

بسم الله الرحمن الرحيم

برنامه‌ریزی نیمه‌معین برای طراحی الگوریتم‌های تقریبی

جلسه بیست و یکم: CSP (۲)

مسئله k-CSP

- عبارت شامل تعدادی بند
- هر بند یک عبارت منطقی بر روی k متغیر
- عبارت منطقی $P: D^k \rightarrow \{\text{False}, \text{True}\}$
- مجموعه توابع مورد قبول: \mathcal{P}
- مثال: یای چند لیترا
- تعمیم: متغیرها بتوانند مقدار از مجموعه D بگیرند
- مثال: $D = \{\text{False}, \text{True}\}$

مسئله k-CSP

- عبارت شامل تعدادی بند
- هر بند یک عبارت منطقی بر روی k متغیر
- عبارت منطقی $P: D^k \rightarrow \{\text{False}, \text{True}\}$
- مجموعه توابع مورد قبول: \mathcal{P}
- مثال: یای چند لیترا
- تعمیم: متغیرها بتوانند مقدار از مجموعه D بگیرند
- مثال: $D = \{\text{False}, \text{True}\}$

مثال خاص: 3-SAT

متغیرهای
هر بند

عبارت‌های
قابل قبول

$k\text{-CSP}[\mathcal{P}]$

متغیرهای
هر بند

عبارت‌های
قابل قبول

$k\text{-CSP}[\mathcal{P}]$

مثال:

$$P_1(x_1, x_2, x_3) \wedge P_2(x_2, x_1, x_4) \wedge \cdots \wedge P_m(x_3, x_5, x_1)$$

A class of constraint satisfaction problems $k\text{-CSP}[\mathcal{P}]$ is specified by

- A finite domain D
- A natural number k (the arity)
- A set \mathcal{P} of k -ary predicates over D

k and $|D|$ are usually treated as *constants*. An *instance* of $k\text{-CSP}[\mathcal{P}]$ is

$$P_1(x_{i_{11}}, x_{i_{12}}, \dots, x_{i_{1k}}) \wedge P_2(x_{i_{21}}, x_{i_{22}}, \dots, x_{i_{2k}}) \wedge \dots \\ \wedge P_m(x_{i_{m1}}, x_{i_{m2}}, \dots, x_{i_{mk}}),$$

where $P_1, \dots, P_m \in \mathcal{P}$ and $i_{11}, i_{12}, \dots, i_{mk} \in \{1, 2, \dots, n\}$. An *assignment* for this instance is an n -tuple $(a_1, \dots, a_n) \in D^n$, and the generalized clause $P_\ell(x_{i_{\ell 1}}, \dots, x_{i_{\ell k}})$ is *satisfied* by that assignment if $P_\ell(a_{i_{\ell 1}}, \dots, a_{i_{\ell k}}) = \text{True}$.

آرام سازی پایه ای، مثال

The basic semidefinite relaxation of MAX-2-SAT shown for the formula $(x_1 \vee x_2) \wedge (\bar{x}_2 \vee x_4) \wedge (x_1 \vee \bar{x}_3)$

$$\begin{aligned} \text{Maximize} \quad & \mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \\ & + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2)^T \mathbf{t}_4 + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_4) + \mathbf{t}_2^T \mathbf{t}_4 \\ & + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_3) + \mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_3 + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_3) \\ \text{subject to} \quad & \mathbf{e}^T \mathbf{e} = 1 \\ & \mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0 \text{ for all } i. \end{aligned}$$

