

# Modely a metódy lineárneho a celočíselného programovania

(Tézy k prednáške č. 3)

Téma prednášky

## Teória duality

**Prof. Dr. Michal Fendek**

**Katedra operačného výskumu a ekonometrie**

**Ekonomická univerzita Bratislava**

**Dolnozemská 1**

**852 35 Bratislava**

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Teória duality

### Príklad:

- Preskúmame firmu, ktorá má vo výrobnom programe definované dva výrobky:  $P_1$  a  $P_2$ .
- Pri výrobe využíva firma dva výrobné faktory: PF1 A PF2.
- Informácie o normách spotreby jednotlivých výrobných faktorov, o disponibilných zásobách jednotlivých výrobných faktorov a o trhových cenách výrobkov sú uvedené v nasledujúcej tabuľke

### TABUĽKA

	Produkt P1	Produkt P2	Kapacita
Výrobný faktor PF1	2	1	7
Výrobný faktor PF2	3	2	11
Cena	8	5	

**Primárny problém** – optimálna výrobná stratégia firmy  $(x_1, x_2)$  maximalizujúca výnosy z predaja produkcie

$$f(x_1, x_2) = 8x_1 + 5x_2 \rightarrow \max$$

**Pri ohraničeniach**

$$2x_1 + x_2 \leq 7$$

$$3x_1 + 2x_2 \leq 11$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

**Duálny problém** – optimálna marketingová stratégia **konkurenčnej firmy**, ktorá ma ambíciu sa na trhu monopolizovať a chce teda za **tieňové ceny**  $(u_1, u_2)$  odkúpiť od pôvodnej firmy jej zdroje v celých objemoch

$$g(u_1, u_2) = 7u_1 + 11u_2 \rightarrow \min$$

**Pri ohraničeniach**

$$2u_1 + 3u_2 \geq 8$$

$$u_1 + 2u_2 \geq 5$$

$$u_1, u_2 \geq 0$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Primárno – Duálne úlohy

### Symetrická dualita

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \rightarrow \max$$

p.o.

$$\mathbf{Ax} \leq \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

kde

$$\mathbf{A} \in R^{m \times n}, \mathbf{x}, \mathbf{c} \in R^n, \mathbf{b} \in R^m$$

$$g(\mathbf{u}) = \mathbf{u}^T \mathbf{b} \rightarrow \min$$

p.o.

$$\mathbf{u}^T \mathbf{A} \geq \mathbf{c}^T$$

$$\mathbf{u} \geq \mathbf{0}$$

kde

$$\mathbf{A} \in R^{m \times n}, \mathbf{c} \in R^n, \mathbf{b}, \mathbf{u} \in R^m$$

### Nesymetrická dualita

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \rightarrow \max$$

p.o.

$$\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

kde

$$\mathbf{A} \in R^{m \times n}, \mathbf{x}, \mathbf{c} \in R^n, \mathbf{b} \in R^m$$

$$g(\mathbf{u}) = \mathbf{u}^T \mathbf{b} \rightarrow \min$$

p.o.

$$\mathbf{u}^T \mathbf{A} \geq \mathbf{c}^T$$

$$u_i \in (-\infty, \infty), i = 1, \dots, m$$

kde

$$\mathbf{A} \in R^{m \times n}, \mathbf{c} \in R^n, \mathbf{b}, \mathbf{u} \in R^m$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Všeobecné pravidlá pre konštrukciu dvojice primárno – duálnych úloh LP

Primárna úloha		Duálna úloha	
Typ účelovej funkcie		Typ účelovej funkcie	
max (min)		min (max)	
Typ i-teho ohraničenia		Typ i-tej duálnej premennej	
max	min	min	max
$\leq$		$u_i \geq 0$	$u_i \leq 0$
$\geq$		$u_i \leq 0$	$u_i \geq 0$
$=$		$u_i$ voľná	
Typ j-tej primárnej premennej		Typ j-teho ohraničenia	
max	min	min	max
$x_j \geq 0$		$\geq$	$\leq$
$x_j \leq 0$		$\leq$	$\geq$
$x_j$ voľná		$=$	

## Všeobecné pravidlá pre konštrukciu dvojice primárno – duálnych úloh LP

### Príklad č.1

Formulujte duálnu úlohu k nasledovnej úlohe LP

$$f(\mathbf{x}) = 3x_1 - x_2 + 5x_3 + 3x_4 \rightarrow \max$$

pri ohraničeniach

$$2x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 \leq 5$$

$$3x_1 + x_2 + x_4 \geq 9$$

$$2x_1 + x_3 + 2x_4 = 9$$

$$x_1, x_2 \geq 0, x_3 \leq 0, x_4 - \text{voľná}$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

Skúmame dvojicu symetricky duálnych úloh

$$\{\text{PU}\}: \max \{ f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \mid \mathbf{A}\mathbf{x} \leq \mathbf{b}, \mathbf{x} \geq \mathbf{0}, \mathbf{A} \in R^{m \times n}, \mathbf{x}, \mathbf{c} \in R^n, \mathbf{b} \in R^m \}$$

$$\{\text{DU}\}: \min \{ g(\mathbf{u}) = \mathbf{u}^T \mathbf{b} \mid \mathbf{u}^T \mathbf{A} \geq \mathbf{c}^T, \mathbf{u} \geq \mathbf{0}, \mathbf{A} \in R^{m \times n}, \mathbf{c} \in R^n, \mathbf{b}, \mathbf{u} \in R^m \}$$

Poznámka: Výpočet optimálneho riešenia  $\{\text{PU}\}$  a  $\{\text{DU}\}$

$$\begin{aligned} \mathbf{u}^T \mathbf{A} &\geq \mathbf{c}^T \\ \mathbf{u}^T \mathbf{B} &= \mathbf{c}_B^T \\ \mathbf{u}^T &= \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}^{-1} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{r}^T &= \mathbf{c}^T - \mathbf{z}^T = \mathbf{c}^T - \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}^{-1} \mathbf{A} \\ \mathbf{r}_B^T &= \mathbf{c}_B^T - \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}^{-1} \mathbf{B} = \mathbf{c}_B^T - \mathbf{u}^T \mathbf{B} \\ \mathbf{r}_E^T &= \mathbf{c}_E^T - \mathbf{c}_E^T \mathbf{E}^{-1} \mathbf{E} = \mathbf{c}_E^T - \mathbf{u}^T \mathbf{E} \\ \mathbf{r}_E^T &= \mathbf{c}_E^T - \mathbf{u}^T \\ \mathbf{u}^T &= \mathbf{c}_E^T - \mathbf{r}_E^T = \mathbf{0} - \mathbf{r}_E^T \\ \mathbf{u}^T &= -\mathbf{r}_E^T \end{aligned}$$

