

Úloha NLP

Uvažujme

$$\min\{f(\vec{x}) : g(\vec{x}) \leqq \vec{0}, h(\vec{x}) = \vec{0}, \vec{x} \in X\} \quad (\text{NLP})$$

kde

- $g(\vec{x}) = (g_1(\vec{x}), \dots, g_m(\vec{x}))^\top$ je vektorová funkcia nerovností
- $h(\vec{x}) = (h_1(\vec{x}), \dots, h_p(\vec{x}))^\top$ je vektorová funkcia rovností
- množina X predstavuje napr. nezápornosť niektorých premenných
- množinu prípustných riešení úlohy **NLP** označujeme

$$M = \{\vec{x} \in X : g(\vec{x}) \leqq \vec{0}, h(\vec{x}) = \vec{0}\}$$

- nelinearita úlohy je podmienená nelineárnosťou aspoň jednej z funkcií f , g_i a h_k pre $i \in \{1, \dots, m\}$ a $k \in \{1, \dots, p\}$

- špeciálnym prípadom úlohy **NLP** je úloha **KP** t.j. účelová funkcia je kvadratická a podmienky sú lineárne

$$f(\vec{x}) = \vec{x}^T \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p}^T \cdot \vec{x} \longrightarrow \min \quad (\text{KP})$$

pri ohraničeniaciach $\vec{x} \in D$, kde

- n je počet rozhodovacích premenných úlohy
- $\vec{x} = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$ je vektor rozhodovacích premenných
- $\mathbf{C} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ je **symetrická pozitívne semidefinitná matica** n -tého stupňa
- $\vec{p} \in \mathbb{R}^n$ je vektor koeficientov lineárnej časti funkcie f
- $D \subset \mathbb{R}^n$ je konvexná polyedrická množina v \mathbb{R}^n

Tri špeciálne prípady polyedrickej množiny D

$$D_1 = \{ \vec{x} : \mathbf{A} \cdot \vec{x} \leqq \vec{b}, \vec{x} \geqq \vec{0} \}$$

$$D_2 = \{ \vec{x} : \mathbf{A} \cdot \vec{x} = \vec{b}, \vec{x} \geqq \vec{0} \}$$

$$D_3 = \{ \vec{x} : \mathbf{A} \cdot \vec{x} = \vec{b} \}$$

kde $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{m \times n}$ a $\vec{b} \in \mathbb{R}^m$

- prípady množín D_2 a D_3 vieme **vhodnými dodatočnými podmienkami previesť** na problém pre prípad D_1

$$\mathbf{A} \cdot \vec{x} = \vec{b} \iff (\mathbf{A} \cdot \vec{x} \leqq \vec{b} \wedge \mathbf{A} \cdot \vec{x} \geqq \vec{b})$$

$$\mathbf{A} \cdot \vec{x} = \vec{b} \iff (\mathbf{A} \cdot \vec{x} \leqq \vec{b} \wedge -\mathbf{A} \cdot \vec{x} \leqq -\vec{b})$$

- stanovenie podmienok optimálnosti pre sústavu ohraničení v tvare D_1

Základný tvar úlohy **KP**

$$\begin{aligned} f(\vec{x}) = \vec{x}^\top \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p}^\top \cdot \vec{x} &\longrightarrow \min \\ \mathbf{A} \cdot \vec{x} &\leqq \vec{b} \\ \vec{x} &\geqq \vec{0} \end{aligned}$$

kde $\mathbf{C} \in \mathbb{R}^{n \times n}$ je symetrická pozitívne semidefinitná matica,
 $\vec{p} \in \mathbb{R}^n$, $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $\vec{b} \in \mathbb{R}^m$ a $\vec{x} = (x_1, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$

- podmienky optimálnosti Kuhna-Tuckera nám pomôžu pri hľadaní riešenia úlohy **KP**

- pri hľadaní viazaného extrému použijeme Lagrangeovu funkciu s multiplikátormi $\vec{u} \in \mathbb{R}^m$ a $\vec{w} \in \mathbb{R}^n$

$$L(\vec{x}, \vec{u}, \vec{w}) = \vec{x}^\top \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p}^\top \cdot \vec{x} + \vec{u}^\top \cdot (\mathbf{A} \cdot \vec{x} - \vec{b}) + \vec{w}^\top \cdot (-\vec{x})$$

