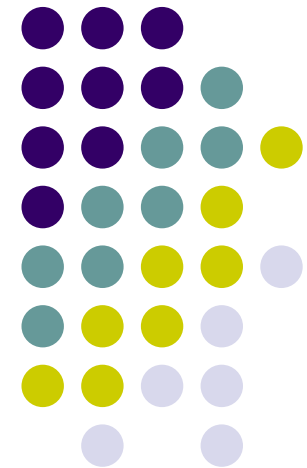


Lineárna a celočíselná optimalizácia

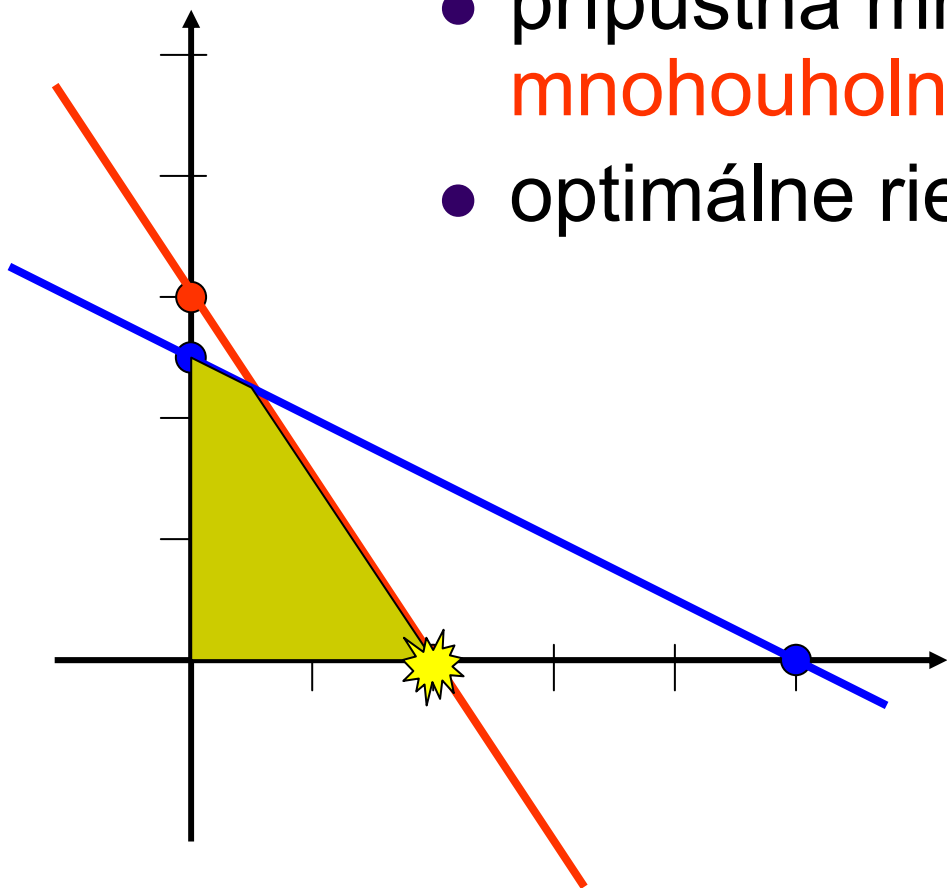
Základy konvexnej analýzy





Minule sme o úlohe LP videli:

- prípustná množina: **mnohouholník**
- optimálne riešenie: **vo vrchole**



- Platí to vždy, resp. čo pre úlohy s viac premennými?
- Ako využiť tieto vlastnosti úlohy LP na jej riešenie?