## Príklad – primárna úloha

$$PÚ - OR: (x_1^*, x_2^*) = (3, 1); f(x_1^*, x_2^*) = 29$$

$$f(x_1, x_2) = 8x_1 + 5x_2 \rightarrow \max$$

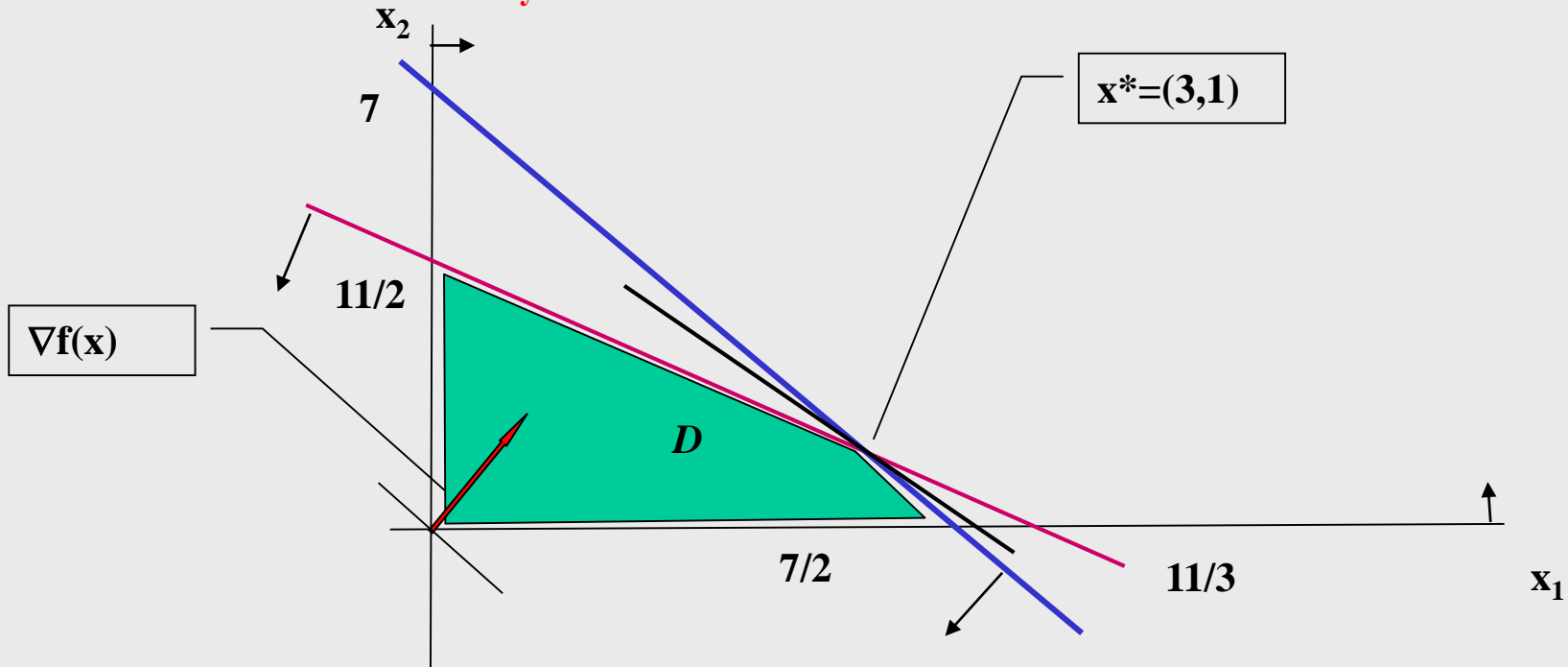
p.o.

$$2x_1 + x_2 \leq 7$$

$$3x_1 + 2x_2 \leq 11$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

## Grafické riešenie úlohy





# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Príklad duálna úloha

$$g(u_1, u_2) = 7u_1 + 11u_2 \rightarrow \max$$

p.o.

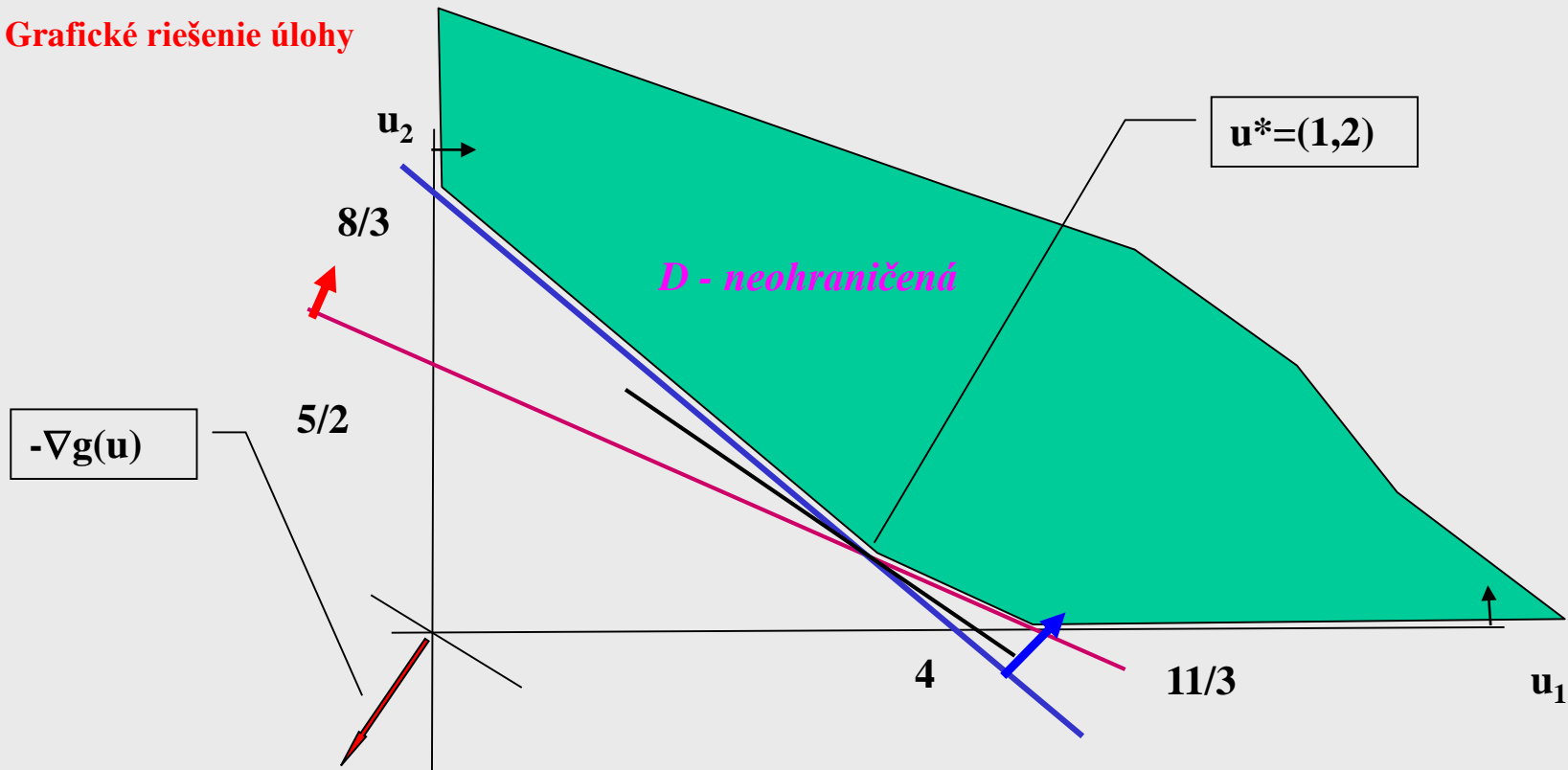
$$2u_1 + 3u_2 \geq 8$$

$$u_1 + 2u_2 \geq 5$$

$$u_1, u_2 \geq 0$$

$$DÚ - OR: (u_1^*, u_2^*) = (1, 2); g(u_1^*, u_2^*) = 29$$

## Grafické riešenie úlohy



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Riešenie

Tab.1

$f(x_1, x_2)$		8	5	0	0	
$\mathbf{x}_B$	$\mathbf{c}_B$	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$\mathbf{b}$
$\leftarrow s_1$	0	2•	1	1	0	7
$s_2$	0	3	2	0	1	11
$r_j$		8↑	5	0	0	0