روش دیگر مدل سازی GW

$$y_i = +1 \quad x_i = \text{True}$$

$$y_i = -1 \quad x_i = \text{False}$$

$$\mathbf{t}_i = \frac{1}{2}(\mathbf{v}_0 + \mathbf{v}_i)$$

روش دیگر مدل سازی GW

$$y_i = +1 \quad x_i = \text{True}$$

$$y_i = -1 \quad x_i = \text{False}$$

$$y_i \in \{0, 1\} \quad \text{قید } x_i = \text{True یا False}$$

$$\mathbf{t}_i = \frac{1}{2}(\mathbf{v}_0 + \mathbf{v}_i)$$

روش دیگر مدل سازی GW

$$y_i = +1 \quad x_i = \text{True}$$

$$y_i = -1 \quad x_i = \text{False}$$

$$y_i \in \{0, 1\} \quad \text{False یا } x_i = \text{True} \text{ قید}$$

$$y_i^2 = 1$$

$$\mathbf{t}_i = \frac{1}{2}(\mathbf{v}_0 + \mathbf{v}_i)$$

روش دیگر مدل سازی GW

$$\mathbf{v}_0^T \mathbf{v}_i = +1$$

$$y_i = +1 \quad x_i = \text{True}$$

$$y_i = -1 \quad x_i = \text{False}$$

$$y_i \in \{0, 1\} \quad \text{False یا } x_i = \text{True} \text{ قید}$$

$$y_i^2 = 1$$

$$\mathbf{t}_i = \frac{1}{2}(\mathbf{v}_0 + \mathbf{v}_i)$$

روش دیگر مدل سازی GW

$$\mathbf{v}_0^T \mathbf{v}_i = +1$$

$$y_i = +1 \quad x_i = \text{True}$$

$$\mathbf{v}_0^T \mathbf{v}_i = -1$$

$$y_i = -1 \quad x_i = \text{False}$$

$$y_i \in \{0, 1\} \quad \text{False یا } x_i = \text{True} \text{ قيد}$$

$$y_i^2 = 1$$

$$\mathbf{t}_i = \frac{1}{2}(\mathbf{v}_0 + \mathbf{v}_i)$$

روش دیگر مدل سازی GW

$$\mathbf{v}_0^T \mathbf{v}_i = +1$$

$$y_i = +1 \quad x_i = \text{True}$$

$$\mathbf{v}_0^T \mathbf{v}_i = -1$$

$$y_i = -1 \quad x_i = \text{False}$$

$$y_i \in \{0, 1\} \quad \text{False یا } x_i = \text{True} \text{ قيد}$$

$$\|\mathbf{v}_i\|^2 = 1$$

$$y_i^2 = 1$$

$$\mathbf{t}_i = \frac{1}{2}(\mathbf{v}_0 + \mathbf{v}_i)$$



بهتر کردن شکاف صحیح

شکاف صحیح آرام سازی پایه‌ای

$$x_1 \vee x_2$$

$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \quad \text{بیشینه:}$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0$$

$$\mathbf{e}^T \mathbf{e} = 1$$

شکاف صحیح آرام سازی پایه‌ای

$$\mathbf{t}_1 := \left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

\mathbf{t}_1

$$\mathbf{e} := (1, 0)$$

\mathbf{e}

\mathbf{t}_2

$$\mathbf{t}_2 := \left(\frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

شکاف صحیح آرام سازی پایه‌ای

$$\mathbf{t}_1 := \left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0$$

$$\left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right) \left(1 - \frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{e} := (1, 0)$$

\mathbf{t}_1

\mathbf{e}

\mathbf{t}_2

$$\mathbf{t}_2 := \left(\frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

شکاف صحیح آرام سازی پایه‌ای

$$\mathbf{t}_1 := \left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0$$

$$\left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right) \left(1 - \frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{e} := (1, 0)$$

\mathbf{t}_1

\mathbf{e}

\mathbf{t}_2

$$\mathbf{t}_2 := \left(\frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2$$

شکاف صحیح آرام سازی پایه‌ای

$$\mathbf{t}_1 := \left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0$$

$$\left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right) \left(1 - \frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{e} := (1, 0)$$

\mathbf{t}_1

\mathbf{e}

\mathbf{t}_2

$$\mathbf{t}_2 := \left(\frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2$$

$$= 9/8$$

شکاف صحیح آرام سازی پایه‌ای

$$\mathbf{t}_1 := \left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0$$

$$\left(\frac{3}{4}, \frac{\sqrt{3}}{4} \right) \left(1 - \frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{e} := (1, 0)$$

\mathbf{t}_1

\mathbf{e}

\mathbf{t}_2

$$\mathbf{t}_2 := \left(\frac{3}{4}, -\frac{\sqrt{3}}{4} \right)$$

$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2$$

$$= 9/8$$

شکاف صحیح آرام سازی
= < پایه‌ای


$$x_1 \vee x_2$$

$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0,$$


$$x_1 \vee x_2$$


$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0$$


ایده: این شرط را اضافه کنیم:

