

# 4EK213 - Lineární modely

## 10. Celočíselné programování

# 10.1 Matematický model úlohy ILP

- Nalézt **extrém účelové funkce**

$$z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

na soustavě vlastních omezení

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n \mathbf{R} b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n \mathbf{R} b_2$$

$$a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 + \dots + a_{3n}x_n \mathbf{R} b_3$$

...

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + a_{m3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n \mathbf{R} b_m$$

za podmínek nezápornosti

$$x_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n$$

Úloha  
LP

# 10.1 Matematický model úlohy ILP

- Nalézt **extrém účelové funkce**

$$Z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n$$

na soustavě vlastních omezení

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n \mathbf{R} b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n \mathbf{R} b_2$$

$$a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 + \dots + a_{3n}x_n \mathbf{R} b_3$$

...

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + a_{m3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n \mathbf{R} b_m$$

za podmínek nezápornosti

$$x_j \geq 0, j = 1, 2, \dots, n$$

$$x_j - \text{celé}, j = 1, 2, \dots, n$$

Úloha  
ILP

# 10.1 Matematický model úlohy ILP

- Nalézt **extrém účelové funkce**

$$z = \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

na soustavě vlastních omezení

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

za podmínek nezápornosti

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

a podmínek celočíselnosti (bivalence)

$\mathbf{x}$  – celé (binární).

Úloha  
ILP

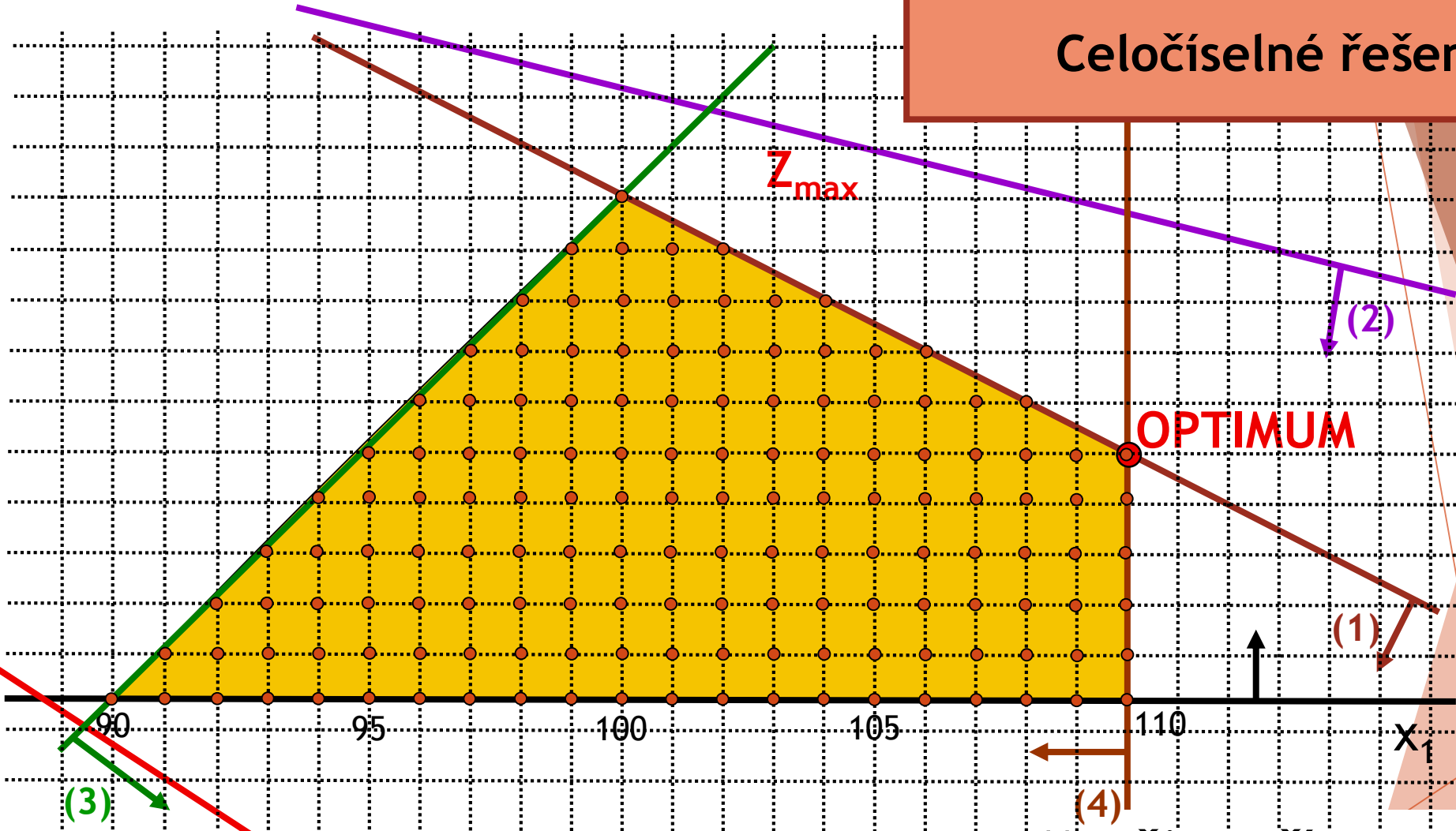
## 10.1 Matematický model úlohy ILP

- ▶ **LP** - Úlohy lineárního programování
- ▶ **ILP** - Úlohy celočíselného lineárního programování
- ▶ **PILP** - Úlohy ryze celočíselného lineárního programování
- ▶ **MILP** - Úlohy smíšeně celočíselného lineárního programování

## 10.2 Množina přípustných řešení

- ▶ V úlohách LP bez podmínek celočíselnosti je množina přípustných řešení spojitá
- ▶ Z této spojité množiny vybereme body, které vyhovují podmínkám celočíselnosti proměnných
- ▶ Vznikne celočíselná mřížka (množina izolovaných bodů)
- ▶ Množina přípustných řešení úlohy ILP je diskrétní

# Celočíselné řešení



Množina přípustných řešení

## 10.2 Metody řešení úloh ILP

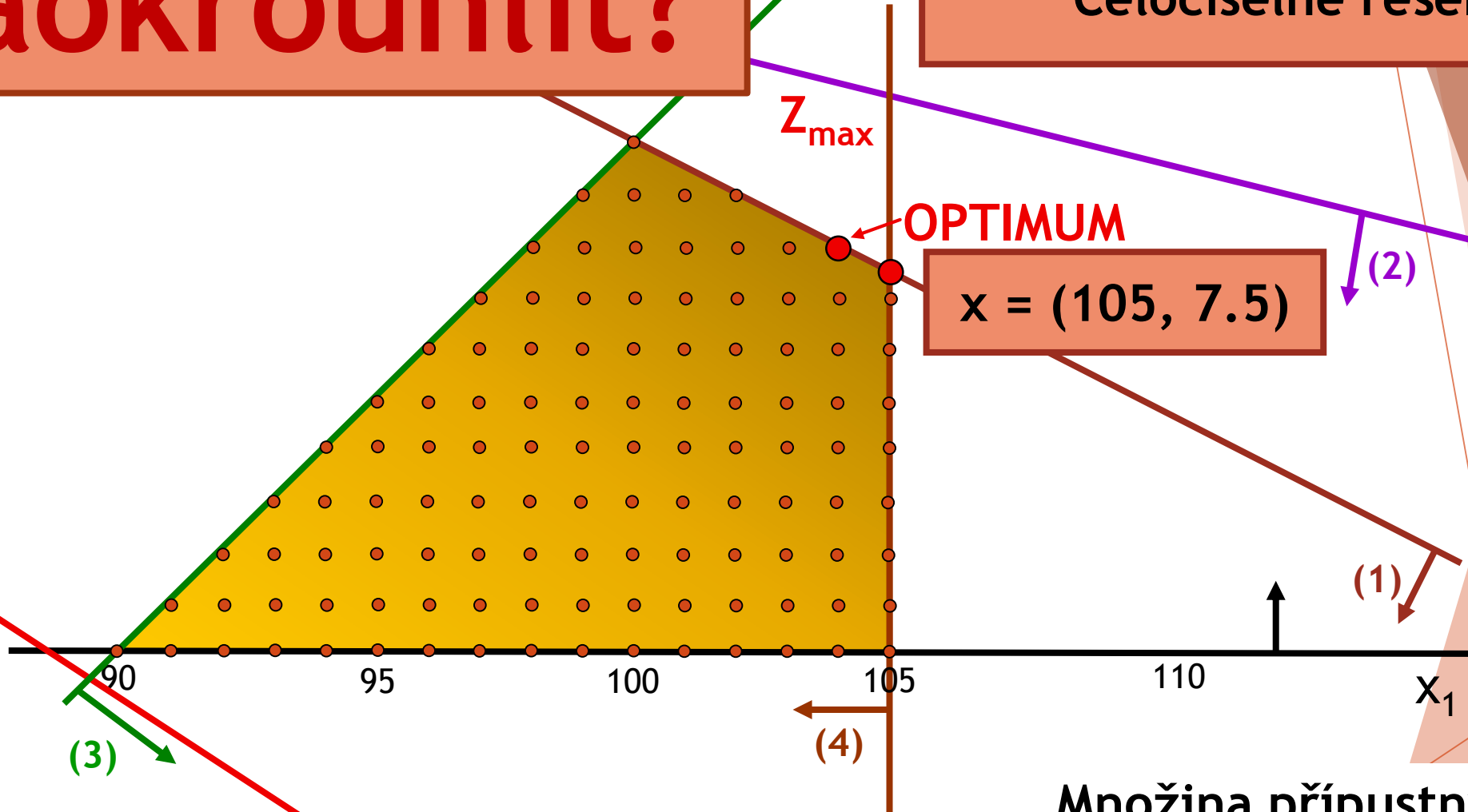
### ▶ Metody pro řešení úloh LP

- ▶ Pokud je nalezené OŘ úlohy LP celočíselné, je zároveň OŘ úlohy ILP
- ▶ Pokud celočíselné není, musíme použít některou metodu pro ILP