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 & 0 \\ 3 & 2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} 7 \\ 11 \end{pmatrix} \quad \mathbf{c}^T = (8 \quad 5)$$

Východiskové prípustné bázické riešenie VPBR:

$$\mathbf{B} = (\mathbf{A}_3, \mathbf{A}_4) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2) = (0 \quad 0 \quad 7 \quad 11)$$

$$f(x_1, x_2) = 0$$

$$(r_j) = \begin{pmatrix} 8 \\ \uparrow \\ \downarrow \\ \max \end{pmatrix} \sim \leq 0$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## 1. Iteration

**Tab.2**

$f(x_1, x_2)$		8	5	0	0	
$\mathbf{x}_B$	$\mathbf{c}_B$	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$\mathbf{b}$
$x_1$	8	1	1/2	1	0	7/2
$\leftarrow s_2$	0	0	1/2 •	-3/2	1	1/2
$r_j$		0	1 ↑	-8	0	28

Prípustné bázičné riešenie po prvej iterácii:

$$\mathbf{B} = (\mathbf{A}_1, \mathbf{A}_4) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2) = (7/2 \quad 0 \quad 0 \quad 1/2)$$

$$f(x_1, x_2) = 28$$

$$(r_j) = \begin{pmatrix} 0 & \underset{\text{max}}{1} & -8 & 0 \end{pmatrix} \approx \leq 0$$

## 2. Iterácia

**Tab.3**

	$f(x_1, x_2)$	8	5	0	0	
$\mathbf{x}_B$	$\mathbf{c}_B$	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$\mathbf{b}$
$x_1$	8	1	0	2	-1	3
$x_2$	5	0	1	-3	2	1
$r_j$		0	0	-1	-2	29

Optimálne bázické prípustné riešenie po 2. iterácii:

$$\mathbf{B} = (\mathbf{A}_1, \mathbf{A}_2) \quad \mathbf{x}^* = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2) = (3 \quad 1 \quad 0 \quad 0) \quad \mathbf{u}^* = -\mathbf{r}_E = (1 \quad 2)$$

$$f(x_1^*, x_2^*) = 29$$

$$g(u_1^*, u_2^*) = 1 \times 7 + 2 \times 11 = 29$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Slabá veta o dualite

Ak vektor  $\mathbf{x}$  je prípustné riešenie  $\{\text{PU}\}$  a vektor  $\mathbf{u}$  je prípustné riešenie  $\{\text{DU}\}$ .  
Potom pre hodnoty ich účelových funkcií platí

$$\max f(\mathbf{x}) \leq \min g(\mathbf{u})$$

### Dôkaz:

Nech  $\mathbf{x}$  je prípustné riešenie  $\{\text{PU}\}$

$\mathbf{u}$  je prípustné riešenie  $\{\text{DU}\}$

$$\begin{array}{l} \mathbf{Ax} \leq \mathbf{b} \quad | \mathbf{u}_L^T \\ \mathbf{u}^T \mathbf{Ax} \leq \mathbf{u}^T \mathbf{b} \\ \mathbf{u}^T \mathbf{Ax} \leq g(\mathbf{u}) \end{array}$$

$$\begin{array}{l} \mathbf{u}^T \mathbf{A} \geq \mathbf{c}^T \quad | \mathbf{x}_P \\ \mathbf{u}^T \mathbf{Ax} \geq \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \mathbf{u}^T \mathbf{Ax} \geq f(\mathbf{x}) \end{array}$$

$$f(\mathbf{x}) \leq \mathbf{u}^T \mathbf{Ax} \leq g(\mathbf{u})$$

## Silná veta o dualite

Ak jedna z dvojice duálnych úloh  $\{PU\}$ , resp.  $\{DU\}$  má optimálne riešenie, potom aj úloha k nej duálna má optimálne riešenie a pre hodnoty ich účelových funkcií platí

$$f(\mathbf{x}^*) = g(\mathbf{u}^*)$$

**Dôkaz:**

$$\begin{aligned} \exists OR: \mathbf{B}^* &\Rightarrow \mathbf{x}_B = \mathbf{B}^{*-1} \mathbf{b} \in D \\ \Rightarrow \mathbf{r} = \mathbf{c}^T - \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}^{*-1} \mathbf{A} &\leq \mathbf{0} \\ \mathbf{r} = \mathbf{c}^T - \mathbf{u}^T \mathbf{A} &\leq \mathbf{0} \dots \mathbf{u}: PR \ DU \\ \wedge \mathbf{u}^T = \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}^{*-1} &\dots \mathbf{u}: OR \ DU \end{aligned}$$

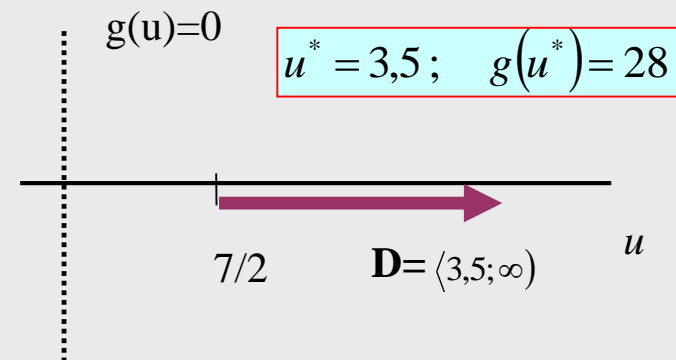
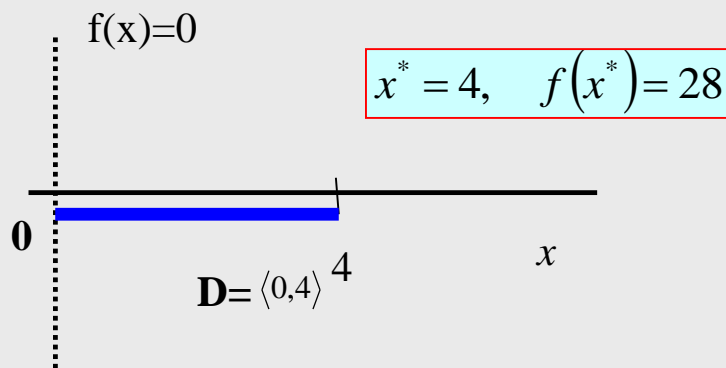
$$\begin{aligned} f(\mathbf{x}^*) &= f(\mathbf{x}_B^*) = \mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B^* \\ \mathbf{c}_B^T \mathbf{x}_B^* &= \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}^{-1*} \mathbf{b} = \mathbf{u}^{T*} \mathbf{b} = g(\mathbf{u}^*) \\ \Rightarrow \\ f(\mathbf{x}^*) &= g(\mathbf{u}^*) \\ q.e.d \end{aligned}$$