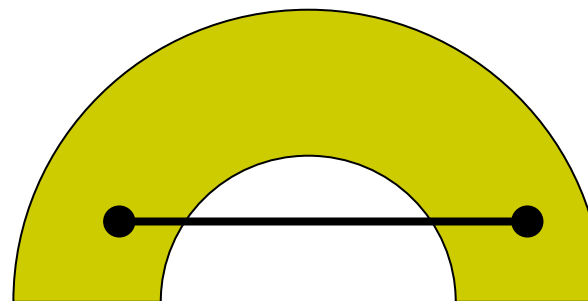
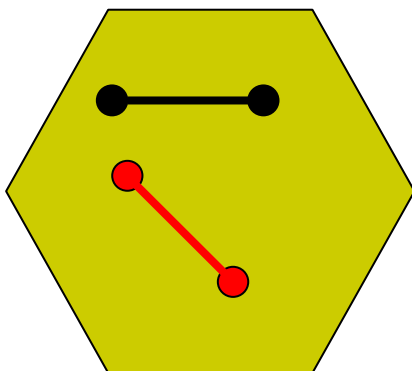


Konvexná množina

Definícia. Množina $M \subseteq \mathcal{R}^n$, $M \neq \emptyset$, je **konvexná**, ak

$$(\forall \mathbf{x}, \mathbf{y} \in M) (\forall \lambda \in \langle 0, 1 \rangle) \lambda \mathbf{x} + (1 - \lambda) \mathbf{y} \in M$$

geometricky: s každými dvoma svojimi bodmi obsahuje aj úsečku medzi nimi



Niektoré konvexné množiny



priamka: $p(A,v)=\{ x \in \mathcal{R}^n , x=A+tv, t \in \mathcal{R} \}$

nadrovina: $H(c,h)=\{ x \in \mathcal{R}^n , c_1x_1+c_2x_2+\dots+c_kx_k=h \}$

polpriestor: $H^+(c,h)=\{ x \in \mathcal{R}^n , c_1x_1+c_2x_2+\dots+c_kx_k \geq h \}$

$H^-(c,h)=\{ x \in \mathcal{R}^n , c_1x_1+c_2x_2+\dots+c_kx_k \leq h \}$

Množina přípustných riešení LP



Veta 1. Množina F prípustných riešení úlohy LP je konvexná.

Dôkaz. \mathbf{x}, \mathbf{y} : dve prípustné riešenia LP bunv v ŠT.

$$\mathbf{Ax}=\mathbf{b}, \mathbf{x}\geq\mathbf{0} \quad \mathbf{Ay}=\mathbf{b}, \mathbf{y}\geq\mathbf{0}$$

$\lambda \in \langle 0, 1 \rangle$: chceme $\lambda\mathbf{x}+(1-\lambda)\mathbf{y} \in F$

K tomu:

$$\lambda\mathbf{x}+(1-\lambda)\mathbf{y} \geq \mathbf{0}$$

$$\mathbf{A}(\lambda\mathbf{x}+(1-\lambda)\mathbf{y}) = \lambda\mathbf{Ax}+(1-\lambda)\mathbf{Ay} = \lambda\mathbf{b}+(1-\lambda)\mathbf{b} = \mathbf{b}$$

Množina optimálnych riešení LP



Veta 2. Množina F^* optimálnych riešení úlohy LP je konvexná.

Dôkaz. Domáca úloha



Konvexná kombinácia KK

Definícia. Konvexnou kombináciou bodov

$x_1, x_2, \dots, x_k \in \mathcal{R}^n$ nazývame ľubovoľný bod tvaru
 $\lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_k x_k$

kde $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_k \geq 0, \sum_{j=1}^k \lambda_j = 1$.

Veta 3. Množina $M \subseteq \mathcal{R}^n, M \neq \emptyset$ je konvexná \Leftrightarrow

M je uzavretá na konvexné kombinácie
ľubovoľného počtu svojich bodov.



Dôkaz Vety 3.

