned} \bar{y} &\in (\bar{n}, d) \\ \bar{n} \cdot \bar{y} &= d \\ \bar{p} \in (\bar{n}, d) &\Leftrightarrow \bar{n} \cdot \bar{p} = d \\ \bar{y} &= \text{proj}_{(\bar{n}, d)}(\bar{x}) \Leftrightarrow \begin{cases} \bar{y} \in (\bar{n}, d) & \bar{n}(\bar{x} - k\bar{n}) = d \\ \bar{x} - \bar{y} \parallel \bar{n} & \bar{n} \cdot \bar{x} - k\bar{n} \cdot \bar{n} = d \end{cases} \quad \bar{y} = \bar{x} - \frac{\bar{n} \cdot \bar{x} - d}{\bar{n} \cdot \bar{n}} \bar{n} \\ \bar{x} - \bar{y} &\parallel \bar{n} \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{R}: \bar{y} = \bar{x} - k\bar{n} \quad k\bar{n} \cdot \bar{n} = \bar{n} \cdot \bar{x} - d \\ k &= \frac{\bar{n} \cdot \bar{x} - d}{\bar{n} \cdot \bar{n}} \end{aligned}$$

\* \* \*

$$\begin{aligned} (1, 0, \dots, 0) &\in (I, l) \Rightarrow l = (1, 0, \dots, 0) \cdot I = 1 \\ \text{proj}_S(x) &= x - \frac{u \cdot x - l}{u \cdot u} u = x - (u \cdot x - 1)u = x - u \cdot x u + u = x + u - u \cdot x u \\ p^{(n)} &\in S = (\bar{u}, 1), \quad p^{(n)} \in C = \bar{u}^S \end{aligned}$$

p[n] → p[n+1]:

$$q = \text{proj}_S(d)$$

- #1:  $k = \max\{k \in \mathbb{R} \mid p^{(n)} + kq \in C\}$   
 $p^{(n+1)} = p^{(n)} + kq = p^{(n)} + k \text{proj}_S(d) = \text{proj}_S(p^{(n)} + kq) = \text{proj}_S(p^{(n)} + k \text{proj}_S(d))$
- #2:  $k = \max\{k \in \mathbb{R} \mid \text{proj}_S(p^{(n)} + kd) \in C\}$   
 $p^{(n+1)} = \text{proj}_S(p^{(n)} + kd)$

$$\text{proj}(p[n] + k \cdot d) = p[n] + k \cdot q$$

$$q = \text{rej}(d, I) = d - \frac{d \cdot I}{I \cdot I} I = d - (d \cdot I) I$$

$$q_t = (d - (d \cdot I) I)_t = d_t - d \cdot I I_t = d_t - d \cdot I \cdot 1 = d_t - d \cdot I$$

$$p_3 = p + k d$$

$$p_4 = p_3 + \frac{l - I \cdot p_3}{I \cdot I} I = p_3 + (l - I \cdot p_3) I = p + k d + (l - I \cdot (p + k d)) I =$$

$$= p + k d + (l - I \cdot p - k I \cdot d) I = p + k d + l I - I \cdot p I - k I \cdot d I =$$

$$= p + l I - I \cdot p I + k(d - I \cdot d I) = p + I - I \cdot p I + k(d - I \cdot d I) = p + k(d - I \cdot d I)$$

$$(p + I - I \cdot p I)_t = p_t + I_t - (I \cdot p I)_t = p_t + I_t - I \cdot p I_t = p_t + 1 - I \cdot p \cdot 1 = p_t + 1 - I \cdot p = p_t + 1 - 1 = p_t$$

$$(d - I \cdot d I)_t = d_t - (I \cdot d I)_t = d_t - I \cdot d I_t = d_t - I \cdot d \cdot 1 = d_t - I \cdot d$$

$$p_2 = p + k q$$

$$\forall 0 \leq t < s:$$

$$0 \leq p_{2,t} \leq 1$$

$$0 \leq p_t + k q_t \leq 1$$

$$-p_t \leq k q_t \leq 1 - p_t$$

$$q_t > 0: -\frac{p_t}{q_t} \leq k \leq \frac{1 - p_t}{q_t} = -\frac{p_t}{q_t} + \frac{1}{q_t} = \frac{1 - p_t}{d_t - d \cdot I}$$

$$q_t < 0: -\frac{p_t}{q_t} \geq k \geq \frac{1 - p_t}{q_t} = -\frac{p_t}{q_t} + \frac{1}{q_t} = \frac{1 - p_t}{d_t - d \cdot I}$$

$$q_t = 0: -p_t \leq 0 \leq 1 - p_t \Leftrightarrow p_t \geq 0, p_t \leq 1 \Leftrightarrow \text{True}$$

$$0 \leq p_{4,t} \leq 1$$

$$0 \leq p_t + k(d_t - I \cdot d) \leq 1$$

$$-p_t \leq k(d_t - I \cdot d) \leq 1 - p_t$$

$$d_t - I \cdot d > 0: \frac{-p_t}{d_t - I \cdot d} \leq k \leq \frac{1 - p_t}{d_t - I \cdot d} = \frac{p_t - 1}{I \cdot d - d_t}$$

$$d_t - I \cdot d < 0: \frac{p_t}{I \cdot d - d_t} = \frac{-p_t}{d_t - I \cdot d} \geq k \geq \frac{1 - p_t}{d_t - I \cdot d}$$

$$d_t - I \cdot d = 0: -p_t \leq 0 \leq 1 - p_t \Leftrightarrow 0 \leq p_t, p_t \leq 1 \Leftrightarrow \text{True}$$