## Vzťahy medzi riešeniami dvojice duálnych úloh LP

I. Existuje OR {PU}  $\mathbf{x}^*$  a OR {DU}  $\mathbf{u}^*$ , pričom pre hodnoty ich účelových funkcií platí

$$f(\mathbf{x}^*) = g(\mathbf{u}^*)$$

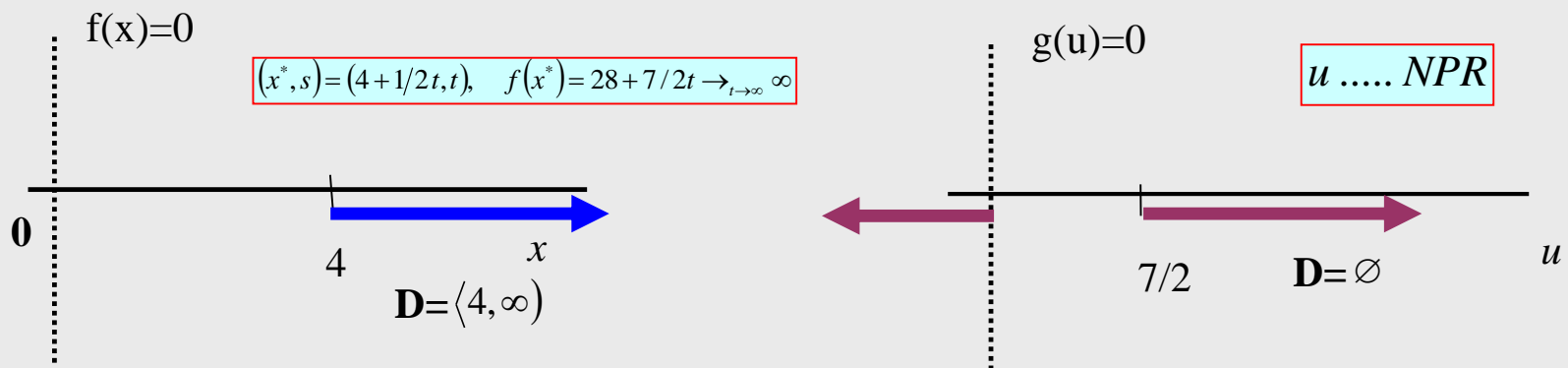
PU	DU
$f(x) = 7x \rightarrow \max$	$g(u) = 8u \rightarrow \min$
<i>p.o.</i>	<i>p.o.</i>
$2x \leq 8$	$2u \geq 7$
$x \geq 0$	$u \geq 0$



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

II. Existuje PR {PU}  $x$  ale účelová funkcia je na množine prípustných riešení zhora neohraničená. Potom {DU} nemá prípustné riešenie

<i>PU</i>	<i>DU</i>
$f(x) = 7x \rightarrow \max$	$g(u) = 8u \rightarrow \min$
<i>p.o.</i>	<i>p.o.</i>
$2x \geq 8$	$2u \geq 7$
$x \geq 0$	$u \leq 0$



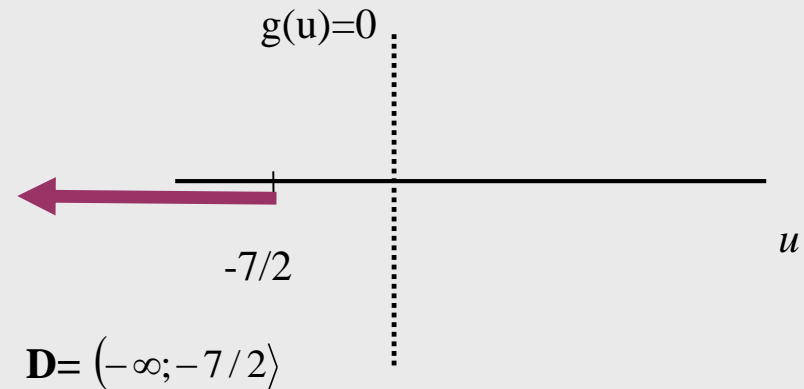
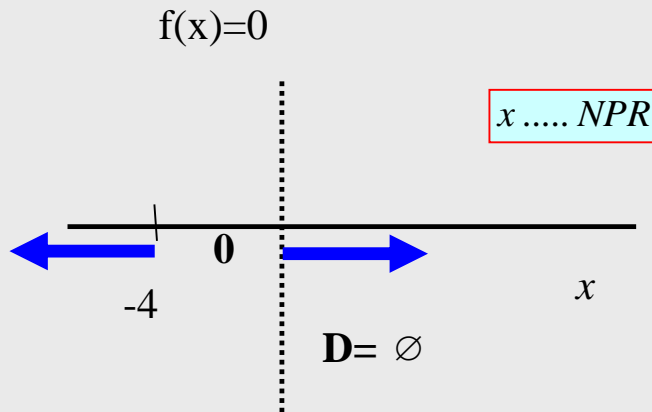


# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

III. Existuje PR  $\{DU\}$   $u$  ale účelová funkcia je na množine prípustných riešení zdola neohraničená. Potom  $\{PU\}$  nemá prípustné riešenie

<i>PU</i>	<i>DU</i>
$f(x) = 7x \rightarrow \max$	$g(u) = 8u \rightarrow \min$
<i>p.o.</i>	<i>p.o.</i>
$-2x \geq 8$	$-2u \geq 7$
$x \geq 0$	$u \leq 0$

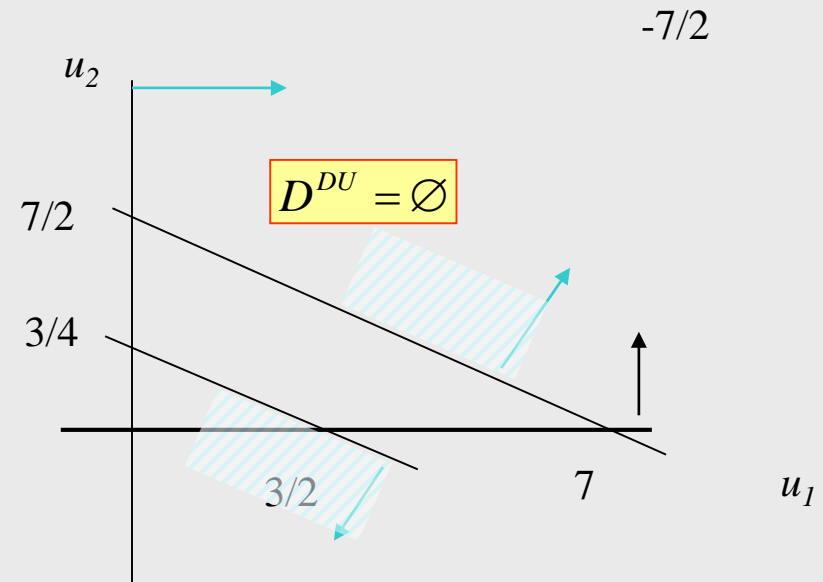
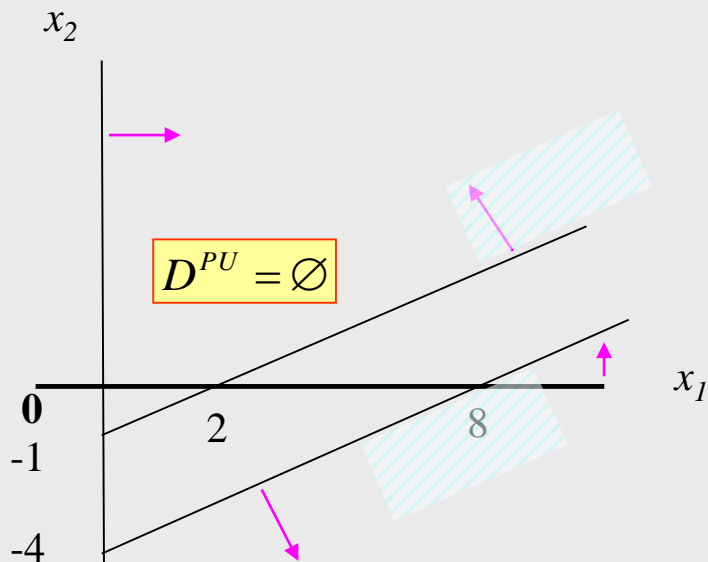
$$(u^*, s) = (-7/2 - 1/2t, t), \quad g(u^*) = -28 - 8t \rightarrow_{t \rightarrow \infty} -\infty$$



