

Two-class partitioning problem.

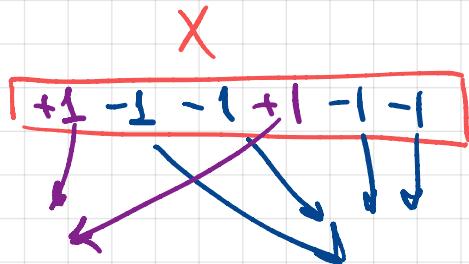
$$w \in \mathbb{S}^n$$

$$\underset{x}{\min} \quad x^T W x$$

$$x \in \mathbb{R}^n$$

$$\text{s.t. } x_i = 1, i = 1, \dots, n$$

Сложность вычислений
2^n
TIME



W_{ij} — стоимость находки i, j в одной группе

$-W_{ij}$ — стоимость находки i, j в разных группах

$$\sum_{ij} x_i \cdot W_{ij} \cdot x_j$$

$$2^{10} \approx 10^3$$

$n \geq 30$ узлов очень много

$$\sim 10^{80} \text{ частей}$$

$$\sim 10^{81} = (10^3)^{27} = (2^{10})^{27} \approx 2^{270}$$

Lagrange: $L(x, \gamma) = x^T W x + \sum_{i=1}^n \gamma_i (x_i^2 - 1) =$

$$= x^T (W + \text{diag}(\gamma)) x - \gamma^T \gamma$$

Dual function: $g(\gamma) = \inf_{x \in \mathbb{R}^n} L(x, \gamma) = \begin{cases} -\frac{1}{2} \gamma^T \gamma & \text{if } W + \text{diag}(\gamma) \succeq 0 \\ -\infty & \text{otherwise} \end{cases}$

Теперь мы можем начинать оценку на задачу. $\rho^* \geq g(\gamma)$

Например, $\gamma \in \mathbb{R}^n$ $\gamma = -\lambda \min(W) \cdot \mathbf{1} \Rightarrow g(\gamma) = +\mathbf{1}^T \cdot \lambda \min(W) \cdot \mathbf{1} =$

$$= n \cdot \lambda \min(W)$$

$$(W - \lambda \min(W) \cdot \mathbf{I}) \succeq 0$$

$$W = \sum_i \lambda_i e_i e_i^T = \sum_{i=1}^n \lambda_i e_i e_i^T$$

$$x^T (W - \lambda \min(W) \cdot \mathbf{I}) x \Rightarrow x^T W x - \lambda \min(W) x^T \mathbf{1} \geq \text{diag}(\lambda)$$

$$x^T W x - \lambda_{\min} \cdot x^T x \geq 0 \quad | : x^T x \neq 0$$

$$\frac{x^T W x}{x^T x} - \lambda_{\min} \geq 0$$

$$\lambda_{\min} \leq \frac{x^T W x}{x^T x}$$

теорема: соотношение Релз:

$$\lambda_{\min} \leq \frac{x^T W x}{x^T x} \leq \lambda_{\max}$$

$\forall x \in \mathbb{R}^n$

всегда, когда существуют спектральные разложения

$$P^* = X^{*T} W X^*$$

Business

$f_0(x)$ — стоимость функционирования бизнеса
 x — действия бизнесмена.

$-f_0(x)$ — прибыль

$f_i(x) \leq 0, i=1, \dots, m$ — ограничения (налоги, бюджеты, пенсии и т.д.)

$$\begin{aligned} \min f_0(x) & \xrightarrow{\text{правила нарушать можно}} \lambda_i \geq 0 \quad \text{за нарушение} \\ f_i(x) \leq 0 & \quad \text{правила нарушать нельзя;} \\ g(\lambda) &= \inf_x L(x, \lambda) \end{aligned}$$

$L(x, \lambda) = f_0(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i \cdot f_i(x)$
 $\begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ — действия бизнесмена
 $\begin{pmatrix} \lambda_1 \\ \vdots \\ \lambda_m \end{pmatrix}$ — штрафы
 оптимальная прибыль
 бизнесмена для штрафов λ

Dual Problem: $d^* = \sup_{\lambda \geq 0} g(\lambda)$

λ_i^* - shadow prices
Технічна ціна
за порушення
 i -ого обмеження.