$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \leq 1$$


$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \leq 1$$



$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \leq 1$$

$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) \geq 0$$


$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \leq 1$$

$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) \geq 0$$

$$\mathbf{v}_i = 2\mathbf{t}_i - \mathbf{e}, \mathbf{v}_0 = \mathbf{e}$$


$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \leq 1$$

$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) \geq 0$$

$$\mathbf{v}_i = 2\mathbf{t}_i - \mathbf{e}, \mathbf{v}_0 = \mathbf{e}$$

$$(\mathbf{v}_0 - \mathbf{v}_1)^T (\mathbf{v}_0 - \mathbf{v}_2) \geq 0$$

$$\mathbf{t}_1^T \mathbf{t}_2 + \mathbf{t}_1^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) + (\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T \mathbf{t}_2 \leq 1$$

$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_1)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2) \geq 0$$

$$\mathbf{v}_i = 2\mathbf{t}_i - \mathbf{e}, \mathbf{v}_0 = \mathbf{e}$$

$$(\mathbf{v}_0 - \mathbf{v}_1)^T (\mathbf{v}_0 - \mathbf{v}_2) \geq 0$$

زاویه $\mathbf{v}_2 - \mathbf{v}_0 - \mathbf{v}_1$ کمتر مساوی 90° درجه

Let us consider the basic semidefinite relaxation of a 2-CSP, with the unit vector \mathbf{e} representing the constant 1 and with values of the variables represented by the vectors $\mathbf{t}_1, \dots, \mathbf{t}_n$. Then by the *triangle constraints* for \mathbf{e} , \mathbf{t}_i , and \mathbf{t}_j we mean the following (valid) constraints:

$$\begin{aligned}\mathbf{t}_i^T \mathbf{t}_j &\geq 0 \\ \mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) &\geq 0 \\ (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T \mathbf{t}_j &\geq 0 \\ (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) &\geq 0.\end{aligned}$$

قیدهای مثلثی

Let us consider the basic semidefinite relaxation of a 2-CSP, with the unit vector \mathbf{e} representing the constant 1 and with values of the variables represented by the vectors $\mathbf{t}_1, \dots, \mathbf{t}_n$. Then by the *triangle constraints* for \mathbf{e} , \mathbf{t}_i , and \mathbf{t}_j we mean the following (valid) constraints:

$$\begin{aligned}\mathbf{t}_i^T \mathbf{t}_j &\geq 0 \\ \mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) &\geq 0 \\ (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T \mathbf{t}_j &\geq 0 \\ (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) &\geq 0.\end{aligned}$$

برنامه‌نویسی کانونی = برنامه‌نویسی پایه‌ای + قیدهای مثلثی

- الگوریتم گرد کردن مناسب روی آرام سازی پایه ای + قیدهای مثلثی
- الگوریتم 0.940 - تقریب

- الگوریتم گرد کردن مناسب روی آرام سازی پایه ای + قیدهای مثلی
- الگوریتم 0.940- تقریب

- اگر $P \neq NP$ ، هیچ الگوریتم 0.954- تقریب وجود ندارد

- الگوریتم گرد کردن مناسب روی آرام سازی پایه ای + قیدهای مثلثی
- الگوریتم 0.940 - تقریب

- اگر $P \neq NP$ ، هیچ الگوریتم 0.954 - تقریب وجود ندارد
- اگر UGC، هیچ الگوریتم 0.943 - تقریب وجود ندارد


هیچ نامساوی محلی دیگری فایده ندارد!

- نامساوی محلی

$$a_1 \mathbf{e}^T \mathbf{t}_i + a_2 \mathbf{e}^T \mathbf{t}_j + b \mathbf{t}_i^T \mathbf{t}_j + c \geq 0,$$

- معتبر:

- به ازای هر جواب شدنی درست باشد



ادعا: هر نقطه که در قیدهای مثلی صدق کند، در هر قید معتبر محلی
صدق می‌کند

ادعا: هر نقطه که در قیدهای مثلی صدق کند، در هر قید معتبر محلی
صدق می‌کند

$$\xi_1 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_i, \xi_2 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_j, \xi_3 = \tilde{\mathbf{t}}_i^T \tilde{\mathbf{t}}_j$$

ادعا: هر نقطه که در قیدهای مثلی صدق کند، در هر قید معتبر محلی صدق می کند

$$\xi_1 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_i, \xi_2 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_j, \xi_3 = \tilde{\mathbf{t}}_i^T \tilde{\mathbf{t}}_j$$

ادعا: نقاطی که در قیود مثلی صدق می کنند، باید در هر قید معتبر محلی صدق کنند.

