



УНИВЕРЗИТЕТ У БЕОГРАДУ  
ФАКУЛТЕТ ОРГАНИЗАЦИОНИХ НАУКА

| Радна<br>недеља | Тематска целина                   |  | Циљ   |
|-----------------|-----------------------------------|--|---|
| 13.             | <b>5. Нелинеарно програмирање</b> |  | Упознавање са основним моделима нелинеарног програмирања и методама за њихово решавање                            |
|                 | Тематска<br>јединица              | <b>5.6 Методе казнених функција</b>                    | Овладавање методама спољашњих и унутрашњих казнених функција за решавање општег проблема нелинеарног програмирања |
|                 |                                   | <b>5.7 Приближне методе за нелинеарно програмирања</b> | Упознавање са неким од нумеричких метода за решавање проблема нелинеарног програмирања                            |

| Радна<br>недеља | Тематска<br>јединица              | ЦИЉ УЧЕЊА   |
|-----------------|-----------------------------------|---|
| 13.             | 5. 6. Методе казнених<br>функција | Овладавање методама спољашњих и<br>унутрашњих казнених функција за решавање<br>општег проблема нелинеарног програмирања |

**НАСТАВНИ МЕТОД: ПРЕДАВАЊЕ**

## METODE KAZNENIH FUNKCIJA

**Ideja:** Dat je problem

$$\begin{aligned} \text{(NLP)} \quad & \min f(x) \\ & g_i(x) \leq 0, \quad i = 1, \dots, m \end{aligned}$$

Ako se uvede beskonačna kazna  $q(x)$  za napuštanje dopustivog skupa  $X$ :

$$q(x) = \begin{cases} 0 & x \in X \\ +\infty & x \notin X \end{cases}$$

problem (NLP) se može zameniti problemom bezuslovne optimizacije

$$\begin{aligned} \text{(BO)} \quad & \min F(x) = f(x) + q(x) \\ & x \in R^n \end{aligned}$$

S obzirom da se ne može računati sa  $\infty$ , kazna se  $q(x)$  aproksimira nizom kaznenih funkcija  $q_k(x)$ ,  $k = 1, 2, \dots$

Dve vrste kaznenih funkcija  $q_k(x)$ :

*Spoljašnje kaznene funkcije:* aproksimacija spolja

*Unutrašnje kaznene funkcije:* aproksimacija iznutra.

## Metoda spoljašnjih kaznenih funkcija

Niz funkcija  $q_k : R^n \rightarrow R$ ,  $k = 1, 2, \dots$ , je niz spoljašnjih kaznenih funkcija za problem (NLP) ako za svako  $k$  važi