# Zaokrouhlit?

Celočíselné řešení



Množina přípustných řešení

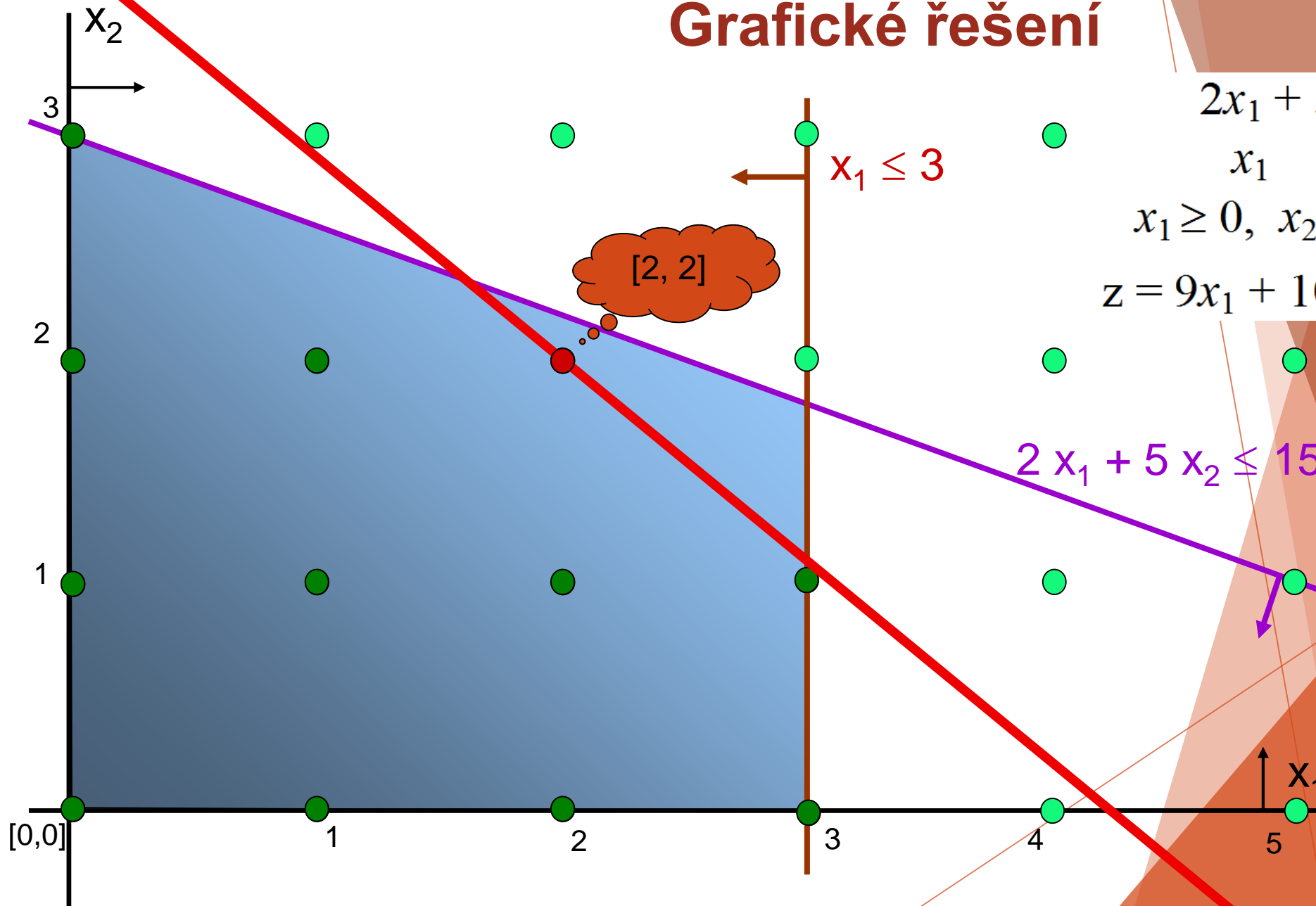
## 10.2 Metody řešení úloh ILP

- ▶ Úlohu ILP nelze tedy řešit SM, kde celočíselnost OŘ není zaručena
- ▶ Neceločíselné řešení nelze ani jednoduše zaokrouhlit:
  - ▶ zaokrouhlené řešení **nemusí být vždy PŘ** úlohy ILP
  - ▶ zaokrouhlené řešení může být sice PŘ, ale **nemusí být OŘ** úlohy ILP

## 10.2 Metody řešení úloh ILP

- ▶ **Metody pro řešení úloh LP**
  - ▶ Pokud je nalezené OŘ úlohy LP celočíselné, je zároveň OŘ úlohy ILP
- ▶ **Metody pro řešení úloh ILP**
  - ▶ Grafické řešení
  - ▶ Metody řezných nadrovin (Gomoryho metoda)
  - ▶ Kombinatorické metody (metoda větvení a mezí)
  - ▶ Dekompoziční metody
  - ▶ Heuristické metody

# Grafické řešení



$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, &\text{ celé} \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

## 10.3 Metody řezných nadrovin

- ▶ Vypočteme simplexovou metodou OŘ (bez ohledu na podmínky celočíselnosti)
- ▶ Je-li řešení celočíselné, máme hledané OŘ
- ▶ Pokud není, z množiny PŘ „odřízneme“ část tak, aby neobsahovala žádný celočíselný bod
- ▶ Znovu hledáme OŘ bez ohledu na celočíselnost
- ▶ Rerezentantem těchto metod je

**Gomoryho metoda**

## 10.3 Gomoryho metoda

- ▶ Vypočteme OŘ úlohy ILP bez ohledu na podmínky celočíselnosti
- ▶ Označme  $s$  index Gomoryho iterace a položme  $s = 0$

## 10.3 Gomoryho metoda

### 1. Test optima (celočíselnosti)

- ▶ Pokud je OŘ celočíselné, výpočet končí
  - ▶ Nalezli jsme hledané OŘ úlohy ILP
- ▶ Pokud není OŘ celočíselné, položíme  $s = s + 1$ 
  - ▶ a pokračujeme ve výpočtu

## 10.3 Gomoryho metoda

### 2. Zdrojový řádek

- ▶ Vypočteme celočíselné zbytky všech pravých stran (zbytek po celočíselném dělení 1)

$$r_{i0} = \beta_i - [\beta_i], i = 1, \dots, m$$

- ▶ Najdeme řádek s největším zbytkem

$$g = \max_i r_{i0} = r_{p0}$$

- ▶ Tento  $p$ -tý řádek je zdrojový



## 10.3 Gomoryho metoda

### 3. Gomoryho řez

- Vypočteme celočíselné zbytky koeficientů zdrojového řádku  $r_{pj}$ :

$$r_{pj} = \alpha_{pj} - [\alpha_{pj}], j = 1, 2, \dots, n + m + s$$

- Formulujeme  $m + s$ -té omezení:

$$\sum_{j=1}^{n+m+s} (-r_{pj} \cdot x_j) + x_{n+m+s} = -r_{p0}$$

## 10.3 Gomoryho metoda

### 4. Řešení duálně simplexovou metodou

- ▶ Klíčovým řádkem je Gomoryho omezení (jediná záporná pravá strana)
- ▶ Klíčový sloupec podle

$$t = \min_{j, \alpha_{qj} < 0} \left| \frac{z_j}{\alpha_{qj}} \right|$$

- ▶ Pokud jsou všechna  $\alpha_{qj} \geq 0$ , **OŘ neexistuje**, výpočet končí
- ▶ Jinak transformujeme tabulku a vracíme se k bodu 1

## 10.3 Gomoryho metoda

### ► Příklad - Gomoryho metoda

$$2x_1 + 5x_2 \leq 15$$

$$x_1 \leq 3$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \text{ celé}$$

$$z = 9x_1 + 10x_2 \dots \text{max.}$$

## 10.3 Gomoryho metoda

### ▶ Příklad - Gomoryho metoda

- ▶ Řešení úlohy simplexovou metodou
- ▶ Ručně, pomocí LINGO či graficky
- ▶ Optimální řešení:

$$\mathbf{x}^{(0)} = (3, 9/5)^T, z^{(0)} = 45$$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, &\text{ celé} \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	-2/5	9/5
$x_1$	1	0	0	1	3
$z_j$	0	0	2	5	45

## 10.3 Gomoryho metoda

### 1. Test optima (celočíselnosti)

- ▶ Optimální řešení  $\mathbf{x}^{(0)} = (3, 9/5)^T$ ,  
 $z^{(0)} = 45$

**není celočíselné**

- ▶ Není tedy OŘ původní úlohy
- ▶ Pokračujeme ve výpočtu

## 10.3 Gomoryho metoda

### 2. Zdrojový řádek

- Vypočteme celočíselné zbytky všech pravých stran

$$r_{10} = \frac{9}{5} - \left[ \frac{9}{5} \right] = \frac{4}{5}$$
$$r_{20} = 3 - [3] = 0$$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	-2/5	9/5
$x_1$	1	0	0	1	3
$z_j$	0	0	2	5	45

- Najdeme řádek s největším zbytkem

$$g = \max_i r_{i0} = \frac{4}{5} = r_{10}$$

- Řádek s indexem  $p = 1$  je zdrojový (první řádek)

## 10.3 Gomoryho metoda

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	-2/5	9/5
$x_1$	1	0	0	1	3
$z_j$	0	0	2	5	45

### 3. Gomoryho řez

- ▶ Vypočteme celočíselné zbytky koeficientů zdrojového řádku  $r_{pj}$
- ▶ Formulujeme  $m + s$ -té omezení:

$$\sum_{j=1}^{n+m+s} (-r_{pj} \cdot x_j) + x_{n+m+s} = -r_{p0}$$

$$(-0 \cdot x_1) + (-0 \cdot x_2) + \left(-\frac{1}{5} \cdot x_3\right) + \left(-\frac{3}{5} \cdot x_4\right) + x_5 = -\frac{4}{5}$$

**Jaké?**

## 10.3 Gomoryho metoda

### 4. Řešení duálně simplexovou metodou

- Klíčový řádek je třetí, tj. Gomoryho omezení (jediná záporná pravá strana)

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$\beta_i$
$x_2$	1	0	1/5	-2/5	0	9/5
$x_1$	0	1	0	1	0	3
$x_5$	0	0	-1/5	-3/5	1	-4/5
$z_j$	0	0	2	5	0	45



## 10.3 Gomoryho metoda

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$\beta_i$
$x_2$	1	0	1/3	0	-2/3	7/3
$x_1$	0	1	-1/3	0	5/3	5/3
$x_4$	0	0	1/3	1	-5/3	4/3
$Z_j$	0	0	1/3	0	25/3	115/3

- ▶ Řešení není celočíselné
- ▶ Gomoryho omezení pro druhý řádek

$$(-0 \cdot x_1) + (-0 \cdot x_2) + \left(-\frac{2}{3} \cdot x_3\right) + (-0 \cdot x_4) + \left(-\frac{2}{3} \cdot x_5\right) + x_6 = -\frac{2}{3}$$

## 10.3 Gomoryho metoda

- ▶ Klíčový řádek je čtvrtý, tj. Gomoryho omezení (jediná záporná pravá strana)