ادعا: هر نقطه که در قیدهای مثلی صدق کند، در هر قید معتبر محلی صدق می‌کند

$$\xi_1 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_i, \xi_2 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_j, \xi_3 = \tilde{\mathbf{t}}_i^T \tilde{\mathbf{t}}_j$$

ادعا: نقاطی که در قیود مثلی صدق می‌کنند، باید در هر قید معتبر محلی صدق کنند.

$$\mathbf{t}_i^T \mathbf{t}_j \geq 0$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) \geq 0$$

$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T \mathbf{t}_j \geq 0$$

$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) \geq 0.$$

ادعا: هر نقطه که در قیدهای مثلثی صدق کند، در هر قید معتبر محلی صدق می‌کند

$$\xi_1 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_i, \xi_2 = \tilde{\mathbf{e}}^T \tilde{\mathbf{t}}_j, \xi_3 = \tilde{\mathbf{t}}_i^T \tilde{\mathbf{t}}_j$$

ادعا: نقاطی که در قیود مثلثی صدق می‌کنند، باید در هر قید معتبر محلی صدق کنند.

$$H_1 := \{\boldsymbol{\xi} \in \mathbb{R}^3 : \xi_3 \geq 0\}$$

$$\xi_1 - \xi_3 \geq 0$$

$$\xi_2 - \xi_3 \geq 0$$

$$1 - \xi_1 - \xi_2 + \xi_3 \geq 0$$

$$\mathbf{t}_i^T \mathbf{t}_j \geq 0$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) \geq 0$$

$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T \mathbf{t}_j \geq 0$$

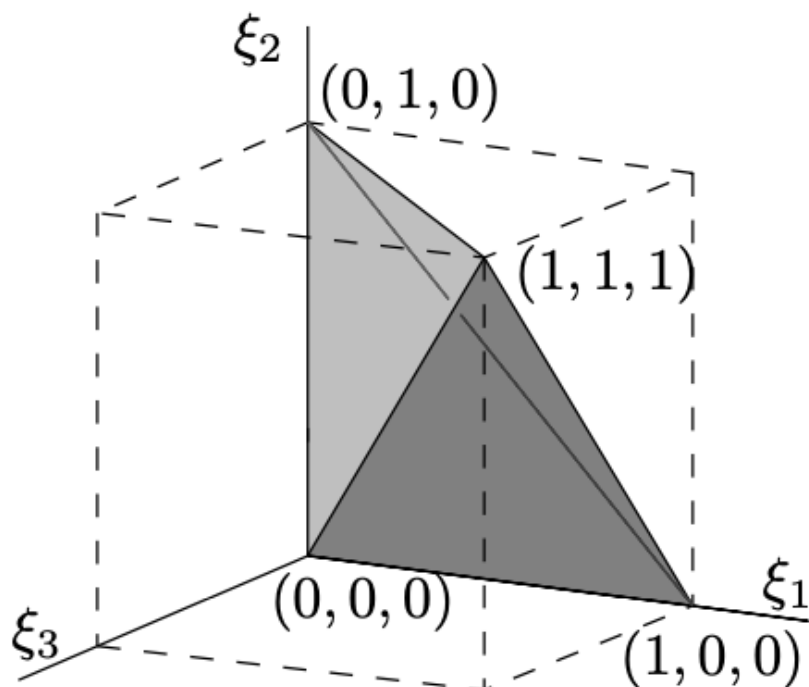
$$(\mathbf{e} - \mathbf{t}_i)^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_j) \geq 0.$$