⇐ triviálne

⇒ matematickou indukciou podľa počtu bodov.

k=2 ekvivalentné s definíciou

Indukčný predpoklad: každá konvexná množina je uzavretá na KK najviac k bodov

Dôkaz Vety 3 – indukčný krok



k+1:

$$\sum_{j=1}^{k+1} \lambda_j \mathbf{x}_j = \sum_{j=1}^k \lambda_j \mathbf{x}_j + \lambda_{k+1} \mathbf{x}_{k+1}$$

$$= \left(\sum_{m=1}^k \lambda_m \right) / \left(\sum_{m=1}^k \lambda_m \right) \sum_{j=1}^k \lambda_j \mathbf{x}_j + \lambda_{k+1} \mathbf{x}_{k+1}$$

$$= \left(\sum_{m=1}^k \lambda_m \right) \sum_{j=1}^k \left(\lambda_j / \sum_{m=1}^k \lambda_m \right) \mathbf{x}_j$$

$$+ \lambda_{k+1} \mathbf{x}_{k+1}$$

To je KK k bodov,
preto v M

$$= \left(\sum_{m=1}^k \lambda_m \right) \mathbf{y} + \lambda_{k+1} \mathbf{x}_{k+1}$$

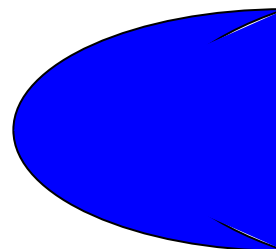
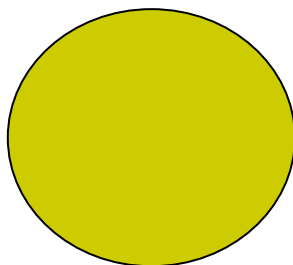
To je KK dvoch
bodov M \Rightarrow v M



Konvexný obal

Definícia. **Konvexný obal** množiny $M \subseteq \mathcal{R}^n$, označenie $\text{conv}(M)$, je najmenšia konvexná množina, obsahujúca M , t.j.

1. $\text{conv}(M)$ je konvexná
2. $M \subseteq \text{conv}(M)$
3. ak N je konvexná a $M \subseteq N$, tak $N \subseteq \text{conv}(M)$.





Charakterizácia $\text{conv}(M)$

Veta 4. $\text{conv}(M)=S$, kde

$$S=\{\mathbf{x} \in \mathcal{R}^n, \mathbf{x}=\sum_{j=1}^k \lambda_j \mathbf{x}_j, \mathbf{x}_j \in M, \lambda_j \geq 0, \sum_{j=1}^k \lambda_j =1\}.$$

Dôkaz. Potrebujeme ukázať body 1,2,3 definície

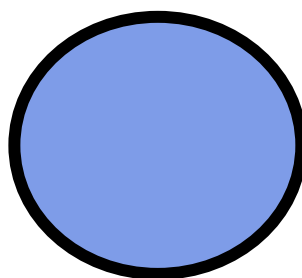
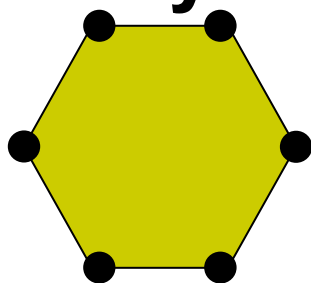
1. S je zrejme konvexná
2. $M \subseteq S$, lebo S obsahuje jednoprvkové KK
3. každá konvexná množina, obsahujúca M , musí obsahovať KK prvkov M , teda celú S



Krajné body - definícia.

Definícia. Nech M je konvexná množina. Bod $\mathbf{x} \in M$ sa volá **krajný bod množiny M** , ak sa nedá vyjadriť ako netriviálna konvexná kombinácia iných bodov množiny M , t.j.

ak $\mathbf{x} = \lambda \mathbf{y} + (1 - \lambda) \mathbf{z}$ pre nejaké $\mathbf{y}, \mathbf{z} \in M$ a $\lambda \in (0, 1)$,
tak $\mathbf{x} = \mathbf{y} = \mathbf{z}$.