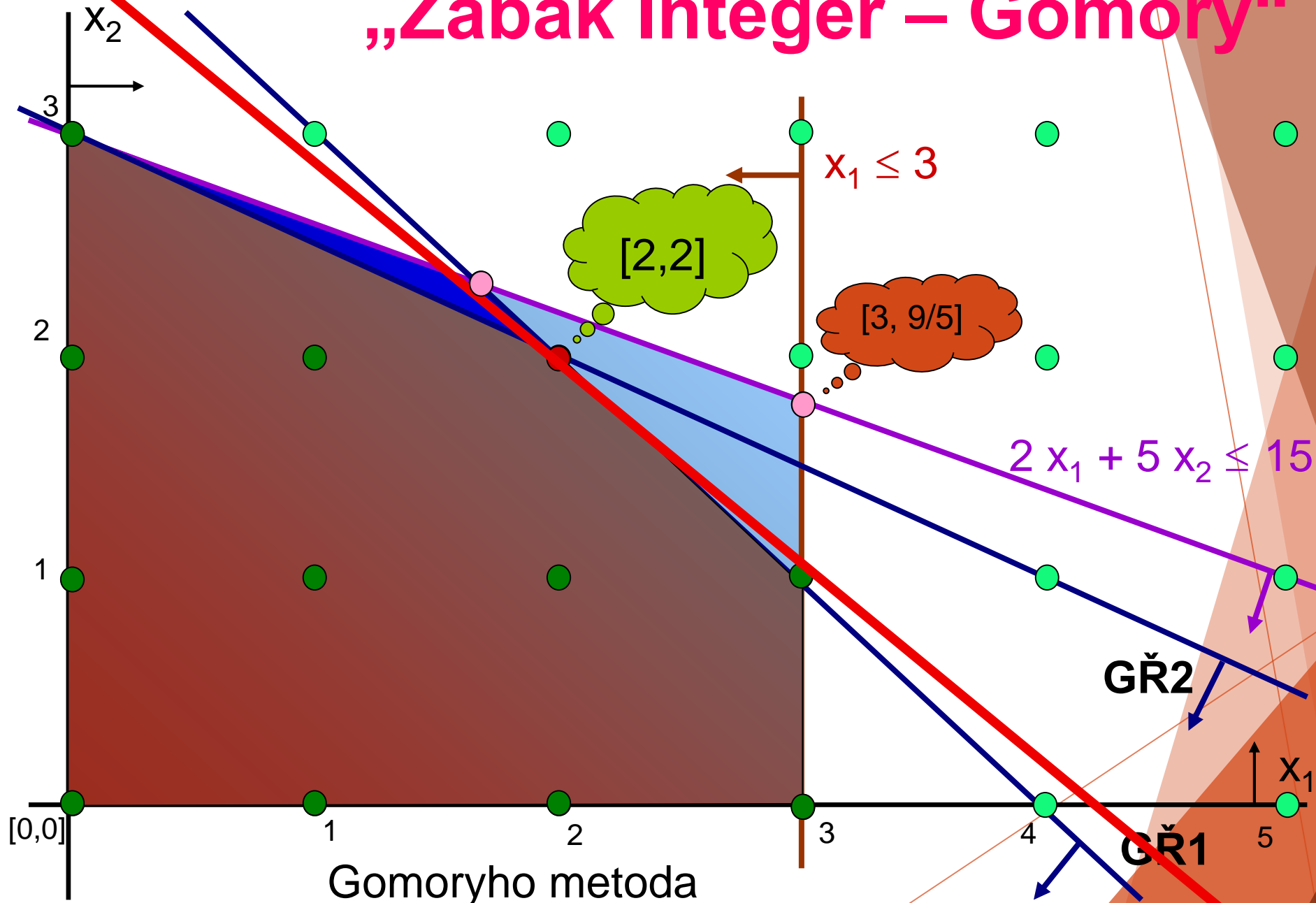
Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/3	0	-2/3	0	7/3
$x_1$	1	0	-1/3	0	5/3	0	5/3
$x_4$	0	0	1/3	1	-5/3	0	4/3
$x_6$	0	0	-2/3	0	-2/3	1	-2/3
$z_j$	0	0	1/3	0	25/3	0	115/3

## 10.3 Gomoryho metoda

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	0	0	-1	-2/3	2
$x_1$	1	0	0	0	2	5/3	2
$x_4$	0	0	0	1	-2	-5/3	1
$x_3$	0	0	1	0	1	-2/3	1
$z_j$	0	0	0	0	8	25/3	38

- Řešení je celočíselné a tedy optimální  
 $\mathbf{x}^{(3)} = (2, 2, 1, 1)^T, z = 38$

# „Žabák Integer – Gomory“



## 10.3 Metody řezných nadrovin

- ▶ Nevýhody:
  - ▶ Koeficienty Gomoryho omezení jsou zvláště v dalších iteracích velmi malá čísla, blízká nule
  - ▶ Při eliminaci proto vznikají zaokrouhlovací chyby
  - ▶ Ty mohou způsobit to, že výpočet nerozezná optimální řešení a zkolabuje
  - ▶ Proto programové systémy používají většinou kombinatorické metody

## 10.4 Metody větví a mezí

- ▶ Metoda větvení a mezí
- ▶ Metoda větví a mezí
- ▶ Metoda větvení a hranic
- ▶ Metoda větví a hranic
- ▶ Metoda B and B
- ▶ Branch and bound method
- ▶ Branches and bounds method

## 10.4 Metody větví a mezí

- ▶ Mohou se použít pro řešení **všech úloh IP i MIP**
- ▶ Podmínkou je celočíselnost koeficientů účelové funkce (lze splnit vždy)
- ▶ Různé varianty této metody
- ▶ Jsou založeny na **efektivním prohledávání** množiny přípustných řešení

## 10.4 Metoda větví a mezí - výchozí řešení

- ▶ Úlohu LP bez podmínek celočíselnosti označíme  $LP^{(0)}$
- ▶ Množinu přípustných řešení úlohy  $LP^{(0)}$  označíme  $\mathbf{x}^{(0)}$
- ▶ Simplexovou metodou vypočteme optimální řešení

$$\mathbf{x}^{(0)} = \left( x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, \dots, x_n^{(0)} \right)^T$$

s hodnotou účelové funkce  $z^{(0)}$

- ▶ Jestliže  $\mathbf{x}^{(0)}$  vyhovuje i podmínkám celočíselnosti, je to **optimální celočíselné řešení** a výpočet končí
- ▶ Pokud ne, začneme větvení



## 10.4 Metoda větví a mezí - větvení

- ▶ Z vektoru  $\mathbf{x}^{(0)} = (x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, \dots, x_n^{(0)})^T$  vybereme libovolnou proměnnou, která porušuje podmínku celočíselnosti
- ▶ Označíme ji  $x_k$  a její hodnotu  $x_k^{(0)} \longrightarrow$  **větvicí proměnná**
- ▶ Množinu přípustných řešení  $\mathbf{x}^{(0)}$  rozdělíme podle proměnné  $x_k$  na dvě podmnožiny  $\longrightarrow$  **větve**

levá větev

pravá větev

## 10.4 Metoda větví a mezí - větvení

### levá větev

- ▶ K úloze  $LP^{(0)}$  přidáme podmínku  $x_k \leq \lfloor x_k^{(0)} \rfloor$ 
  - ▶ a vytvoříme tak úlohu  $LP^{(1)}$

### pravá větev

- ▶ K úloze  $LP^{(0)}$  přidáme podmínku  $x_k \geq \lfloor x_k^{(0)} \rfloor + 1$ 
  - ▶ a vytvoříme tak úlohu  $LP^{(2)}$
- ▶ Tyto úlohy opět řešíme SM bez ohledu na podmínky celočíselnosti a případně dále větvíme

## 10.4 Metoda větví a mezí - meze

- ▶ V každé větvi je odvozována **horní mez** hodnoty účelové funkce (za předpokladu maximalizace) celočíselného řešení:
  - ▶  $h^{(s)} = [z^{(s)}]$  v úlohách PILP
  - ▶  $h^{(s)} = z^{(s)}$  v úlohách MILP
  - ▶ kde  $s \dots$  je index úlohy  $LP^{(s)}$ , tj.  $s$ -té větve,  
 $z^{(s)} \dots$  je optimální hodnota účelové funkce  $LP^{(s)}$
- ▶ Mez  $h^{(0)} = [z^{(0)}]$  je horní mezí hodnoty účelové funkce celočíselného řešení

## 10.4 Metoda větví a mezí - konec větve

### 1. Celočíselné řešení

- ▶ Výpočet v  $s$ -té větvi se ukončí, je-li v úloze  $LP^{(s)}$ 
  - ▶ nalezeno OŘ  $\mathbf{x}^{(s)}$ , které je celočíselné
- ▶ Toto řešení je přípustným řešením (PŘ) původní úlohy  $LP^{(0)}$  s podmínkami celočíselnosti
- ▶ Označme nejlepší dosud nalezené PŘ  $\mathbf{x}^{(*)}$   
a jeho hodnotu účelové funkce  $z^{(*)}$
- ▶ Je-li  $z^{(s)} > z^{(*)}$ , máme nové nejlepší PŘ a  $z^{(*)} = z^{(s)}$

## 10.4 Metoda větví a mezí - konec větve

### 2. Nepřípustné řešení

- ▶ Výpočet v  $s$ -té větvi se ukončí, neexistuje-li v úloze  $LP^{(s)}$  žádné PŘ
- ▶ Pak zde nemůže existovat ani PŘ původní úlohy  $LP^{(0)}$  s podmínkami celočíselnosti

## 10.4 Metoda větví a mezí - konec větve

### 3. Nízká horní mez

- ▶ Výpočet v  $s$ -té větvi se ukončí, je-li  $h^{(s)} < z^{(*)}$
- ▶ Pak ve větvi  $LP^{(s)}$  nemůže existovat lepší PŘ původní úlohy, než řešení  $\mathbf{x}^{(*)}$  již nalezené v jiné větvi

## 10.4 Metoda větví a mezí - konec

- ▶ Algoritmus končí, jestliže jsou uzavřeny všechny větve
- ▶ Nejlepší dosud nalezené PŘ  $\mathbf{x}^{(*)}$  je hledaným optimálním řešením  $\mathbf{x}^*$  celočíselné úlohy
- ▶ Jeho hodnota účelové funkce je  $z^* = z^{(*)}$

## 10.4 Metoda větví a mezí

### ► Příklad - větve a meze

$$2x_1 + 5x_2 \leq 15$$

$$x_1 \leq 3$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, \text{ celé}$$

$$z = 9x_1 + 10x_2 \dots \text{max.}$$

### ► Označme tuto úlohu (bez celočíselnosti) **LP<sup>(0)</sup>**



## 10.4 Metoda větví a mezí

### ► Příklad - větve a meze

- Řešení úlohy  $LP^{(0)}$  simplexovou metodou
- Ručně, pomocí LINGO či graficky
- Optimální řešení:

$$\mathbf{x}^{(0)} = (3, 9/5)^T, z^{(0)} = 45$$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, &\text{ celé} \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	-2/5	9/5
$x_1$	1	0	0	1	3
$z_j$	0	0	2	5	45