$$H_1 := \{\boldsymbol{\xi} \in \mathbb{R}^3 : \xi_3 \geq 0\}$$

$$\xi_1 - \xi_3 \geq 0$$

$$\xi_2 - \xi_3 \geq 0$$

$$1 - \xi_1 - \xi_2 + \xi_3 \geq 0$$



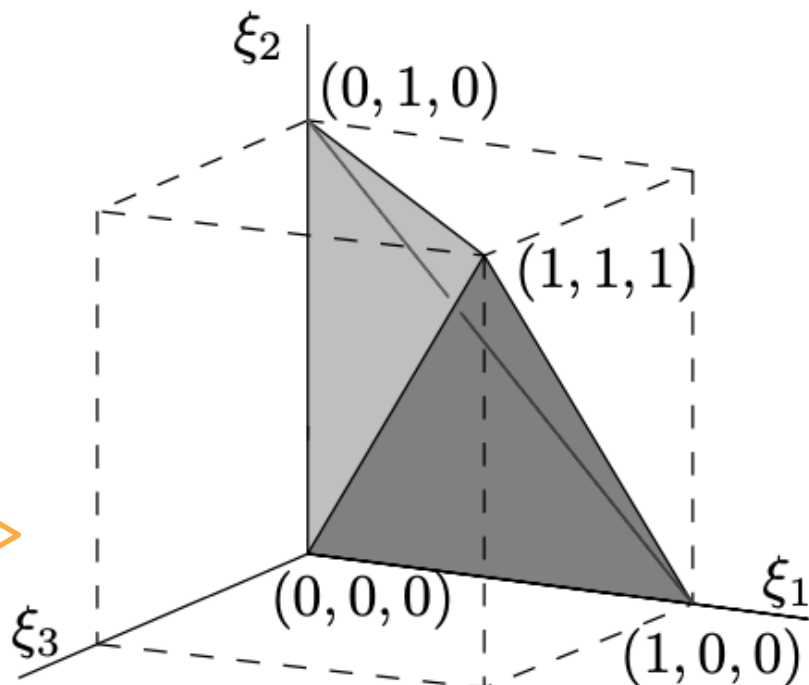
$$H_1 := \{\xi \in \mathbb{R}^3 : \xi_3 \geq 0\}$$

$$\xi_1 - \xi_3 \geq 0$$

$$\xi_2 - \xi_3 \geq 0$$

$$1 - \xi_1 - \xi_2 + \xi_3 \geq 0$$

قیدهای مثلثی پوش محدب را
می سازند



$$H_1 := \{\xi \in \mathbb{R}^3 : \xi_3 \geq 0\}$$

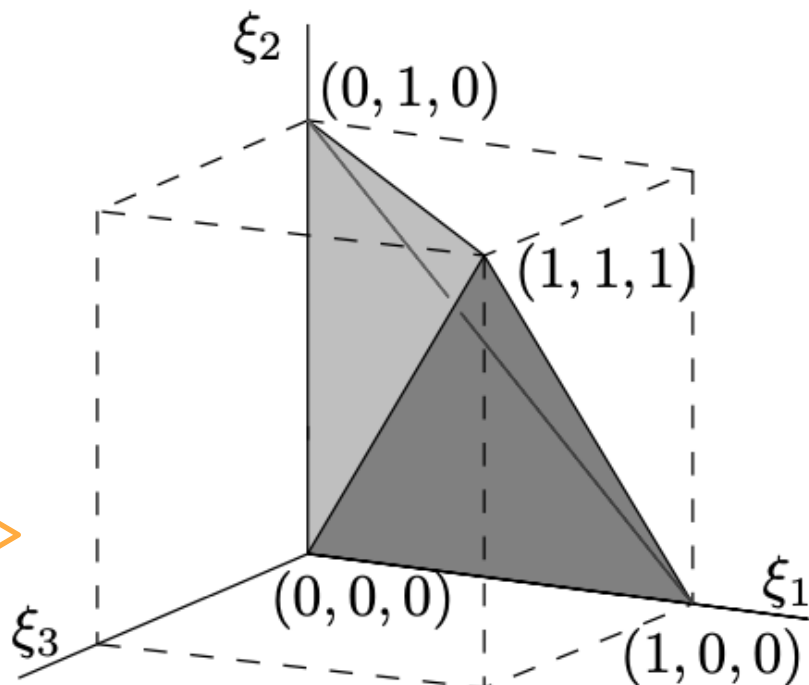
$$\xi_1 - \xi_3 \geq 0$$

$$\xi_2 - \xi_3 \geq 0$$

$$1 - \xi_1 - \xi_2 + \xi_3 \geq 0$$

قیدهای مثلثی پوش محدب را
می‌سازند

همه قیدهای معتبر (چون خطی‌اند)
باید شامل این نقاط باشند.



هیچ نامساوی محلی دیگری فایده ندارد!

- نامساوی محلی

$$a_1 \mathbf{e}^T \mathbf{t}_i + a_2 \mathbf{e}^T \mathbf{t}_j + b \mathbf{t}_i^T \mathbf{t}_j + c \geq 0,$$

- معتبر:

- به ازای هر جواب صحیح درست باشد

در نهایت

- اگر UGC:
- همین برنامه نویسی قانونی بهترین برنامه ریزی است!