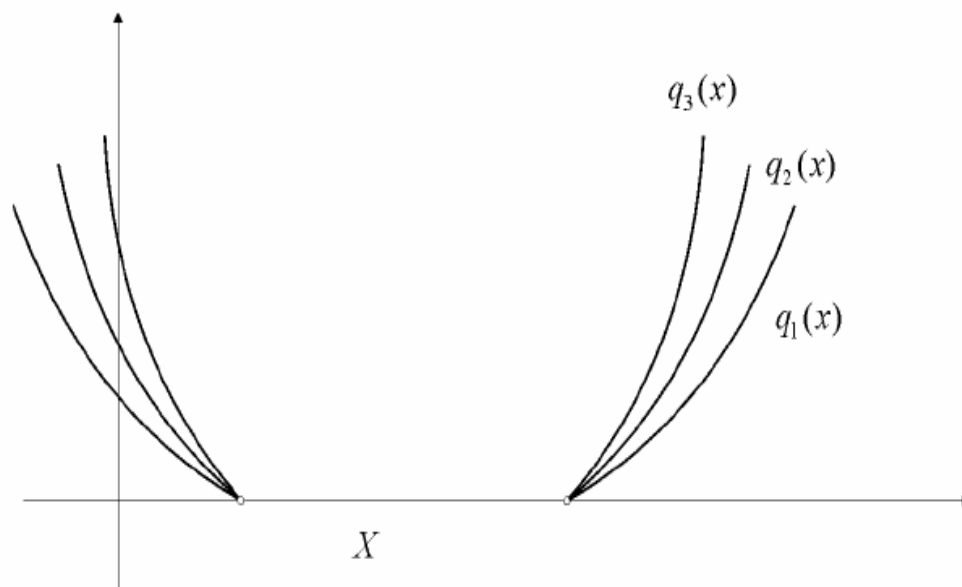
(i)  $q_k(x) = 0$ ,  $x \in X$

(ii)  $q_k(x) > 0$ ,  $x \notin X$

(iii)  $q_{k+1}(x) > q_k(x)$ ,  $x \notin X$

(iv)  $q_k(x) \rightarrow \infty$ ,  $k \rightarrow \infty$ ,  $x \notin X$

Geometrijska interpretacija niza spoljašnjih kaznenih funkcija  $\{q_k(x)\}$  data je na slici:



Problemu (NLP) se pridružuje niz problema bezuslovne optimizacije

$$(\text{BO}_k) \quad \min_{x \in R^n} F_k(x) = f(x) + q_k(x)$$

Neka je sa  $x^k$  označeno optimalno rešenje problema  $(\text{BO}_k)$ .

Pod odgovarajućim pretpostavkama se može pokazati da  $x^k \rightarrow x^*$ ,  $k \rightarrow \infty$ ,  
gde je  $x^*$  optimalno rešenje problema (NLP)

**Napomena 1.** Ako za neko  $k$  važi  $x^k \in X$ , tada je  $x^k$  optimalno rešenje problema (NLP), tj.  $x^* = x^k$ .



## Алгоритам 1 (Метода спољашњих казених функција).

**Корак 0:** Изабрати низ  $\{q_k\}$

**Корак 1:**  $k = 1$

**Корак 2:** Реšити problem( $BO_k$ ) и означи́ти његово решење са  $x^k$ .

**Корак 3:** Ако  $x^k \in X$ , STOP (  $x^* = x^k$  )

У супротном,  $k = k + 1$  и ићи на Корак 2

## Izbor niza spoljašnjih kaznenih funkcija.

Najčešće:  $q_k(x) = t_k \sum_{i=1}^m \max\{0, g_i(x)\}^2$

gde je  $\{t_k\}$  monotonno rastući niz,  $t_k \rightarrow \infty$ ,  $k \rightarrow \infty$ .

Ako u (NLP) učestvuju i jednačine  $h_i(x) = 0, i = 1, \dots, r$ , može se uzeti

$$q_k(x) = t_k \left( \sum_{i=1}^m \max\{0, g_i(x)\}^2 + \sum_{i=1}^r (h_i(x))^2 \right)$$

**Primer 1.** Dat je problem

$$\begin{aligned} \min \quad & x^2 - 6x \\ & x \leq 2. \end{aligned}$$

Lako se može videti da je rešenje  $x^* = 2$ . Potražimo to rešenje metodom spoljašnjih kaznenih funkcija.

Neka je  $q_k(x) = t_k \max\{0, x - 2\}^2$ , i neka  $t_k \rightarrow +\infty$ ,  $k \rightarrow \infty$ .

Tada je  $F_k(x) = x^2 - 6x + t_k \max\{0, x - 2\}^2$ .

Potražimo  $x^k$  kao rešenje problema bezuslovne minimizacije funkcije  $F_k(x) = x^2 - 6x + t_k \max\{0, x - 2\}^2$ .

Problem ćemo rešiti analitički. Razlikujemo dva slučaja:

1.  $x - 2 \leq 0$ , tj.  $\max\{0, x - 2\} = 0$ . Tada je

$$F_k(x) = x^2 - 6x, \quad F'_k(x) = 2x - 6 = 0,$$

odakle je  $x = 3$ , što odbacujemo jer ne zadovoljava uslov  $x \leq 2$ .