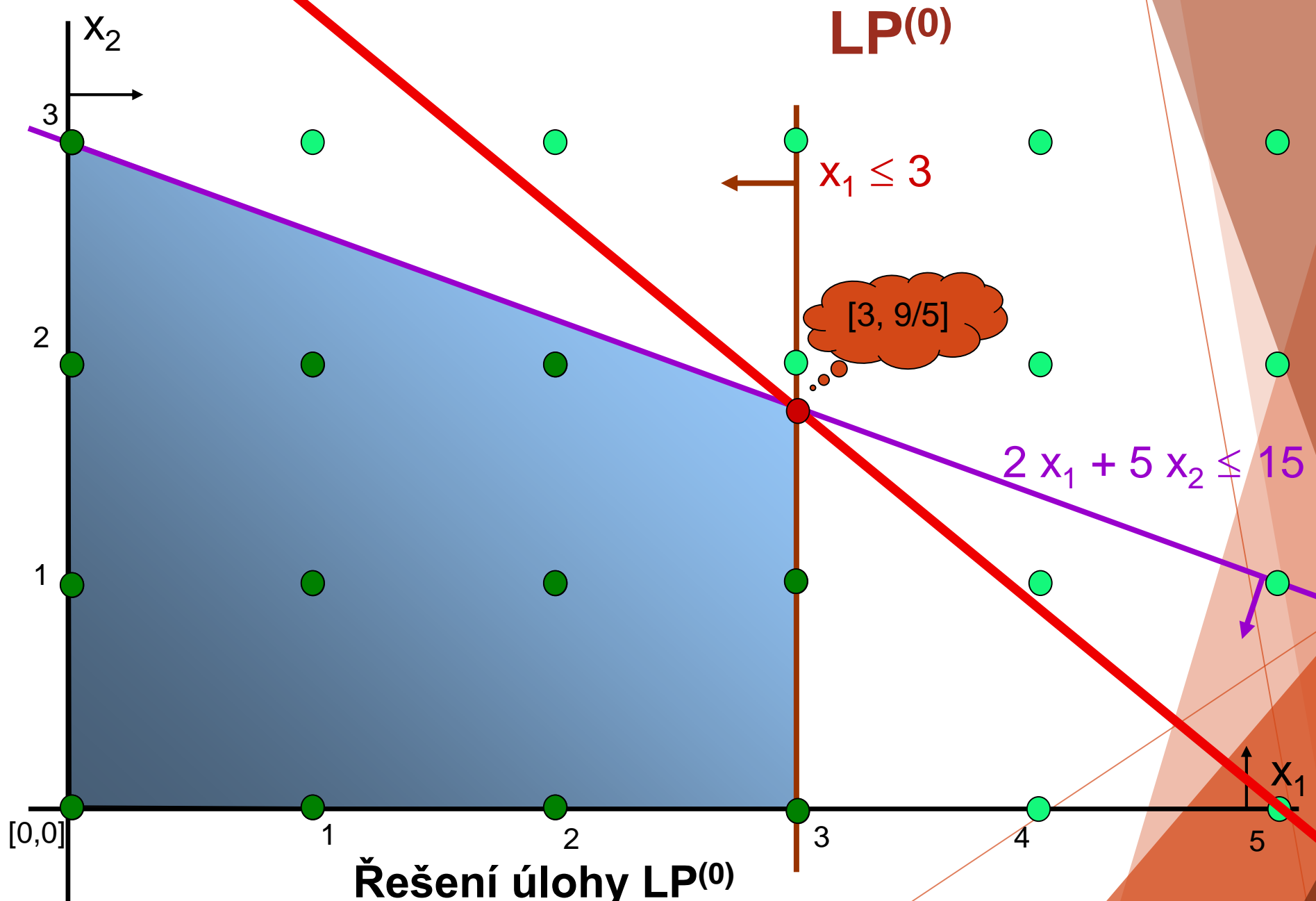
## 10.4 Metoda větví a mezí

### ▶ Příklad - meze

▶ Optimální řešení  $\mathbf{x}^{(0)} = (3, 9/5)^T$ ,  
 $z^{(0)} = 45$

**není celočíselné**

- ▶ Hodnota účelové funkce  $z^{(0)} = h^{(0)} = [45]$  je **horní mezí** hodnoty účelové funkce celočíselné úlohy
- ▶ Řešení úlohy znázorníme graficky



Řešení úlohy  $LP(0)$

## 10.4 Metoda větví a mezí

$$\begin{aligned}2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, &\text{ celé} \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.}\end{aligned}$$

### ► Příklad - větvení

►  $\mathbf{x}^{(0)} = (3, 9/5)^T$ ,  $z^{(0)} = 45$

► Proměnná  $x_2$  porušuje podmínku celočíselnosti, vybereme ji jako **větvící proměnnou**

► Vytvoříme **levou větev**:  $x_2 \leq [x_2]$ , tj.

$$x_2 \leq 1,$$

a **pravou větev**:  $x_2 \geq [x_2] + 1$ , tj.

$$x_2 \geq 2.$$

► Formulujeme úlohy **LP<sup>(1)</sup>** a **LP<sup>(2)</sup>**

## 10.4 Metoda větví a mezí

$$\begin{aligned}2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, &\text{ celé} \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.}\end{aligned}$$

► Příklad - větvení úlohy **LP<sup>(0)</sup>**

**Levá větev: LP<sup>(1)</sup>**

$$\begin{aligned}2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_2 &\leq 1 \\ x_j &\geq 0 \\ j &= 1, 2\end{aligned}$$

$$z = 9x_1 + 10x_2 \dots \text{ max.}$$

**Pravá větev: LP<sup>(2)</sup>**

$$\begin{aligned}2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_2 &\geq 2 \\ x_j &\geq 0 \\ j &= 1, 2\end{aligned}$$

$$z = 9x_1 + 10x_2 \dots \text{ max.}$$

## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - řešení úlohy  $LP^{(1)}$
- ▶ K OŘ úlohy  $LP^{(0)}$  přidáme omezení  $x_2 \leq 1$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	-2/5	0	9/5
$x_1$	1	0	0	1	0	3
$x_5$	0	1	0	0	1	1
$z_j$	0	0	2	5	0	45

- ▶ Jak musíme omezení upravit?

$x_5$	0	0	-1/5	2/5	1	-4/5
-------	---	---	------	-----	---	------

## 10.4 Metoda větví a mezí

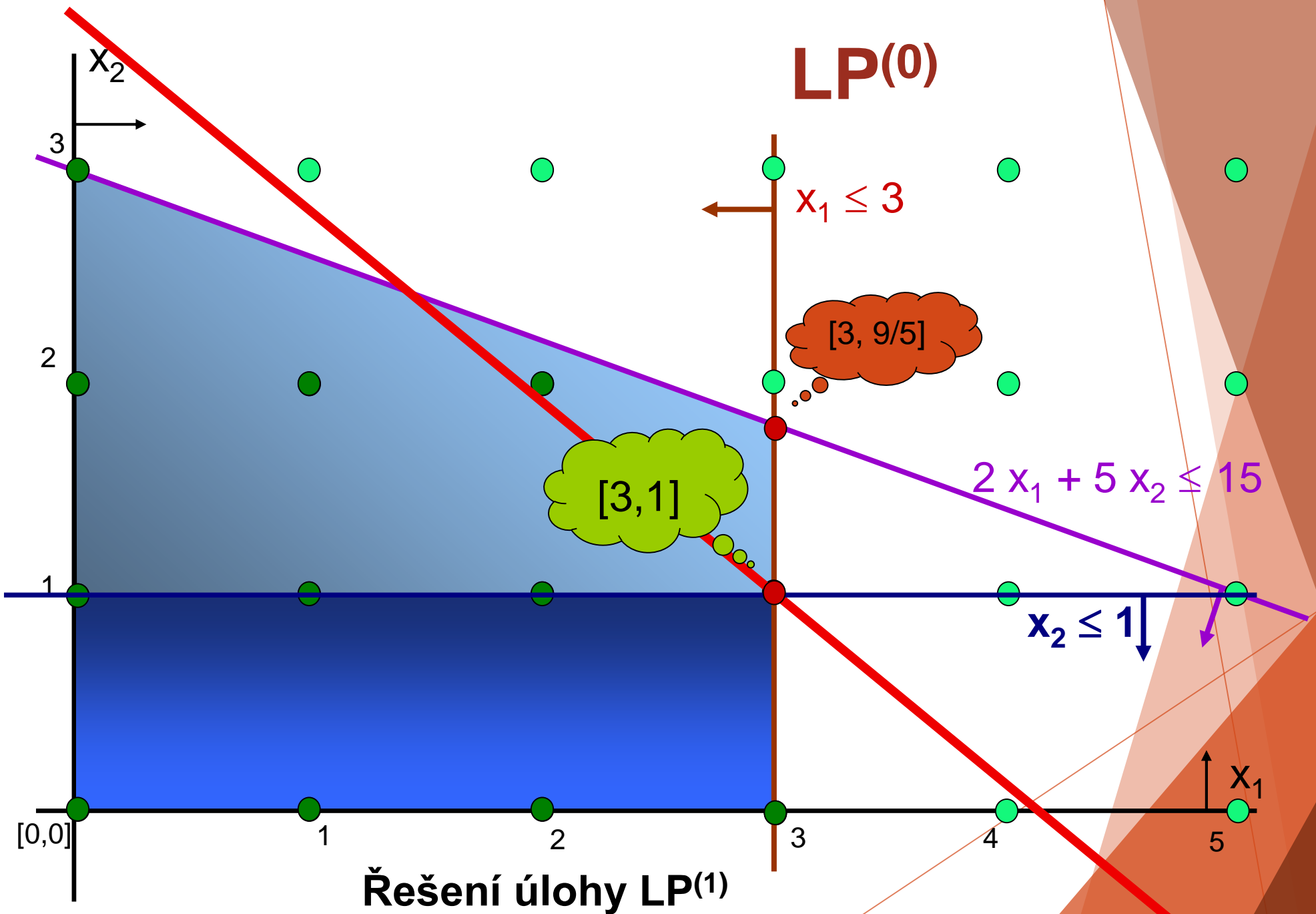
- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(1)</sup>
- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou
- ▶ Optimální řešení úlohy LP<sup>(1)</sup> je celočíselné:

$$\mathbf{x}^{(1)} = (3, 1, 4, 0), \mathbf{z}^{(1)} = 37$$

- ▶ Dosadíme  $\mathbf{z}^* = 37$

**KONEC VĚTVE**

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	0	0	1	1
$x_1$	1	0	0	1	0	3
$x_3$	0	0	1	-2	-5	4
$z_j$	0	0	0	9	0	37