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

IV. Ani jedna z dvojice duálnych úloh, t. j. ani {PU} ani {DU} nemá prípustné riešenie.

PU	DU
$f(x) = 7x_1 - 3x_2 \rightarrow \max$	$g(u) = 8u_1 + 4u_2 \rightarrow \min$
<i>p.o.</i>	<i>p.o.</i>
$x_1 - 2x_2 \geq 8$	$u_1 + 2u_2 \geq 7$
$2x_1 - 4x_2 \leq 4$	$-2u_1 - 4u_2 \geq -3$
$x_1, x_2 \geq 0$	$u_1 \leq 0, u_2 \geq 0$



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Veta o rovnováhe (komplementárnosti doplnkových premenných)

Pre optimálne riešenia  $\mathbf{x}^*$ ,  $\mathbf{u}^*$  dvojice duálnych úloh {PU}, resp. {DU} platí

$$\left( \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j^* - b_i \right) u_i = 0 \quad \text{pre } \forall i = 1, \dots, m$$

$$\wedge$$

$$\left( \sum_{i=1}^m a_{ij} u_i^* - c_j \right) x_j = 0 \quad \text{pre } \forall j = 1, \dots, n$$

resp.

$$s_i^{PU} u_i = 0 \quad \text{pre } \forall i = 1, \dots, m$$

$$\wedge$$

$$s_j^{DU} x_j = 0 \quad \text{pre } \forall j = 1, \dots, n$$

## Využitie vety o rovnováhe

### Príklad č.2

S použitím vety o rovnováhe vypočítajte optimálne riešenie nasledovnej primárnej úlohy, ak optimálne riešenie duálnej úlohy je nasledovné:

$$\mathbf{u} = [2, -1, 1]$$

ULP:

$$f(\mathbf{x}) = 3x_1 - x_2 + 5x_3 + 3x_4 \rightarrow \max$$

pri ohraničeniach

$$2x_1 + x_2 + 2x_3 + x_4 \leq 5$$

$$3x_1 + x_2 + x_4 \geq 9$$

$$2x_1 + x_3 + 2x_4 = 9$$

$$x_1, x_2 \geq 0, x_3 \leq 0, x_4 - \text{voľná}$$

## Duálny algoritmus Simplexovej metódy

Daná je ÚLP v tvare

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \rightarrow \min \quad \mathbf{c}^T \geq 0$$

$$\mathbf{A}\mathbf{x} \geq \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

**I.Etapa Inicializačná: Stanovenie východiskového prípustného bázického riešenia (VPBR) duálnej úlohy**

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \rightarrow \min$$

$$\mathbf{A}\mathbf{x} - \mathbf{E}\mathbf{s} = \mathbf{b} / \cdot (-1) \Rightarrow$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \rightarrow \min$$

$$-\mathbf{A}\mathbf{x} + \mathbf{E}\mathbf{s} = -\mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}, \mathbf{s} \geq \mathbf{0}$$

$$(\mathbf{x}, \mathbf{s}) = (\mathbf{0}, -\mathbf{b}) \dots NPR$$

- Číslo iterácie  $p = 0$

- Predpoklady:

$$\tilde{\mathbf{A}} = (\mathbf{A}, \mathbf{E}) \in R^{m \times (n+m)}; \quad h(\mathbf{A}, \mathbf{E}) = m$$

$$\mathbf{c} \in R^n; \quad (\mathbf{x}, \mathbf{s}) \in R^n \Rightarrow$$

$$\mathbf{b} \in R^m$$

Dostávame VBR PU a DU  
v tvare

$$\mathbf{A} = \mathbf{N}; \mathbf{E} = \mathbf{B}_p$$

$$\mathbf{x}_B^p = \mathbf{s}; \mathbf{x}_N^p = \mathbf{x}$$

*PU*

$$(\mathbf{N}, \mathbf{B}_p) \begin{pmatrix} \mathbf{x}_N^p \\ \mathbf{x}_B^p \end{pmatrix} = \mathbf{b}, \quad \mathbf{x}_B^p = \mathbf{s} = -\mathbf{b} \quad \mathbf{x}_N^p = 0 \Rightarrow$$

$$\mathbf{x}^p = (\mathbf{x}_N^p, \mathbf{x}_B^p) = (\mathbf{0}, \mathbf{s}) = (\mathbf{0}, -\mathbf{b}) \text{ NPR PU}$$

*DU*

$$\mathbf{u}^p = \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}_p^{-1} = \mathbf{0}. \mathbf{E} = \mathbf{0} \Rightarrow$$

$$KO: \mathbf{r}^p = \mathbf{c}^T - \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}_p^{-1} \mathbf{A} = \mathbf{c}^T - \mathbf{u}^T \mathbf{A} = \mathbf{c}^T - \mathbf{0} \mathbf{A} = \mathbf{c}^T \geq \mathbf{0}$$

$$\Rightarrow \mathbf{u}^p \dots \text{PRDU}$$

Zaved'me nasledovnú  
substitúciu:

$$\mathbf{X} = \mathbf{B}^{-1} \tilde{\mathbf{A}}; \mathbf{X}_j = \mathbf{B}^{-1} \tilde{\mathbf{A}}_j, j = 1, \dots, n; \tilde{\mathbf{A}} = [\tilde{\mathbf{A}}_j]_{j=1}^{n+m}; \tilde{\mathbf{A}}_j = [a_{ij}]_{i=1}^m$$

$$\mathbf{X}_0 = \mathbf{B}^{-1} \mathbf{b}; \mathbf{X} \in R^{m \times (n+m)}; \mathbf{X}_0 \in R^{m \times 1};$$

$\Rightarrow \Rightarrow \Rightarrow$  **II**

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## II. Etapa: Výpočet optimálneho riešenia ÚLP - OR

### 1<sup>0</sup> Test optimálnosti (Určenie *vystupujúcej* premennej)

- Výpočet BPR PUvektora redukovaných ocenení premenných

$$\mathbf{x}_B^p = \mathbf{B}_p^{-1} \mathbf{b}$$

1.1 keď  $x_{i0}^p \geq 0$  pre  $\forall i=1, \dots, m$  potom  $\mathbf{x}_B^p$  je OR ULP,  $\mathbf{B}_p = \mathbf{B}^*$ ; **STOP**

1.2 keď  $\exists_i x_{i0}^p < 0 \Rightarrow$  potom

$$x_{L0}^p = \min_{x_{i0}^p < 0} x_{i0}^p \quad \text{pre } \forall i=1, \dots, m$$