- nakol'ko rozhodovacie premenné sú nezáporné, môžeme použiť zovšeobecnenú Lagrangeovu funkciu

$$L(\vec{x}, \vec{u}) = \vec{x}^\top \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p}^\top \cdot \vec{x} + \vec{u}^\top \cdot (\mathbf{A} \cdot \vec{x} - \vec{b}) \quad (L)$$

Postup na získanie Kuhnových-Tuckerových podmienok:

- na stanovenie Kuhnových-Tuckerových podmienok sú potrebné parciálne derivácie Lagrangeovej funkcie $L(\vec{x}, \vec{u})$

$$\frac{\partial L}{\partial u_i} = A_i \cdot \vec{x} - b_i \quad \text{pre } \forall i \in \{1, 2, \dots, m\}$$

$$\frac{\partial L}{\partial x_j} = 2 \cdot C_j \cdot \vec{x} + p_j + A_j^\top \cdot \vec{u} \quad \text{pre } \forall j \in \{1, 2, \dots, n\}$$

kde A_i zodpovedá i -temu riadku matice \mathbf{A} ; C_j zodpovedá j -temu riadku matice \mathbf{C} a A_j^\top zodpovedá j -temu riadku matice \mathbf{A}^\top

- pre vypočítané derivácie majú platiť podmienky komplementárnej rovnováhy

$$\frac{\partial L}{\partial x_j} \geq 0; \quad x_j \frac{\partial L}{\partial x_j} = 0; \quad x_j \geq 0 \quad \text{pre } \forall j \in \{1, 2, \dots, n\}$$

$$\frac{\partial L}{\partial u_i} \leq 0; \quad u_i \frac{\partial L}{\partial u_i} = 0; \quad u_i \geq 0 \quad \text{pre } \forall i \in \{1, 2, \dots, m\}$$

- z vypočítaných parciálnych derivácií dostávame

$$\begin{aligned} 2 \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p} + \mathbf{A}^T \cdot \vec{u} &\geqq \vec{0} \\ \vec{x}^T \cdot (2 \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p} + \mathbf{A}^T \cdot \vec{u}) &= \vec{0} \\ \mathbf{A} \cdot \vec{x} - \vec{b} &\leqq \vec{0} \\ \vec{u}^T \cdot (\mathbf{A} \cdot \vec{x} - \vec{b}) &= \vec{0} \\ \vec{x} &\geqq \vec{0} \\ \vec{u} &\geqq \vec{0} \end{aligned}$$

- zavedením vhodných substitúcií, t.j. nových premenných
 $\vec{v} \in \mathbb{R}^n$ a $\vec{y} \in \mathbb{R}^m$ v tvare

$$\begin{aligned}\vec{v} &= 2 \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p} + \mathbf{A}^\top \cdot \vec{u} \\ \vec{y} &= -\mathbf{A} \cdot \vec{x} + \vec{b}\end{aligned}$$

a následnom dosadení dostávame

$$\begin{aligned}2 \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \vec{p} + \mathbf{A}^\top \cdot \vec{u} &= \vec{v} \geqq \vec{0} \\ x_j \cdot v_j &= 0 \quad \text{pre } \forall j \in \{1, 2, \dots, n\} \\ \vec{x} &\geqq \vec{0} \\ \mathbf{A} \cdot \vec{x} - \vec{b} &= -\vec{y} \leqq \vec{0} \\ u_i \cdot y_i &= 0 \quad \text{pre } \forall i \in \{1, 2, \dots, m\} \\ \vec{u} &\geqq \vec{0}\end{aligned}$$

- a po malých úpravách sústavu rovníc, ktorú nazývame **Kuhnove-Tuckerove podmienky**