**Řešení úlohy LP(1)**



**LP<sup>(0)</sup>**

$$\mathbf{x}^{(0)} = (3; \mathbf{9/5})$$

$$\mathbf{z}^{(0)} = 45$$

$$\text{Mez} = 45$$

$$\mathbf{x}_2 \leq 1$$

$$\mathbf{x}_2 \geq 2$$

**LP<sup>(1)</sup>**

$$\mathbf{x}^{(1)} = (3; 1)$$

$$\mathbf{z}^{(1)} = 37$$

$$\mathbf{z}^* = \mathbf{37}$$

**KONEC  
VĚTVE**

**Úloha LP<sup>(1)</sup>**

## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(2)</sup>
- ▶ K OŘ úlohy LP<sup>(0)</sup> přidáme omezení  $-x_2 \leq -2$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	-2/5	0	9/5
$x_1$	1	0	0	1	0	3
$x_5$	0	-1	0	0	1	-2
$z_j$	0	0	2	5	0	45

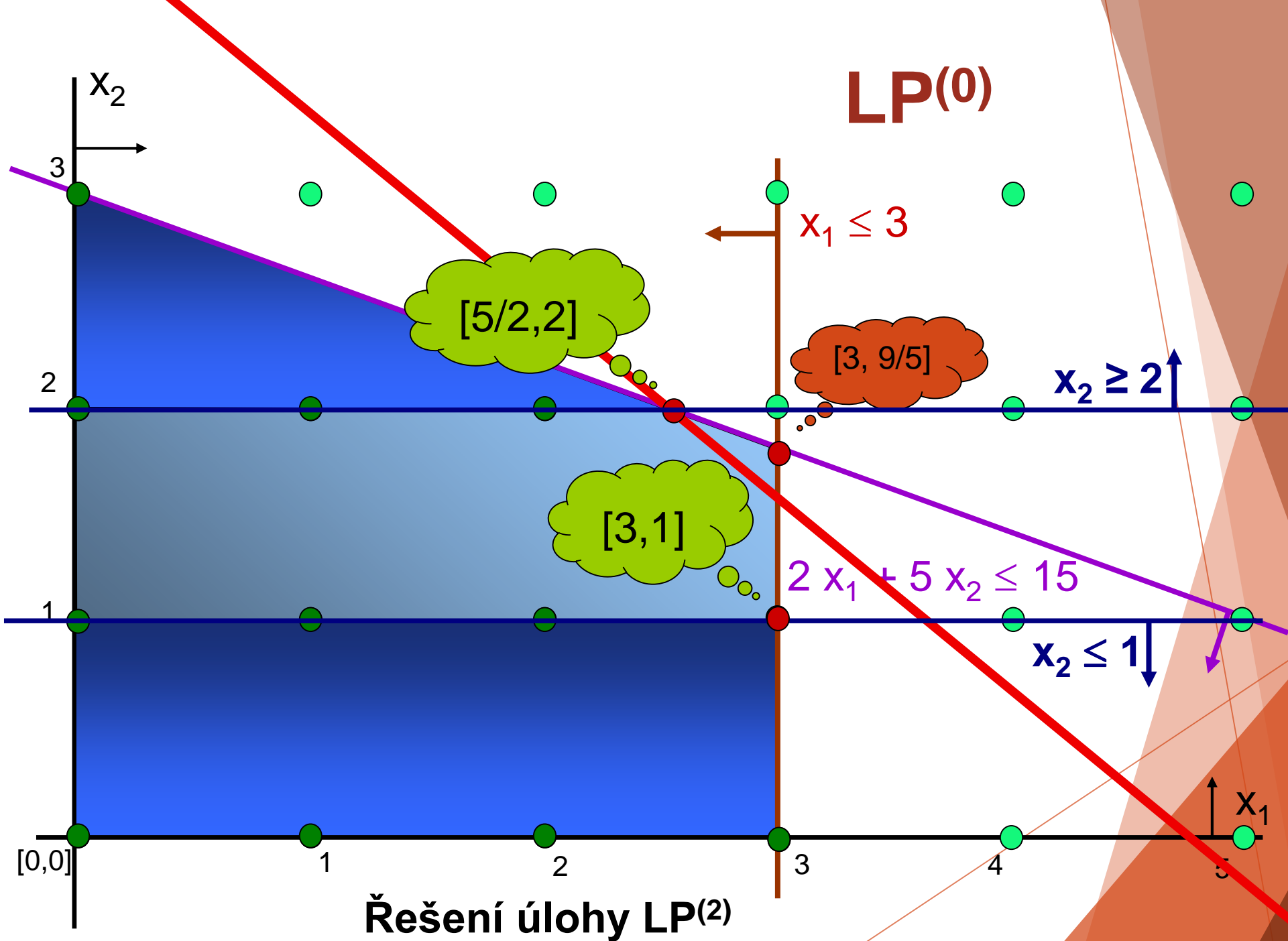
- ▶ Jak musíme omezení upravit?

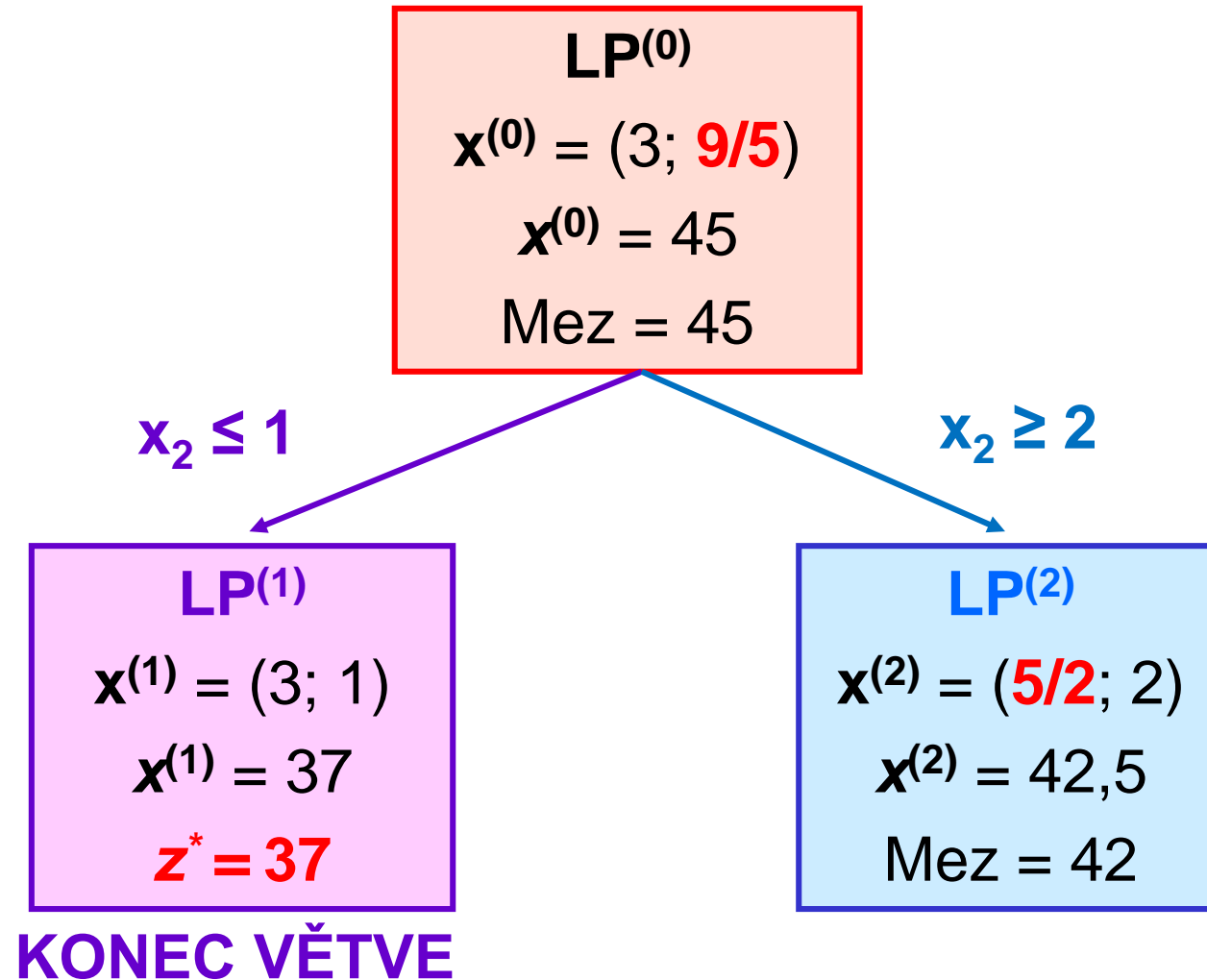
$x_5$	0	0	1/5	-2/5	1	-1/5
-------	---	---	-----	------	---	------

## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - řešení úlohy  $LP^{(2)}$
- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou
- ▶ Optimální řešení úlohy  $LP^{(2)}$  není celočíselné:  
 $x^{(2)} = (5/2, 2, 0, 1/2, 0), z^{(2)} = 85/2$
- ▶  $h^{(2)} = [85/2] > z^* = 37 \rightarrow$  větvíme  $LP^{(2)}$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$b_i$
$x_2$	0	1	0	0	-1	2
$x_1$	1	0	1/2	0	5/2	5/2
$x_4$	0	0	-1/2	1	-5/2	1/2
$z_j$	0	0	9/2	0	25/2	85/2





Úloha **LP<sup>(2)</sup>**

## 10.4 Metoda větví a mezí

► Příklad - větvení úlohy  $LP^{(2)}$ ,  $x_1 = 5/2$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, &\text{ celé} \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

Levá větev:  $LP^{(3)}$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_2 &\geq 2 \\ x_1 &\leq 2 \\ x_j &\geq 0 \\ j &= 1, 2 \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

Pravá větev:  $LP^{(4)}$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_2 &\geq 2 \\ x_1 &\geq 3 \\ x_j &\geq 0 \\ j &= 1, 2 \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(3)</sup>
- ▶ K OŘ úlohy LP<sup>(2)</sup> přidáme omezení  $x_1 \leq 2$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/2	0	-1	0	2
$x_1$	1	0	1/2	0	5/2	0	5/2
$x_4$	0	0	-1/2	1	-5/2	0	1/2
$x_6$	0	0	-1/2	0	-5/2	1	-1/2
$z_j$	0	0	9/2	0	25/2	0	85/2

- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou

## 10.4 Metoda větví a mezí

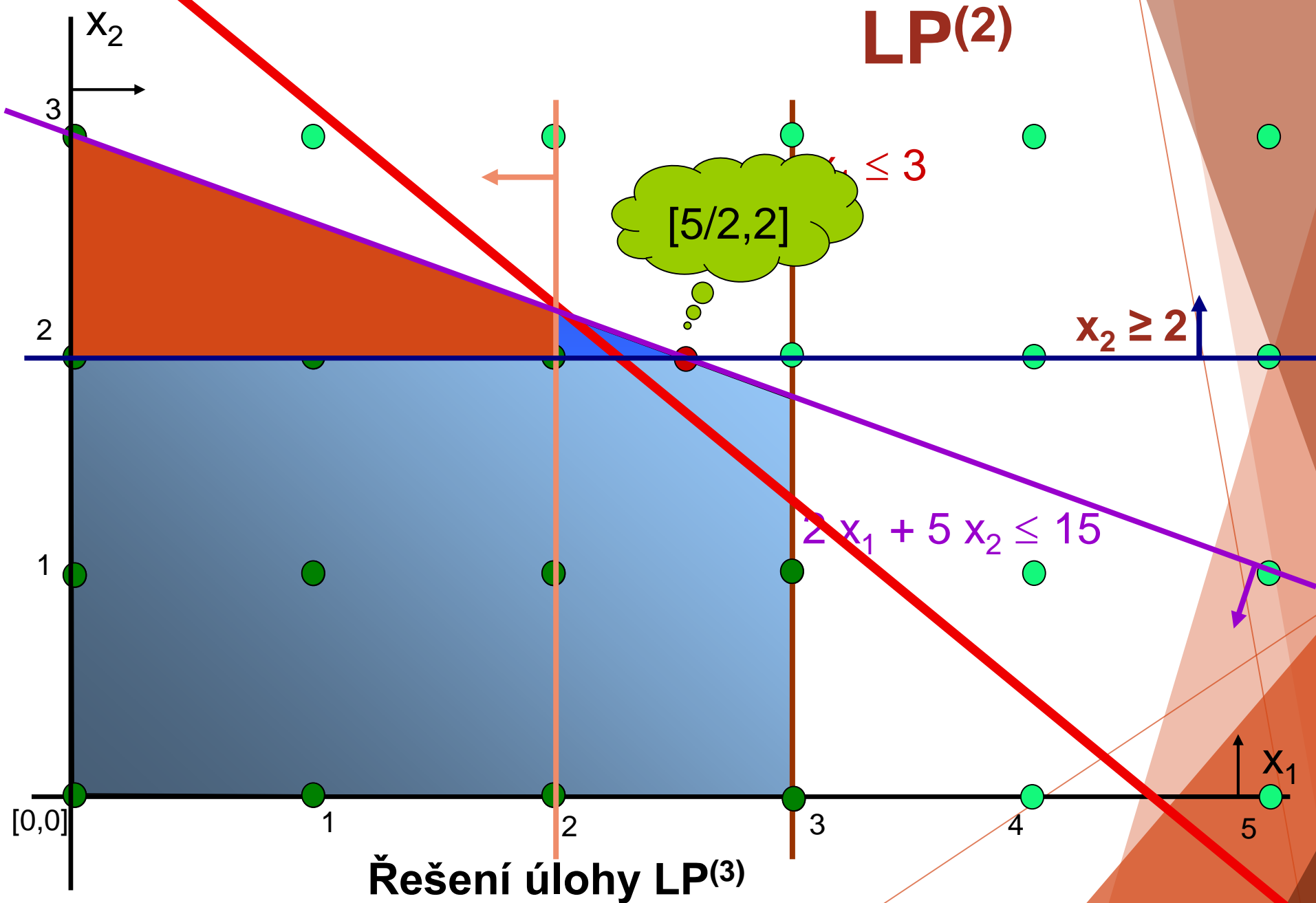
- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(3)</sup>
- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou
- ▶ Optimální řešení úlohy LP<sup>(2)</sup> není celočíselné:

$$x^{(3)} = (2, 11/5, 0, 1), z^{(3)} = 40$$

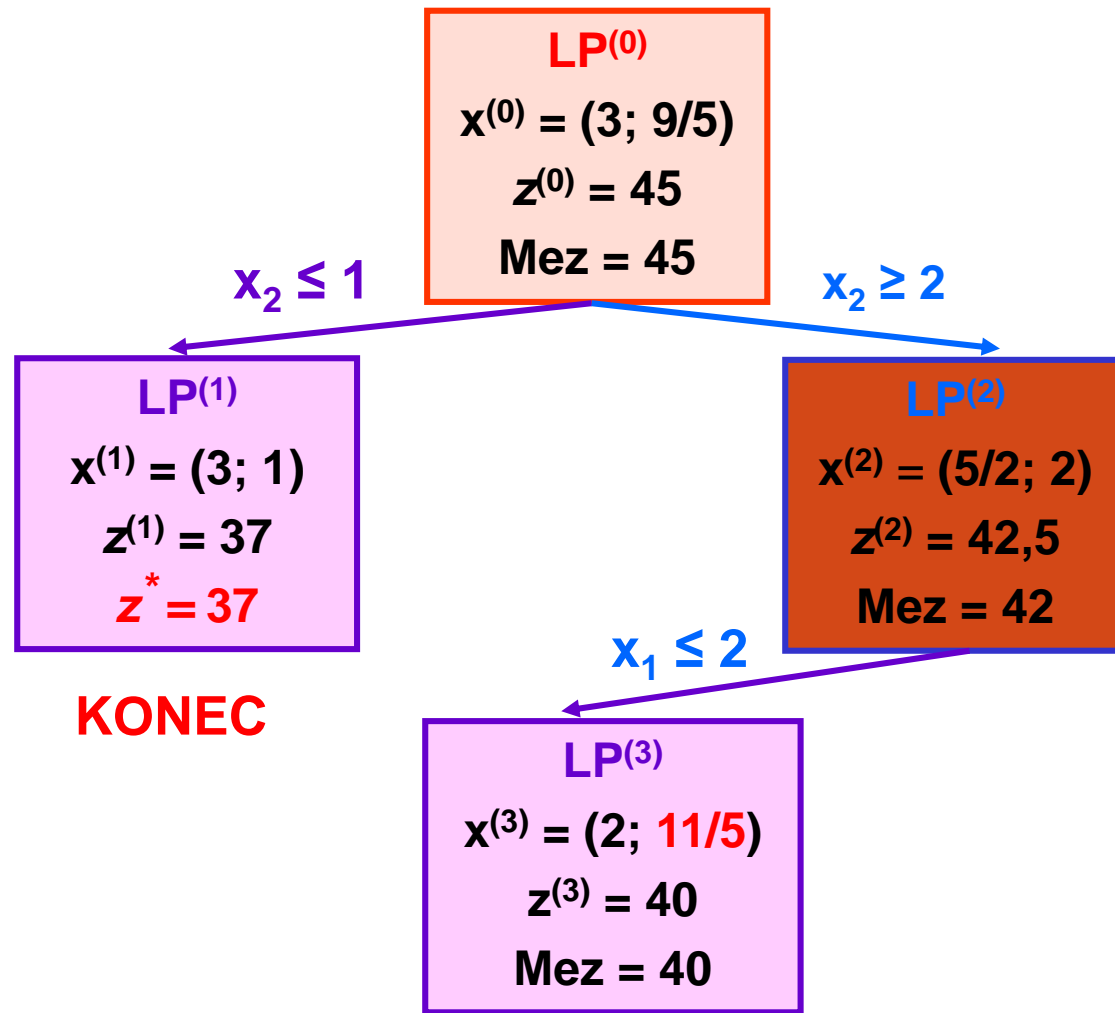
- ▶  $h^{(3)} = [40] > z^* = 37 \rightarrow$  větvíme LP<sup>(3)</sup>

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$b_i$
$x_2$	0	1	1/5	0	0	-2/5	11/5
$x_1$	1	0	0	0	0	1	2
$x_4$	0	0	0	1	0	-1	1
$x_5$	0	0	1/5	0	1	-2/5	1/5
$z_j$	0	0	2	0	0	5	40





**Řešení úlohy LP(3)**



Úloha **LP<sup>(3)</sup>**

## 10.4 Metoda větví a mezí

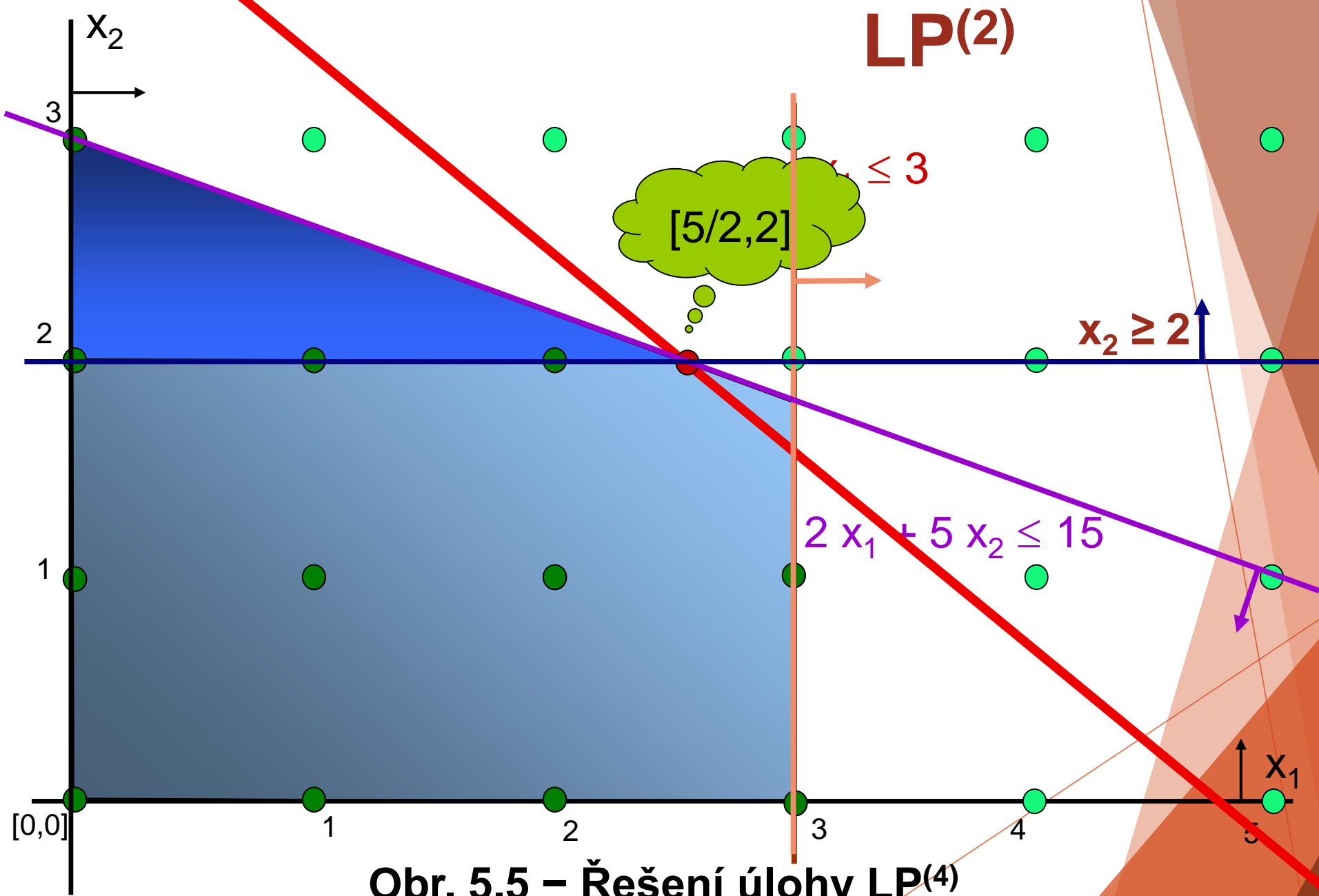
- ▶ Příklad - řešení úlohy  $LP^{(4)}$
- ▶ K OŘ úlohy  $LP^{(2)}$  přidáme omezení  $x_1 \geq 3$