## Alternative symmetrization

$$(z_1, \dots, z_a) : z_i \in \mathbb{R} \Leftrightarrow (p_1, \dots, p_a) : p_i \geq 0, p \cdot I = 1$$

$$f : f(0) = 0, f(-x) = f(x), f'(0) \neq \text{undef}, \lim_{x \rightarrow \infty} f(x) = c$$

$$z_i = 0 \Rightarrow f(z_i) = 0 \Rightarrow p_i = 0$$

$$(t_i), t_i \geq 0, t \neq 0 : T = t \cdot I, p_i = \frac{t_i}{T}$$

$$t_i = z_i^2, z \neq 0$$

$$z \in \mathbb{R}^a / 0 \rightarrow z_s = (z_i^2) \rightarrow p = \frac{z_s}{z_s \cdot I}$$

$$L_I = P_I \cdot p_I + \lambda_I (p_I \cdot I - 1) = (P_I + \lambda_I I) \cdot p_I - \lambda_I = (P_I + \lambda_I I) \cdot \frac{z_{Is}}{z_{Is} \cdot I} - \lambda_I$$

$$\frac{dL_I}{dz_{li}} = (P_I + \lambda_I I) \frac{z_{Is}' \cdot z_{Is} \cdot I - z_{Is} (z_{Is} \cdot I)'}{(z_{Is} \cdot I)^2} = (P_I + \lambda_I I) \frac{(2 \delta_{ji} z_{lj})_j \cdot (z_{Is} \cdot I) - 2 z_{Is} z_{li}}{(z_{Is} \cdot I)^2} = 0$$

$$(P_I + \lambda_I I) ((\delta_{ji} z_{lj})_j \cdot (z_{Is} \cdot I) - x_{Is} z_{li}) = 0$$

$$(P_I + \lambda_I I) (\delta_{ji} z_{lj})_j (z_{Is} \cdot I) - (P_I + \lambda_I I) z_{Is} z_{li} = 0$$

$$(P_{li} + \lambda_I) z_{li} z_{Is} \cdot I - (P_I + \lambda_I I) z_{Is} z_{li} = 0$$

$$P_{li} z_{li} z_{Is} I - P_I z_{Is} z_{li} = 0$$

$$z_{li} (P_{li} z_{Is} I - P_I z_{Is}) = 0$$

$$z_{li} = 0 \vee P_{li} z_{Is} I - P_I z_{Is} = 0$$

$$P_{li} (z_{I1}^2 + \dots + z_{Ia}^2) - (P_{I1} z_{I1}^2 + \dots + P_{Ia} z_{Ia}^2) = 0$$

$$(P_{li} I - P_I) z_{Is} = 0$$

$$\frac{dL_1}{\lambda_1} = 1 - p_1 \cdot I = 0 \Leftrightarrow p_1 \cdot I = 1 \Leftrightarrow \text{True}$$

$$\begin{cases} 1 \leq i \leq a : \sum_{1 \leq j \leq b} \pi_1(i, j) p_{2,j} + \lambda_1 = 0 \\ 1 \leq j \leq b : \sum_{1 \leq i \leq a} \pi_2(i, j) p_{1,i} + \lambda_2 = 0 \\ p_1 \cdot I = 1 \\ p_2 \cdot I = 1 \end{cases}$$

$$L_I = P_I \cdot p_I + \lambda_I (p_I \cdot I - 1)$$

$$0 \leq t < s_I : \frac{dL_I}{dp_{I,t}} = P_{I,t} + \lambda_I = 0$$

$$\frac{dL_I}{\lambda_I} = 1 - p_I \cdot I = 0 \Leftrightarrow p_I \cdot I = 1 \Leftrightarrow \text{True}$$

$$\begin{cases} 0 \leq p < n : \\ 0 \leq t < s_p : \\ P_{p,t} + \lambda_p = 0 \\ p_p \cdot I = 1 \end{cases}$$

$$a_2 = a - \frac{a \cdot b}{b \cdot b} b = \frac{a(b \cdot b) - (a \cdot b)b}{b \cdot b} = \frac{|a||b||b|a_0(b_0 \cdot b_0) - |a||b||b|(a_0 \cdot b_0)b_0}{|b||b|(b_0 \cdot b_0)} =$$

$$= |a| \frac{a_0(b_0 \cdot b_0) - (a_0 \cdot b_0)b_0}{(b_0 \cdot b_0)} = |a|(a_0 - (a_0 \cdot b_0)b_0)$$



<b>x</b>	<b>y</b>	<b>z</b>	<b>a</b>	<b>r</b>
t	t	z	0	?
t	y	t	120	?
x	t	t	240	?
t	t	t	*	0
0	0	1	0	1
0	1	0	120	1
1	0	0	240	1