الگوریتم سریع برای حل SDP:

- اگر جواب مسئله αm باشد،
- الگوریتم یک جواب $(\alpha - \epsilon)m$ پیدا می کند
- در زمان $O(m\epsilon^{-C_1} (\log n)^{C_2})$



با جمله‌های بیش از دو متغیره چه کنیم؟

جمله شامل سه متغیر

$$(x_2 \vee \overline{x}_5 \vee x_7)$$

??? $t_2(e - t_5)t_7$

ایده: جمله شامل سه متغیر

$$(x_2 \vee \overline{x}_5 \vee x_7)$$

ایده: جمله شامل سه متغیر

$$(x_2 \vee \overline{x}_5 \vee x_7)$$

۸ متغیر جدید به ازای هر بند:

$$z_{1,\omega} \geq 0, \text{ where } \omega \in \{F, T\}^3$$

ایده: جمله شامل سه متغیر


$$(x_2 \vee \overline{x}_5 \vee x_7)$$

۸ متغیر جدید به ازای هر بند:

$$z_{1,\omega} \geq 0, \text{ where } \omega \in \{F, T\}^3$$


یکی از حالت‌ها درست است:

$$\sum_{\omega \in \{F, T\}^3} z_{1,\omega} = 1.$$


$$x_2 \vee \overline{x}_5 \vee x_7$$

تابع هدف:


$$z_{1,FFF} + z_{1,FFT} + z_{1,FTT} + z_{1,TFF} + \\ z_{1,TFT} + z_{1,TTF} + z_{1,TTT}$$


$$x_2 \vee \overline{x}_5 \vee x_7$$


تابع هدف:

$$z_{1,FFF} + z_{1,FFT} + z_{1,FTT} + z_{1,TFF} + \\ z_{1,TFT} + z_{1,TTF} + z_{1,TTT}$$

این‌ها را چگونه حساب کنیم؟


$$x_2 = \text{True}$$


$$\sum_{\omega \in \{\text{F}, \text{T}\}^3: \omega_1 = \text{T}} z_{1, \omega} = \mathbf{e}^T \mathbf{t}_2,$$


$$x_2 = \text{True}$$

$$\sum_{\omega \in \{\text{F}, \text{T}\}^3: \omega_1 = \text{T}} z_{1,\omega} = \mathbf{e}^T \mathbf{t}_2,$$

$$x_2 = \text{False}$$

$$\sum_{\omega \in \{\text{F}, \text{T}\}^3: \omega_1 = \text{F}} z_{1,\omega} = \mathbf{e}^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2)$$


$$x_2 = \text{True}$$

$$\sum_{\omega \in \{F, T\}^3: \omega_1 = T} z_{1, \omega} = \mathbf{e}^T \mathbf{t}_2,$$

بی فایده

$$x_2 = \text{False}$$

$$\sum_{\omega \in \{F, T\}^3: \omega_1 = F} z_{1, \omega} = \mathbf{e}^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2)$$

$$x_2 \wedge x_5$$

$$\sum_{\omega \in \{F,T\}^3: \omega_1=T, \omega_2=T} z_{1,\omega} = \mathbf{t}_2^T \mathbf{t}_5$$

$$x_2 \wedge x_5$$

$$\sum_{\omega \in \{F,T\}^3: \omega_1=T, \omega_2=T} z_{1,\omega} = \mathbf{t}_2^T \mathbf{t}_5$$

$$\overline{x_2} \wedge x_5$$

$$\sum_{\omega \in \{F,T\}^3: \omega_1=T, \omega_2=F} z_{1,\omega} = (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2)^T \mathbf{t}_5$$

$$x_2 \wedge x_5$$

$$\sum_{\omega \in \{F, T\}^3: \omega_1=T, \omega_2=T} z_{1,\omega} = \mathbf{t}_2^T \mathbf{t}_5$$

بی فایده

$$\overline{x_2} \wedge x_5$$

$$\sum_{\omega \in \{F, T\}^3: \omega_1=T, \omega_2=F} z_{1,\omega} = (\mathbf{e} - \mathbf{t}_2)^T \mathbf{t}_5$$

The canonical semidefinite relaxation of a Boolean MAX- k -CSP[\mathcal{P}]

Vector variables: $\mathbf{e}, \mathbf{t}_1, \dots, \mathbf{t}_n$.