Úloha  $LP^{(4)}$  nemá žádné přípustné (ani optimální) řešení

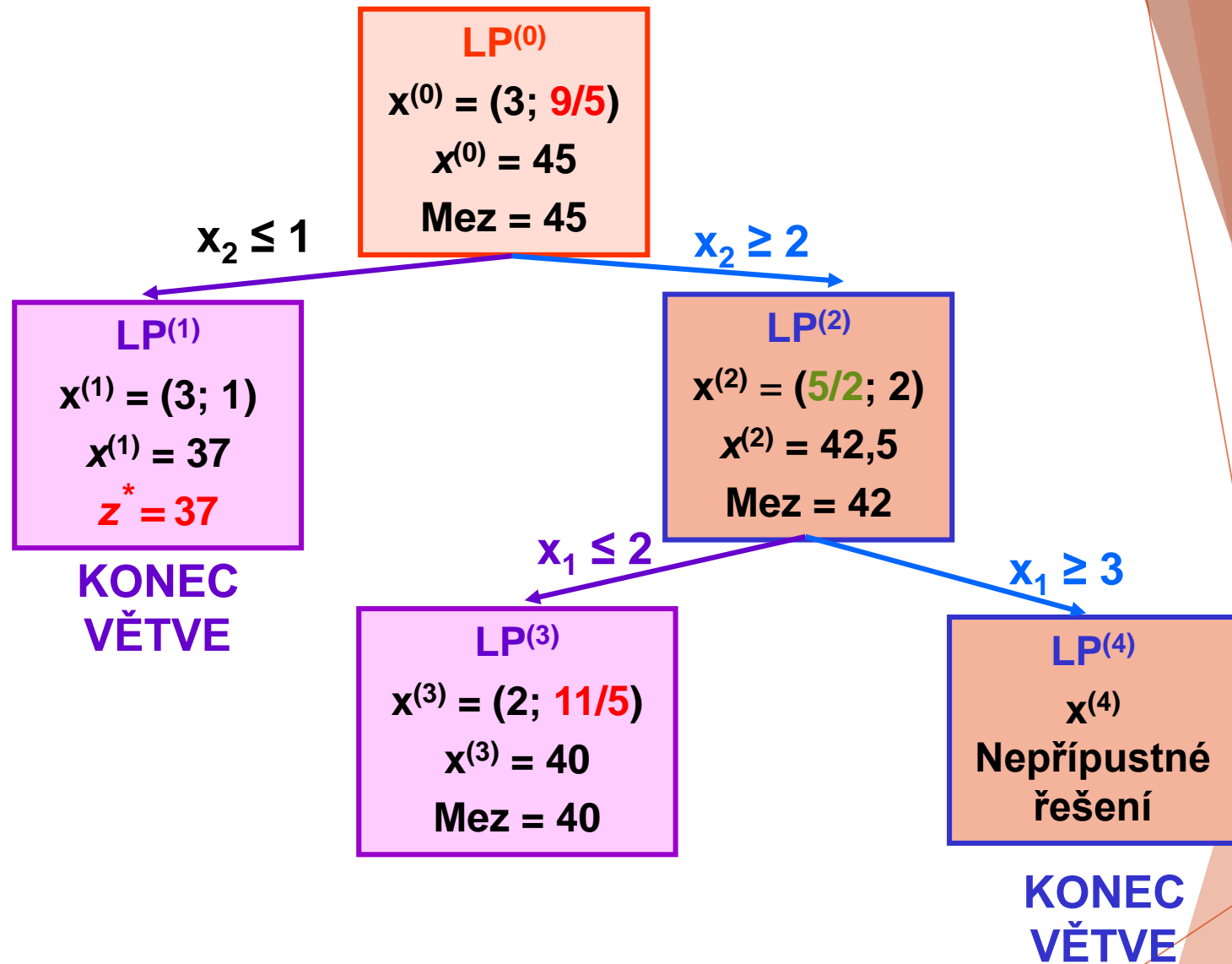
**KONEC VĚTVE**

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$\beta_j$
$x_2$	0	1	1/2	0	-1	0	2
$x_1$	1	0	1/2	0	5/2	0	5/2
$x_4$	0	0	-1/2	1	-5/2	0	1/2
$x_6$	0	0	1/2	0	5/2	1	-1/2
$z_j$	0	0	9/2	0	25/2	0	85/2

- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou



Obr. 5.5 – Řešení úlohy LP(4)



Úloha LP(4)

## 10.4 Metoda větví a mezí

► Příklad - větvení úlohy  $LP^{(3)}$ ,  $x_2 = 11/5$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, &\text{ celé} \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

Levá větev:  $LP^{(5)}$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_2 &\geq 2 \\ x_1 &\leq 2 \\ x_2 &\leq 2 \\ x_j &\geq 0 \\ &j = 1, 2 \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

Pravá větev:  $LP^{(6)}$

$$\begin{aligned} 2x_1 + 5x_2 &\leq 15 \\ x_1 &\leq 3 \\ x_2 &\geq 2 \\ x_1 &\leq 2 \\ x_2 &\geq 3 \\ x_j &\geq 0 \\ &j = 1, 2 \\ z = 9x_1 + 10x_2 &\dots \text{ max.} \end{aligned}$$

## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(5)</sup>
- ▶ K OŘ úlohy LP<sup>(3)</sup> přidáme omezení  $x_2 \leq 2$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	0	0	-2/5	0	11/5
$x_1$	1	0	0	0	0	1	0	2
$x_4$	0	0	0	1	0	-1	0	1
$x_5$	0	0	1/5	0	1	-2/5	0	1/5
$x_7$	0	0	-1/5	0	0	2/5	1	-1/5
$z_j$	0	0	2	0	0	5	0	40

- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou

## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(5)</sup>
- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou
- ▶ Optimální řešení úlohy LP<sup>(5)</sup> je celočíselné:

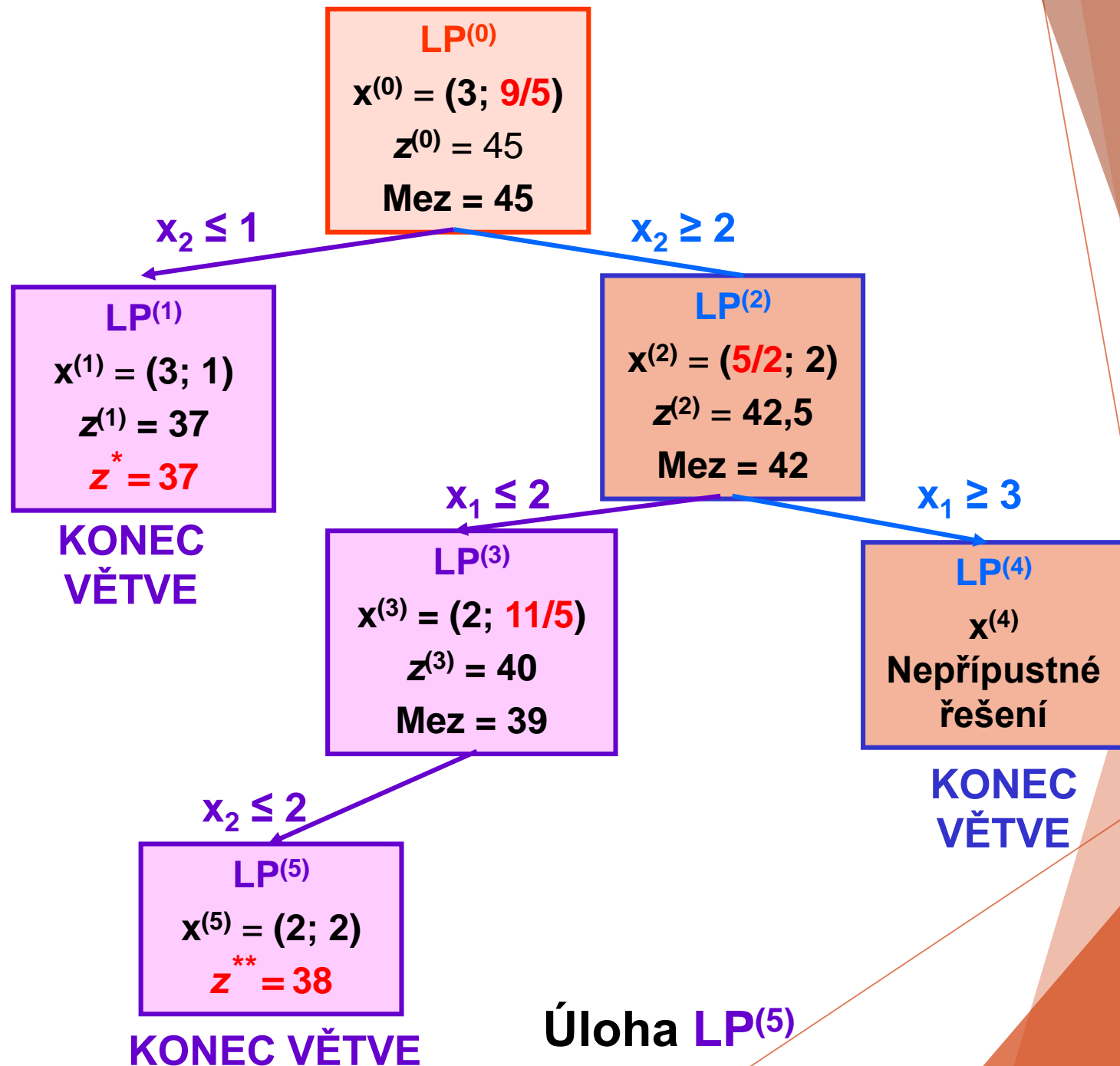
$$x^{(5)} = (2, 2, 1, 1), z^{(5)} = 38$$