- $l$ -tý bázický stĺpcový vektor je vystupujúci z aktuálnej bázy
- $l$ -tá bázická premenná je vystupujúca
- $l$ -tý riadkový vektor simplexovej tabuľky je **pivotný**

•  $\Rightarrow \Rightarrow \Rightarrow 2^0$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## 2<sup>0</sup> Určenie vstupujúcej premennej

2.1 Keď  $x_{Lj} \geq 0$ , pre  $\forall j = 1, \dots, n \mid \Rightarrow$  PU nemá prípustné riešenie  $\Rightarrow$  **STOP**

2.2 Ak  $\exists_{j=1, \dots, n} x_{Lj} < 0 \mid \Rightarrow$

vypočítame

$$\left| \frac{c_k - z_k}{x_{Lk}} \right| = \min_{x_{Lj} < 0} \left\{ \left| \frac{c_j - z_j}{x_{Lj}} \right| \right\}, \forall j = 1, \dots, n$$

potom

- $k$ -tý nebázický stĺpcový vektor  $A_k$  vstupuje do bázy
- zodpovedajúca nebázická premenná je **vystupujúca**
- $k$ -tý stĺpcový vektor simplexovej tabuľky je **pivotný**
- prvok simplexovej tabuľky  $x_{lk}$ , ktorý je priesečníkom pivotného riadku a stĺpca je **pivotným prvkom elementárnej zmeny bázy**

•  $\Rightarrow \Rightarrow \Rightarrow$  **3<sup>0</sup>**



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## 3<sup>0</sup> Elementárna zmena bázy s pivotným prvkom $x_{lk}$

Všetky prvky simplexovej tabuľky sú z matice

$$\mathbf{X} = [x_{ij}]_{\substack{j=0,1,\dots,n+m \\ i=1,\dots,m}}$$

Na maticu

$$\tilde{\mathbf{X}} = [\tilde{x}_{ij}]_{\substack{j=0,1,\dots,n+m \\ i=1,\dots,m}}$$

Podľa nasledovnej formuly transformované

$$\tilde{\mathbf{X}} = [\tilde{x}_{ij}]_{\substack{j=0,1,\dots,n+m \\ i=1,\dots,m}} \mid \tilde{x}_{ij} = \left\{ \begin{array}{ll} \frac{x_{lj}}{x_{lk}} & \text{pre } i = l \\ x_{ij} - \frac{x_{lj}x_{ik}}{x_{lk}} & \text{pre } i \neq l \end{array} \right\} \quad j = 0, 1, \dots, n + m$$

Potom položíme

a)  $\mathbf{X} = \tilde{\mathbf{X}}, \quad [x_{ij}]_{\substack{j=0,1,\dots,n+m \\ i=1,\dots,m}} = [\tilde{x}_{ij}]_{\substack{j=0,1,\dots,n+m \\ i=1,\dots,m}}$

b) Číslo iterácie  $p = p + 1$

•  $\Rightarrow \Rightarrow \Rightarrow$  návrat na krok 1<sup>0</sup>

## Príklad:

Nasledovnú úlohu LP riešte s použitím *DASM*

$$f(x_1, x_2) = 2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min$$

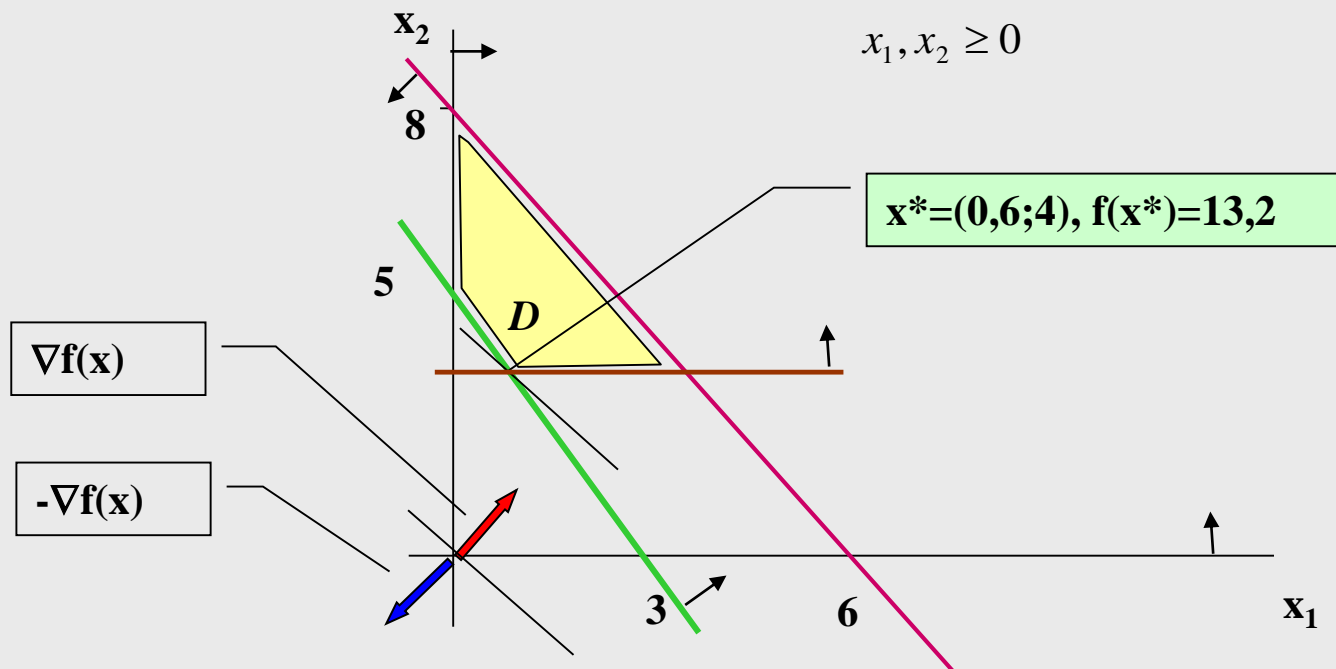
p.o.

$$5x_1 + 3x_2 \geq 15$$

$$4x_1 + 3x_2 \leq 24$$

$$x_2 \geq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

**Inicializačná etapa:**

**ULP štandardný tvar**

$$\begin{aligned}
 f(x_1, x_2) &= 2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min \\
 p.o. \\
 5x_1 + 3x_2 - s_1 &= 15 \\
 4x_1 + 3x_2 + s_2 &= 24 \\
 x_2 - s_3 &= 4 \\
 x_1, x_2, s_1, s_2, s_3 &\geq 0
 \end{aligned}$$

**Východiskové duálne prípustné riešenie**

$$\begin{aligned}
 f(x_1, x_2) &= 2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min \\
 p.o. \\
 -5x_1 - 3x_2 + s_1 &= -15 \\
 4x_1 + 3x_2 + s_2 &= 24 \\
 -x_2 + s_3 &= -4 \\
 x_1, x_2, s_1, s_2, s_3 &\geq 0
 \end{aligned}$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Riešenie

Tab.1

	$f(x_1, x_2)$	2	3	0	0	0	
$\mathbf{x}_B$	$\mathbf{c}_B$	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$\mathbf{b}$
← $s_1$	0	-5•	-3	1	0	0	-15
$s_2$	0	4	3	0	1	0	24
$s_3$	0	0	-1	0	0	1	-4
$r_j$		2↑	3	0	0	0	0