Kuhnove-Tuckerove podmienky pre úlohu **KP** v tvare D_1

$$-2 \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} - \mathbf{A}^\top \cdot \vec{u} + \vec{v} = \vec{p}$$

$$\mathbf{A} \cdot \vec{x} + \vec{y} = \vec{b}$$

$$x_j \cdot v_j = 0 \quad \text{pre } \forall j \in \{1, 2, \dots, n\}$$

$$u_i \cdot y_i = 0 \quad \text{pre } \forall i \in \{1, 2, \dots, m\}$$

$$\vec{x}, \vec{y}, \vec{u}, \vec{v} \geqq \vec{0}$$

- autormi sú Mike C. Shetty a Carlton E. Lemke (1962)
- algoritmus (Shetty-Lemke) pozostáva z troch krokov:
 - K0: (**Inicializačná fáza**) - podmienky optimálnosti Kuhna-Tuckera upravíme o **parameter μ** s príslušnými koeficientami

$$-2 \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} - \mathbf{A}^\top \cdot \vec{u} + \vec{v} + \vec{q} \cdot \boldsymbol{\mu} = \vec{p}$$

$$\mathbf{A} \cdot \vec{x} + \vec{y} + \vec{t} \cdot \boldsymbol{\mu} = \vec{b}$$

$$\vec{x}^\top \cdot \vec{v} = 0$$

$$\vec{y}^\top \cdot \vec{u} = 0$$

$$\vec{x}, \vec{y}, \vec{u}, \vec{v} \geqq \vec{0}$$

kde vektory $\vec{q} \in \mathbb{R}^n$ a $\vec{t} \in \mathbb{R}^m$ sú definované nasledovne:

$$q_j = \begin{cases} -1 & \text{ak } p_j < 0 \\ 0 & \text{ak } p_j \geq 0 \end{cases} \quad (\vec{q})$$

$$t_i = \begin{cases} -1 & \text{ak } b_i < 0 \\ 0 & \text{ak } b_i \geq 0 \end{cases} \quad (\vec{t})$$

- K1: (Fáza riešenia) - riešeniu danej sústavy rovníc zodpovedá simplexová tabuľka

B	$\vec{p} \vec{b}$	\vec{x}	\vec{u}	\vec{v}	\vec{y}	μ
\vec{v}	\vec{p}	$-2 \cdot \mathbf{C}$	$-\mathbf{A}^\top$	E	0	\vec{q}
\vec{y}	\vec{b}	A	0	0	E	\vec{t}

- východiskové bázické riešenie je v tvare

$$\vec{x} = \vec{0}, \vec{u} = \vec{0}$$

$$\vec{v} = \vec{p}, \vec{y} = \vec{b}, \mu = 0$$

Následne overíme:

- (1) ak $\vec{v} \geq \vec{0}$ a $\vec{y} \geq \vec{0}$, tak vektor $\vec{x} = \vec{0}$ je optimálnym riešením úlohy
- (2) inak realizujeme elementárnu zmenu bázy, pri ktorej sa vedúcim stĺpcom stáva stĺpec reprezentovaný premennou μ a vedúci riadok je určený minimálnym prvkom pravej strany ohraničení; **pokračujeme pokiaľ premenná μ nevystúpi z bázy**
 - nezápornosť vektorov \vec{x} , \vec{y} , \vec{u} a \vec{v} garantuje kritérium prípustnosti riešenia pri primárnom riešení simplexovej metódy

- K2: (**Pravidlo výpočtu**) - úlohu riešime pomocou simplexového algoritmu s dodatočnými pravidlami pre vstup premenných do bázy
 - (1) ak z bázy vystúpila v $(k - 1)$ -ej iterácii premenná x_j , tak v aktuálnej k -ej iterácii vstúpi do bázy premenná v_j
 - (2) ak z bázy vystúpila v $(k - 1)$ -ej iterácii premenná v_j , tak v aktuálnej k -ej iterácii vstúpi do bázy premenná x_j
 - (3) ak z bázy vystúpila v $(k - 1)$ -ej iterácii premenná y_i , tak v aktuálnej k -ej iterácii vstúpi do bázy premenná u_i
 - (4) ak z bázy vystúpila v $(k - 1)$ -ej iterácii premenná u_i , tak v aktuálnej k -ej iterácii vstúpi do bázy premenná y_i