2.  $x - 2 \geq 0$ , tj.  $\max \{0, x - 2\} = x - 2$ . Tada je

$$F_k(x) = x^2 - 6x + t_k(x - 2)^2, \quad F'_k(x) = 2x - 6 + 2t_k(x - 2) = 0,$$

odakle je  $x = \frac{4t_k + 6}{2t_k + 2}$ . Kako ovo rešenje zadovoljava uslov  $x \geq 2$ , ono predstavlja rešenje  $x^k$ .

S obzirom da je  $\lim_{k \rightarrow \infty} t_k = \infty$ , tada  $\lim_{k \rightarrow \infty} x^k = \lim_{k \rightarrow \infty} \frac{4 + \frac{6}{t_k}}{2 + \frac{2}{t_k}} = 2$ .

## Metoda unutrašnjih kaznenih funkcija

Neka je sa  $\overset{o}{X}$  označena *unutrašnjost* dopustivog skupa  $X$  (tj. oko svake tačke u  $\overset{o}{X}$  postoji sferna okolina koja je čitava sadržana u  $X$ ), a sa  $\partial X$  njegova *granica* ( $\partial X = X \setminus \overset{o}{X}$ ).

Niz funkcija  $q_k(x) : \overset{o}{X} \rightarrow R$ ,  $k = 1, 2, \dots$  je *niz unutrašnjih kaznenih funkcija* za problem (NLP) ako za svako  $k$  važi

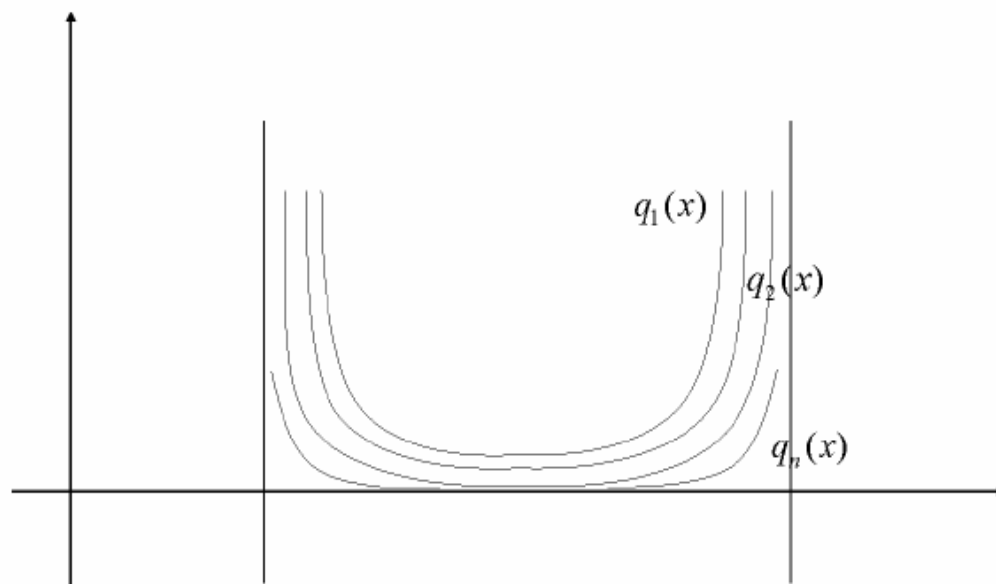
$$(i) \quad |q_{k+1}(x)| < |q_k(x)|, \quad x \in \overset{o}{X}$$

$$(ii) \quad q_k(x) \rightarrow 0, \quad k \rightarrow \infty, \quad x \in \overset{o}{X}$$

$$(iii) \quad q_k(x_j) \rightarrow \infty, \quad j \rightarrow \infty, \quad \text{za svaki niz } \{x_j\} \subset \overset{o}{X} \text{ takav da} \\ x_j \rightarrow \hat{x} \in \partial X, \quad j \rightarrow \infty.$$



Geometrijska interpretacija niza unutrašnjih kaznenih funkcija  $\{q_k\}$  data je na slici.