- ▶  $h^{(5)} = 38 > z^* \rightarrow z^{**} = 38$

**KONEC VĚTVĚ**

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	0	0	0	0	1	2
$x_1$	1	0	0	0	0	1	0	2
$x_4$	0	0	0	1	0	-1	0	1
$x_5$	0	0	0	0	1	0	1	0
$x_3$	0	0	1	0	0	-2	-5	1
$z_j$	0	0	0	0	0	9	10	38





Úloha LP(5)

## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(6)</sup>
- ▶ K OŘ úlohy LP<sup>(3)</sup> přidáme omezení  $x_2 \geq 3$

Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	1/5	0	0	-2/5	0	11/5
$x_1$	1	0	0	0	0	1	0	2
$x_4$	0	0	0	1	0	-1	0	1
$x_5$	0	0	1/5	0	1	-2/5	0	1/5
$x_7$	0	0	1/5	0	0	-2/5	1	-4/5
$z_j$	0	0	2	0	0	5	0	40

- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou

## 10.4 Metoda větví a mezí

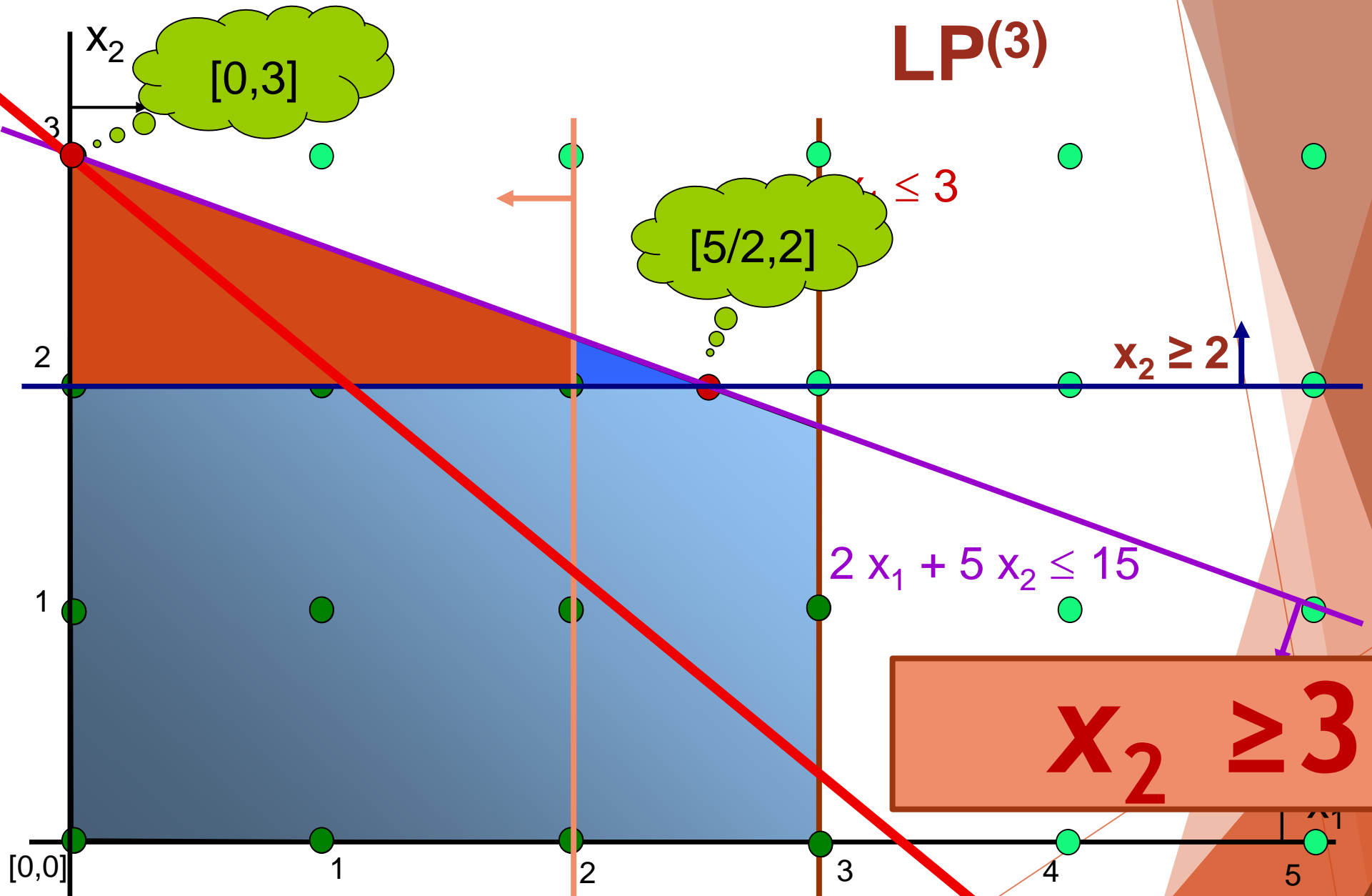
- ▶ Příklad - řešení úlohy LP<sup>(6)</sup>
- ▶ Řešíme duálně simplexovou metodou
- ▶ Optimální řešení úlohy LP<sup>(6)</sup> je celočíselné:

$$\mathbf{x}^{(6)} = (0, 3, 0, 3), \mathbf{z}^{(6)} = 30$$

- ▶  $h^{(6)} = 30 < z^{**} = 38$

**KONEC VĚTVĚ**

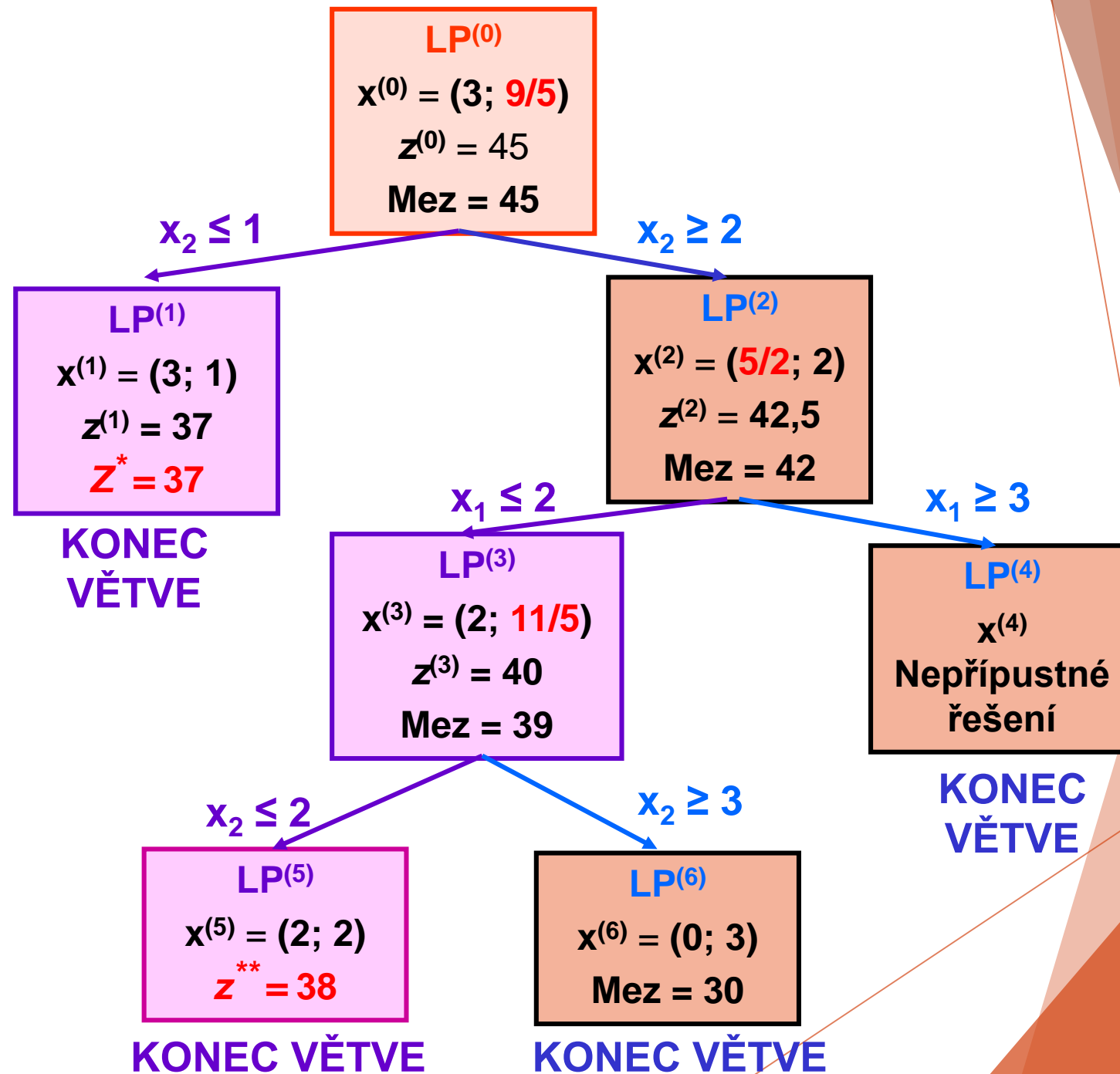
Zákl.prom.	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$	$x_6$	$x_7$	$\beta_i$
$x_2$	0	1	0	0	0	0	-1	3
$x_1$	1	0	1/2	0	0	0	5/2	0
$x_4$	0	0	-1/2	1	0	0	-5/2	3
$x_5$	0	0	0	0	1	0	-1	1
$x_6$	0	0	-1/2	0	0	1	-5/2	2
$z_j$	0	0	9/2	0	0	0	25/2	30



Řešení úlohy LP(6)

$x_2 \geq 3$

# Úloha LP<sup>(6)</sup>



## 10.4 Metoda větví a mezí

- ▶ Příklad - zakončení výpočtu
- ▶ Všechny větve jsou ukončeny
- ▶ Optimální hodnota účelové funkce celočíselné úlohy

$$z^{**} = 38$$

- ▶ Optimálním řešením úlohy IP je

$$x^{(5)} = (2, 2, 1, 1), z^{(5)} = 38$$

Detaily k přednášce: skripta, kapitola 7

**KONEC**