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} -5 & -3 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 3 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} -15 \\ 24 \\ -1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{c}^T = (2 \quad 3)$$

Východiskové duálne prípustné bázičné riešenie:

$$\mathbf{B} = (\mathbf{A}_3, \mathbf{A}_4, \mathbf{A}_5) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2 \quad s_2) = (0 \quad 0 \quad -15 \quad 24 \quad -4)$$

$$f(x_1, x_2) = 0 \quad \mathbf{u} = (u_1 \quad u_2 \quad u_3) = (0 \quad 0 \quad 0)$$

$$(r_j) = (2 \quad 3 \quad 0 \quad 0 \quad 0) \geq 0 \Rightarrow KO: OK$$

$$x_{L0}^p = \min_{x_{i0}^p < 0} x_{i0}^p = \min_{x_{i0}^p < 0} \{-15, -4\} = x_{10}$$

$$\left| \frac{c_k - z_k}{x_{Lk}} \right| = \min_{x_{Lj} < 0} \left\{ \left| \frac{c_j - z_j}{x_{Lj}} \right| \right\} = \min_{x_{Lj} < 0} \left\{ \left| \frac{2}{-5} \right|, \left| \frac{3}{-3} \right| \right\} = \frac{2}{5} = \left| \frac{c_1 - z_1}{x_{11}} \right|$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Riešenie

Tab.2

$f(x_1, x_2)$		2	3	0	0	0	
$\mathbf{x}_B$	$\mathbf{c}_B$	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	b
$x_1$	2	1	3/5	-1/5	0	0	3
$s_2$	0	0	3/5	4/5	1	0	12
$\leftarrow s_3$	0	0	-1●	0	0	1	-4
$r_j$		0	9/5↑	2/5	0	0	6

Duálne prípustné bázičné riešenie:

$$B = (\mathbf{A}_1, \mathbf{A}_4, \mathbf{A}_5) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2 \quad s_3) = (3 \quad 0 \quad 0 \quad 12 \quad -4)$$

$$f(x_1, x_2) = 6 \quad \mathbf{u} = (u_1 \quad u_2 \quad u_3) = (2/5 \quad 0 \quad 0)$$

$$(r_j) = (0 \quad 9/5 \quad 2/5 \quad 0 \quad 0) \geq 0 \Rightarrow KO: OK$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Riešenie

Tab.2

$f(x_1, x_2)$		2	3	0	0	0	
$\mathbf{x}_B$	$\mathbf{c}_B$	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$s_3$	$\mathbf{b}$
$x_1$	2	1	0	-1/5	0	3/5	3/5
$s_2$	0	0	0	4/5	1	3/5	48/5
$x_2$	3	0	1	0	0	-1	4
$r_j$		0	0	2/5	0	9/5	66/5

Optimálne primárne a duálne bázičné riešenie:

$$\mathbf{B}^* = (\mathbf{A}_1, \mathbf{A}_4, \mathbf{A}_2) \quad \mathbf{x}^* = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2 \quad s_2) = (3/5 \quad 4 \quad 0 \quad 48/5 \quad 0)$$

$$f(x_1, x_2) = 66/5 \quad \mathbf{u}^* = (u_1 \quad u_2 \quad u_3) = (2/5 \quad 0 \quad 9/5)$$

$$g(u_1, u_2, u_3) = 66/5 = f(x_1, x_2)$$

$$(r_j) = (0 \quad 0 \quad 2/5 \quad 0 \quad 9/5) \geq 0 \Rightarrow KO: OK$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Príklad:

Nasledovnú úlohu LP riešte s použitím *DASM*

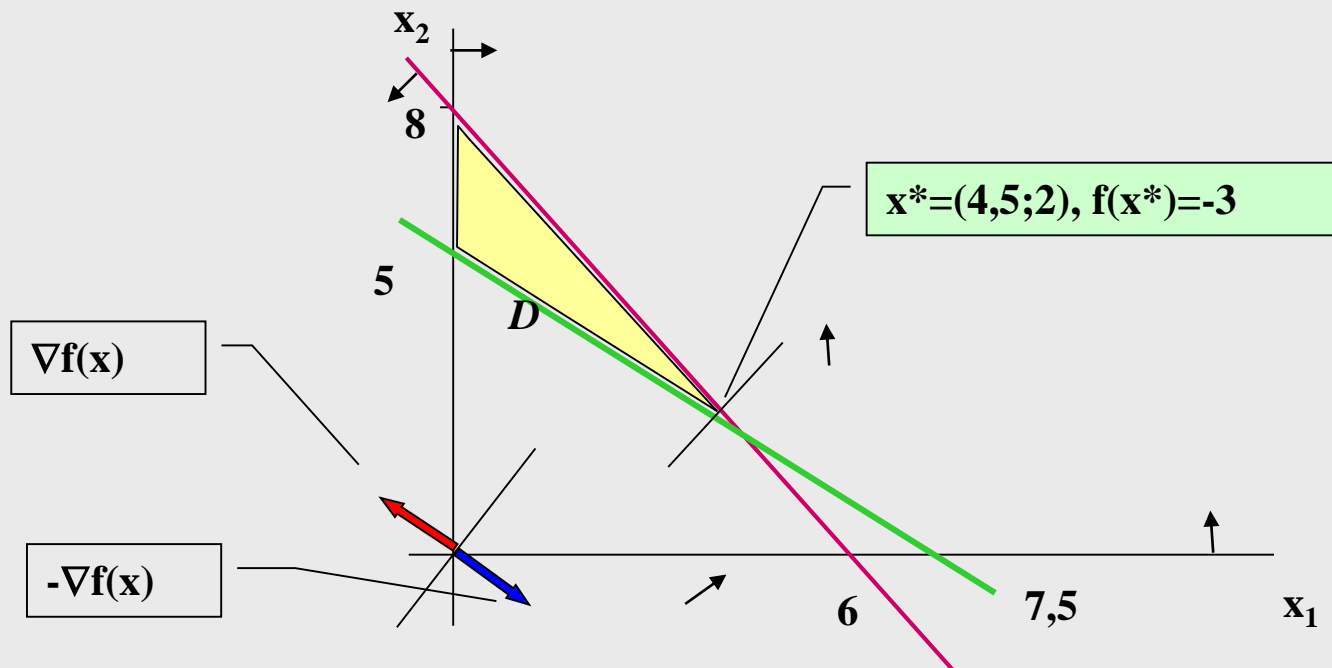
$$f(x_1, x_2) = -2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min$$

p.o.

$$2x_1 + 3x_2 \geq 15$$

$$4x_1 + 3x_2 \leq 24$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

ULP štandardný tvar

$$f(x_1, x_2) = -2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min$$

*p.o.*

$$2x_1 + 3x_2 - s_1 = 15$$

$$4x_1 + 3x_2 + s_2 = 24$$

$$x_1, x_2, s_1, s_2 \geq 0$$

Východiskové duálne neprípustné riešenie !!!!