Problemu (NLP) se pridružuje niz problema

$$(P_k) \quad \min_{x \in \overset{o}{X}} F_k(x) = f(x) + q_k(x)$$

Neka je sa  $x^k$  označeno rešenje problema  $(P_k)$ .

Pod odgovarajućim pretpostavkama se može pokazati da  $x^k \rightarrow x^*$ ,  $k \rightarrow \infty$ ,  
gde je  $x^*$  rešenje (NLP)

**Napomena 2:**  $(P_k)$  se može rešavati približnim metodama bezuslovne optimizacije, jer se izlazak iz dopustivog skupa sprečava “barijerom”-kaznena funkcija raste pri približavanju granici.



**Алгоритам 2 (Метода унутрашњих казених функција).**

**Корак 0:** Изабрати низ  $\{q_k(x)\}$

**Корак 1:**  $k = 1$

**Корак 2:** Решити  $(P_k)$  и označiti njegovo rešenje sa  $x^k$

**Корак 3:**  $k = k + 1$ , ići na Корак 2.

**Напомена 3.** Ова метода се може применити само ако је унутрашњост допустивог скупа проблем (NLP) непразна, тј.  $\overset{o}{X} \neq \emptyset$ .

## Izbor niza unutrašnjih kaznenih funkcija

Najčešće: 
$$q_k(x) = -\frac{1}{t_k} \sum_{i=1}^m \ln(-g_i(x))$$

gde je  $\{t_k\}$  monotonno rastući niz,  $t_k \rightarrow \infty$ ,  $k \rightarrow \infty$ .

Ako u definiciji (NLP) učestvuju i jednačine, metoda unutrašnjih kaznenih funkcija *nije primenljiva*, osim u slučaju kada se radi o linearnim jednačinama (na primer, u slučaju linearnog programiranja).

**Primer 2.** Razmotrimo problem iz Primera 1:

$$\begin{aligned} \min x^2 - 6x \\ x \leq 2 \end{aligned}$$

Rešimo ovaj problem metodom unutrašnjih funkcija.

Neka je  $q_k(x) = -\frac{1}{t_k} \ln(2 - x)$ . Tada je

$$F_k(x) = x^2 - 6x - \frac{1}{t_k} \ln(2 - x), \text{ gde je } \overset{o}{X} = (-\infty, 2).$$

Treba naći minimum funkcije  $F_k(x) = x^2 - 6x - \frac{1}{t_k} \ln(2 - x)$

na skupu  $\overset{o}{X} = (-\infty, 2)$ . Ponovo zadatak rešavamo analitičkim putem:

$$F'_k(x) = 2x - 6 + \frac{1}{t_k(2 - x)} = 0 \quad .$$

Oдавде sledi kvadratna jednačina  $2t_k x^2 - 10t_k x + 12t_k - 1 = 0$

odakle je

$$x_{1,2} = \frac{10t_k \pm \sqrt{4t_k^2 + 8t_k}}{4t_k} = \frac{10 \pm \sqrt{4 + 8/t_k}}{4} \quad .$$

S obzirom da je  $x_1 > 2$  sledi da  $x_1 \notin \overset{o}{X}$ , pa ga odbacujemo i  $x^k = x_2$ , tj.

$$x^k = \frac{10 - \sqrt{4 + \frac{8}{t_k}}}{4} \rightarrow 2, \quad k \rightarrow \infty \quad .$$

## ПИТАЊА:

1. Објаснити главну идеју метода казнених функција.
2. Навести кораке методе спољашњих функција.
3. Навести кораке методе унутрашњих функција.



УНИВЕРЗИТЕТ У БЕОГРАДУ  
ФАКУЛТЕТ ОРГАНИЗАЦИОНИХ НАУКА