Scalar variables: $z_{\ell, \omega}$, $\ell = 1, 2, \dots, m$, $\omega \in \{F, T\}^k$.

$$\text{Maximize } \sum_{\ell=1}^m \sum_{\omega \in \{F, T\}^k: P_{\ell}(\omega)=T} z_{\ell, \omega}$$

$$\text{subject to } \mathbf{e}^T \mathbf{e} = 1$$

$$\mathbf{t}_i^T (\mathbf{e} - \mathbf{t}_i) = 0 \quad 1 \leq i \leq n$$

$$z_{\ell, \omega} \geq 0 \quad 1 \leq \ell \leq m, \omega \in \{F, T\}^k$$

$$\sum_{\omega} z_{\ell, \omega} = 1 \quad 1 \leq \ell \leq m$$

$$\sum_{\omega: \omega_j=T} z_{\ell, \omega} = \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i_{\ell j}} \quad 1 \leq \ell \leq m, 1 \leq j \leq k$$

$$\sum_{\omega: \omega_j=\omega_{j'}=T} z_{\ell, \omega} = \mathbf{t}_{i_{\ell j}}^T \mathbf{t}_{i_{\ell j'}},$$

$$1 \leq \ell \leq m, 1 \leq j < j' \leq k.$$

هیچ نامساوی محلی دیگری فایده ندارد!

- نامساوی محلی

$$a_1 \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i_1} + a_2 \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i_2} + a_3 \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i_3} + b_{12} \mathbf{t}_{i_1}^T \mathbf{t}_{i_2} + b_{13} \mathbf{t}_{i_1}^T \mathbf{t}_{i_3} + b_{23} \mathbf{t}_{i_2}^T \mathbf{t}_{i_3} \\ + c + \sum_{\omega \in \{F, T\}^3} d_{\omega} z_{\ell, \omega} \geq 0$$

- معتبر:

- به ازای هر جواب صحیح درست باشد



با متغیرهای غیر دو حالت چه کنیم؟



متغیرهای بیش از دو حالت

$$D = \{1, 2, \dots, q\}$$

متغیرهای بیش از دو حالت

$$D = \{1, 2, \dots, q\}$$

برای حالت‌های مختلف متغیر t_i : $t_{i,1}, t_{i,2}, \dots, t_{i,q}$

متغیرهای بیش از دو حالت

$$D = \{1, 2, \dots, q\}$$

برای حالت‌های مختلف متغیر t_i : $\mathbf{t}_{i,1}, \mathbf{t}_{i,2}, \dots, \mathbf{t}_{i,q}$

فقط یکی از حالت‌ها درست باشد:


متغیرهای بیش از دو حالت

$$D = \{1, 2, \dots, q\}$$

برای حالت‌های مختلف متغیر t_i : $\mathbf{t}_{i,1}, \mathbf{t}_{i,2}, \dots, \mathbf{t}_{i,q}$

فقط یکی از حالت‌ها درست باشد:

$$\mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,a} = 1 \text{ و } \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,b} = 0 \text{ for all } b \neq a, b \in D$$



فقط یکی از حالت‌ها درست باشد:

$$\mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,a} = 1 \text{ و } \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,b} = 0 \text{ for all } b \neq a, b \in D$$

قیدی به جای قید بالا:



فقط یکی از حالت‌ها درست باشد:

$$\mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,a} = 1 \text{ و } \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,b} = 0 \text{ for all } b \neq a, b \in D$$

قیدی به جای قید بالا:

$$\sum_{a \in D} \mathbf{t}_{i,a} = \mathbf{e}$$

فقط یکی از حالت‌ها درست باشد:

$$\mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,a} = 1 \text{ و } \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,b} = 0 \text{ for all } b \neq a, b \in D$$

قیدی به جای قید بالا:

مناسب SDP
نیست.

$$\sum_{a \in D} \mathbf{t}_{i,a} = \mathbf{e}$$

فقط یکی از حالت‌ها درست باشد:

$$\mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,a} = 1 \text{ و } \mathbf{e}^T \mathbf{t}_{i,b} = 0 \text{ for all } b \neq a, b \in D$$

قیدی به جای قید بالا:

مناسب SDP
نیست.

$$\sum_{a \in D} \mathbf{t}_{i,a} = \mathbf{e}$$

قید مناسب SDP:

$$\|\mathbf{e} - \sum_{a \in D} \mathbf{t}_{i,a}\|^2 = 0$$

الگوریتم سریع برای حل SDP:

• زمان $O(m(k^{|D|}/\varepsilon)^{C_1}(\log n)^{C_2})$

پایان