$$f(x_1, x_2) = -2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min$$

*p.o.*

$$-2x_1 - 3x_2 + s_1 = -15$$

$$4x_1 + 3x_2 + s_2 = 24$$

$$x_1, x_2, s_1, s_2 \geq 0$$

*DU*

$$\mathbf{u}^p = \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}_p^{-1} = \mathbf{0} \cdot \mathbf{E} = \mathbf{0} \Rightarrow$$

$$KO: \mathbf{r}^p = \mathbf{c}^T - \mathbf{c}_B^T \mathbf{B}_p^{-1} \mathbf{A} = \mathbf{c}^T - \mathbf{u}^T \mathbf{A} = \mathbf{c}^T - \mathbf{0} \mathbf{A} = \mathbf{c}^T = (-2 \quad 3 \quad 0 \quad 0) \approx \geq \mathbf{0}$$

$\Rightarrow \mathbf{u}^p \dots \dots NPRDU$



# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Duálny algoritmus Simplexovej metódy – pre alternajúce znamienka koeficientov účelovej funkcie

Daná je ÚLP v tvare

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \rightarrow \min \quad \mathbf{c}^T \{ \geq, \leq \} \mathbf{0}$$

$$\mathbf{Ax} \geq \mathbf{b}$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

Zavedenie korekčného ohraničenia pre elimináciu duálnej neprípustnosti východiskového riešenia

$$C = \{j \in 1, \dots, n \mid c_j < 0\} \Rightarrow \sum_{j \in C} x_j \leq M$$

$$\sum_{j \in C} x_j + x_c = M$$

$$x_j, x_c \geq 0, \quad j = 1, \dots, n \quad M \rightarrow \infty$$

$$f(\mathbf{x}) = \mathbf{c}^T \mathbf{x} \rightarrow \min$$

$$- \mathbf{Ax} + \mathbf{Es} = -\mathbf{b}$$

$$\mathbf{x}, \mathbf{s} \geq \mathbf{0}$$

$$(\mathbf{x}, \mathbf{s}) = (\mathbf{0}, -\mathbf{b}) \dots NPR$$

# Teória duality v úlohách lineárneho programovania

## Doplnenie korekčného ohraňenia

$$C = \{j \in 1, \dots, n \mid c_j < 0\} \Rightarrow \sum_{j \in C} x_j \leq M$$

$$\sum_{j \in C} x_j + x_c = M$$

$$x_j, x_c \geq 0, \quad j = 1, \dots, n \quad M \rightarrow \infty$$

$$f(x_1, x_2) = -2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min$$

p.o.

$$-2x_1 - 3x_2 + s_1 = -15$$

$$4x_1 + 3x_2 + s_2 = 24$$

$$x_1, x_2, s_1, s_2 \geq 0$$

$$x_1 \leq M$$

$$x_1 + x_c = M$$

$$x_c \geq 0, \quad M \rightarrow \infty$$

$$f(x_1, x_2) = -2x_1 + 3x_2 \rightarrow \min$$

p.o.

$$-2x_1 - 3x_2 + s_1 = -15$$

$$4x_1 + 3x_2 + s_2 = 24$$

$$x_1 + x_c = M,$$

$$x_1, x_2, s_1, s_2, x_c \geq 0, \quad M \rightarrow \infty$$

## Riešenie

### Tab.1

$$f(x_1, x_2) \quad -2 \quad 3 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$\mathbf{x}_B$	$\mathbf{c}_B$	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$x_c$	$\mathbf{b}$
$s_1$	0	-2	-3	1	0	0	-15
$s_2$	0	4	3	0	1	0	24
$\leftarrow x_c$	0	1•	0	0	0	1	M
$r_j$		-2↑	3	0	0	0	0

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} -2 & -3 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & 3 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} -15 \\ 24 \\ M \end{pmatrix} \quad \mathbf{c}^T = (-2 \quad 3)$$

Východiskové duálne a aj primárne neprípustné bázičné riešenie:

$$\mathbf{B} = (\mathbf{A}_3, \mathbf{A}_4, \mathbf{A}_5) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2 \quad x_c) = (0 \quad 0 \quad -15 \quad 24 \quad M)$$

$$f(x_1, x_2) = 0 \quad \mathbf{u} = (u_1 \quad u_2 \quad u_3) = (0 \quad 0 \quad 0)$$

$$(r_j) = (-2 \quad 3 \quad 0 \quad 0 \quad 0) \approx \geq 0 \Rightarrow KO: ???$$

**Tab.2**

$f(x_1, x_2)$       -2                  3                  0                  0                  0

<b>XB</b>	<b>CB</b>	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$x_c$	<b>b</b>
$s_1$	0	0	-3	1	0	2	-15+2M
$\leftarrow s_2$	0	0	3	0	1	-4●	24-4M
$x_1$	-2	1	0	0	0	1	M
$r_j$		0	3	0	0	2↑	-2M

Východiskové duálne prípustné a primárne neprípustné bázické riešenie:

$$B = (\mathbf{A}_3, \mathbf{A}_4, \mathbf{A}_1) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2 \quad x_c) = (M \quad 0 \quad -15 + 2M \quad 24 - 4M \quad M)$$

$$f(x_1, x_2) = -2M \quad \mathbf{u} = (u_1 \quad u_2 \quad u_3) = (0 \quad 0 \quad 2)$$

$$(r_j) = (0 \quad 3 \quad 0 \quad 0 \quad 2) \geq 0 \Rightarrow KO : OK$$

**Tab.3**

$f(x_1, x_2)$       -2                  3                  0                  0                  0

<b>XB</b>	<b>CB</b>	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$x_c$	<b>b</b>
$\leftarrow s_1$	0	0	-1,5●	1	1/2	0	-3
$x_c$	0	0	-3/4	0	-1/4	1	M-6
$x_1$	-2	1	3/4	0	1/4	0	6
$r_j$		0	3/2↑	0	1/2	0	-12

Aktuálne duálne prípustné a primárne neprípustné bázické riešenie:

$$B = (A_3, A_6, A_1) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2 \quad x_c) = (6 \quad 0 \quad -3 \quad M - 6 \quad 0)$$

$$f(x_1, x_2) = 0 \quad \mathbf{u} = (u_1 \quad u_2 \quad u_3) = (0 \quad 1/2 \quad 0)$$

$$(r_j) = (0 \quad 3/2 \quad 0 \quad 1/2 \quad 0) \geq 0 \Rightarrow KO : OK$$

**Tab.4**

	$f(x_1, x_2)$	-2	3	0	0	0	
<b>XB</b>	<b>CB</b>	$x_1$	$x_2$	$s_1$	$s_2$	$x_c$	<b>b</b>
$x_2$	3	0	1	-2/3	-1/3	0	2
$x_c$	0	0	0	-1/2	-1/2	1	M-9/2
$x_1$	-2	1	0	1/2	1/2	0	9/2
$r_j$		0	0	3	2	0	-3

Aktuálne duálne prípustné a primárne prípustné bázické riešenie: **OPTIMALNE RIESENIE**

$$B = (\mathbf{A}_2, \mathbf{A}_5, \mathbf{A}_1) \quad \mathbf{x} = (x_1 \quad x_2 \quad s_1 \quad s_2 \quad x_c) = (9/2 \quad 2 \quad 0 \quad M - 9/2)$$

$$f(x_1, x_2) = -3 \quad \mathbf{u} = (u_1 \quad u_2 \quad u_3) = (3 \quad -2 \quad 0)$$

$$g(u_1, u_2, u_3) = -3$$

$$(r_j) = (0 \quad 0 \quad 3 \quad 2 \quad 0)$$

$$\geq 0 \Rightarrow KO : OK$$