- autorom je Philip Wolfe (1956) a metóda je rozpracovaná v závislosti od vlastností účelovej funkcie v dvoch variantoch:

(1) - špeciálny prípad, tzv. **krátky tvar Wolfeho metódy**

- tento variant umožňuje riešiť úlohy, v ktorých **matica C je pozitívne definitná alebo vektor \vec{p} je nulový**
- v praxi platí, že krátky tvar Wolfeho metódy konverguje v mnohých prípadoch, aj keď matica C je len pozitívne semidefinitná a vektor \vec{p} je nenulový; teoreticky je však možné konvergenciu zaručiť len pri splnení vyššie uvedených predpokladov

(2) - všeobecný prípad, tzv. **dlhý tvar Wolfeho metódy**

- tento tvar je možné použiť bez vyššie uvedených obmedzení

- algoritmus (Wolfe v krátkom tvaru) pozostáva z piatich krokov:

- K0: (**Inicializačná fáza**) - nájdeme prípustnú bázu
 $B \subset \{x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_m\}$ pre nezáporné riešenie sústavy $\mathbf{A} \cdot \vec{x} + \vec{y} = \vec{b}$; ak takáto primárne prípustná báza neexistuje, tak chod' na krok K3
- K1: (**Fáza riešenia**) - zostavíme pomocnú úlohu pre **vektor parametrov** $\vec{w} = (w_1, \dots, w_n)^\top$

$$\sum_{i=1}^n w_i \rightarrow \min$$

$$\mathbf{A} \cdot \vec{x} + \vec{y} = \vec{b}$$

$$2 \cdot \mathbf{C} \cdot \vec{x} + \mathbf{A}^\top \cdot \vec{u} - \vec{v} + \mathbf{D} \cdot \vec{w} = -\vec{p}$$

$$\vec{x}, \vec{y}, \vec{u}, \vec{v} \geq \vec{0}$$

kde $D = (d_{i,j})_{n,n}$ je diagonálna matica definovaná nasledovne:

$$d_{k,k} = \begin{cases} -1 & \text{ak } 2 \sum_{j=1}^n c_{kj} \cdot x_j(\mathbf{B}) > -p_k \\ 1 & \text{ak } 2 \sum_{j=1}^n c_{kj} \cdot x_j(\mathbf{B}) \leq -p_k \end{cases} \quad (\mathcal{D})$$

- položíme $L_0 = \mathbf{B} \cup \{w_1, \dots, w_n\}$ a L_0 bude prípustnou bázou takto zostavenej úlohy; pokračujeme pokiaľ všetky premenné vektora \vec{w} nevystúpia z bázy

- K2: ([Pravidlo výpočtu](#)) - úlohu riešime pomocou simplexového algoritmu s dodatočnými pravidlami pre vstup premenných do bázy
 - (1) ak $z_{x_j} - c_{x_j} > 0$ a v_j nie je bázická premenná, tak x_j môže vstupovať do bázy
 - (2) ak $z_{v_j} - c_{v_j} > 0$ a x_j nie je bázická premenná, tak v_j môže vstupovať do bázy
 - (3) ak $z_{y_i} - c_{y_i} > 0$ a u_i nie je bázická premenná, tak y_i môže vstupovať do bázy
 - (4) ak $z_{u_i} - c_{u_i} > 0$ a y_i nie je bázická premenná, tak u_i môže vstupovať do bázy

- za počiatočnú bázu simplexového algoritmu vezmeme L_0 a takto upravený algoritmus skončí po konečnom počte krokov; označme konečnú nájdenú bázu L_{kon}

- (1) ak $\sum_{i=1}^m u_j(L_{\text{kon}}) > 0$, tak prejdeme na krok K4
 - (2) ak $\sum_{i=1}^m u_j(L_{\text{kon}}) = 0$, tak prejdeme na krok K5
- K3: ([Ukončenie algoritmu](#)) - úloha nemá prípustné riešenie
 - K4: ([Ukončenie algoritmu](#)) - komponenty bázického riešenia $x(L_{\text{kon}})$ sú optimálne riešenia úlohy
 - K5: ([Ukončenie algoritmu](#)) - algoritmus nenašiel optimálne riešenie úlohy