d^* \uparrow
пункт "прибутків", який
може показати більші
при худших штрафах

Свяж зв'язок між двох сім'ю етапами Лагранжа та Ренхеля

$$f_0(x) = \sum_{i=1}^n f_i(x_i) \rightarrow \min_{x \in \mathbb{R}^n}$$

$\text{dom } f_0 \cap \text{dom opt.}$

st. $a^T x = b$. $a \in \mathbb{R}^n$

• Построимо двох сім'ю задачу.

$$1) L(x, \lambda) = \sum_{i=1}^n f_i(x_i) + \lambda (a^T x - b)$$

$$2) g(\lambda) = \inf_{x \in \mathbb{R}^n} L(x, \lambda) = \inf_{x \in \mathbb{R}^n} \sum_{i=1}^n (f_i(x_i) + \lambda a_i x_i) - \lambda b$$

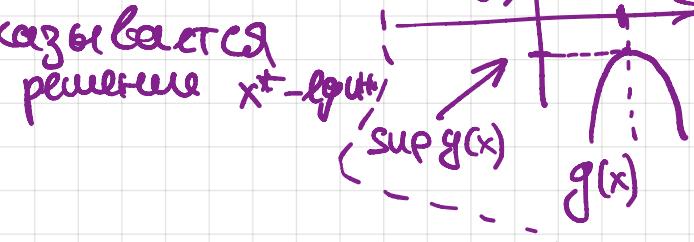
$$\Leftrightarrow \sum_{i=1}^n \inf_{x_i} (f_i(x_i) + \lambda a_i x_i) - \lambda b$$

напоминає f^*

$$\Leftrightarrow \sum_{i=1}^n [-f^*(-\lambda a_i)] - \lambda b.$$

$$3) \text{Dual PROBLEM: } -\lambda b - \sum_{i=1}^n f^*(-\lambda a_i) \rightarrow \max_{\lambda \in \mathbb{R}}$$

если f_i - строго випуклі, оказывается
 $\Rightarrow \nabla_x L = 0 \Rightarrow f_i'(x_i) = -\lambda^* a_i$



Пример выпуклой задачи, в которой нет сильной двойственности:

$$\begin{array}{l} \min_{\substack{x \\ y}} l \\ \text{s.t. } \frac{x^2}{y} \leq 0 \end{array} \quad \leftarrow \text{выпукла}$$

$D = \{(x, y) | y > 0\}$
 $\text{dom} f_0(x, y)$

1) $p^* = ?$ $\boxed{p^* = 1}$ $x^* = 0$.

2) $d^* = ?$ $L(x, y, \lambda) = e^{-x} + \lambda \frac{x^2}{y}$

$$g(\lambda) = \inf_{(x, y) \in D} L(x, y, \lambda) = \inf_{x, y > 0} \left(e^{-x} + \lambda \frac{x^2}{y} \right) = \begin{cases} -\infty, & \lambda < 0 \\ 0, & \lambda \geq 0 \end{cases}$$

$$\begin{array}{l} x \rightarrow \infty \\ y \rightarrow \infty \\ \frac{x^2}{y} \rightarrow 0 \end{array}$$

$\boxed{d^* = 0}$

$0 \rightarrow \max_{\lambda \geq 0}$

Duality gap: $p^* - d^* = 1 > 0 \Rightarrow$ нет сильной двойственности.

Условие Слейтера не выполнено.

3) Возмущенная задача:
 напомн.

$$\begin{array}{l} \min_{\substack{x \\ y}} l \\ \text{s.t. } \frac{x^2}{y} \leq u \end{array} \Rightarrow p^*(u) = ?$$

$$L(x, y, \lambda, u) = e^{-x} + \lambda \left(\frac{x^2}{y} - u \right)$$

$$\nabla_x L = 0 \Rightarrow e^{-x} \cdot (-1) + \lambda \cdot \frac{2x}{y} = 0 \Rightarrow \lambda = 2\lambda \cdot \frac{x}{y}$$

$$\nabla_y L = 0 \Rightarrow 0 - \lambda \frac{x^2}{y^2} = 0 \Rightarrow \lambda = 0$$

$p^*(u) \geq p^*(0) - \lambda^* \cdot u$

$\lambda^* > 0$