Množina krajných bodov M : $\text{ex}(M)$

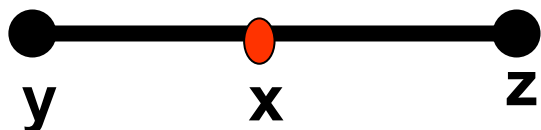


Krajné body - význam

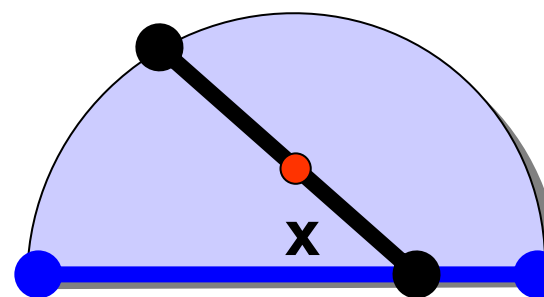
Veta 4. Nech $M \subseteq \mathcal{R}^n$ je konvexná uzavretá a ohraničená. Potom každý $x \in M$ sa dá vyjadriť ako KK krajných bodov množiny M .

Náčrt dôkazu: indukciou podľa rozmeru M

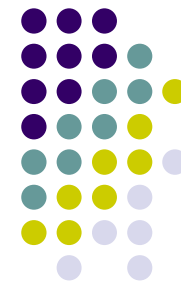
rozmer $M=1$: jasné



x je KK y a z , tie sú krajné



priamka cez x pretína hranicu M v dvoch bodoch, tie sú krajné, alebo podľa IP sú KK krajných



Krajné body a úloha LP

Veta 5. Nech množ. F prípustných riešení úlohy LP je ohraničená. Potom:

1. Existuje $\min\{\mathbf{c}^T \mathbf{x} : \mathbf{x} \in F\} = f^*$.
2. Existuje $\mathbf{x}^0 \in \text{ex}(F)$ také, že $\mathbf{c}^T \mathbf{x}^0 = f^*$.

Dôkaz. 1. Weierstrassova veta: mat. analýza

2. Nech $\mathbf{c}^T \mathbf{x} = f^*$. Bod \mathbf{x} je KK krajných bodov $\mathbf{x}_j \in M$, ale pre všetky j : $\mathbf{c}^T \mathbf{x}_j \geq \mathbf{c}^T \mathbf{x}$.

$$\mathbf{c}^T \mathbf{x} = \mathbf{c}^T \left(\sum_{j=1}^k \lambda_j \mathbf{x}_j \right) = \sum_{j=1}^k \lambda_j \mathbf{c}^T \mathbf{x}_j \geq \sum_{j=1}^k \lambda_j \mathbf{c}^T \mathbf{x} = \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

Takže musí byť $\mathbf{c}^T \mathbf{x}_j = \mathbf{c}^T \mathbf{x}$... opt. kraj.bod.



Hlavná veta o LP.

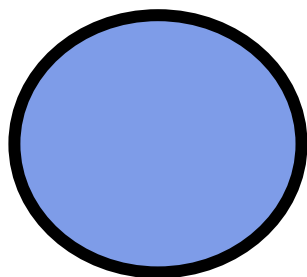
Veta 5. Pre každú minimalizačnú úlohu LP nastáva práve jedna z možností:

- úloha je neprípustná, t.j. $F = \emptyset$.
- úloha je neohraničená, t.j. $F \neq \emptyset$ a funkcia $\mathbf{c}^T \mathbf{x}$ je na F zdola neohraničená.
- úloha má optimálne riešenie v niektorom z krajných bodov množiny F .

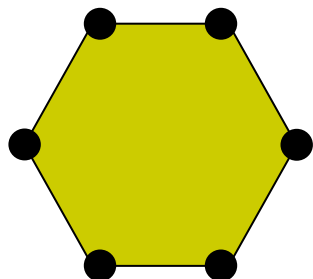


Dôsledky pre úlohu LP

Optimum stačí hľadať medzi krajnými bodmi !



V takejto situácii by nám hľadanie medzi krajnými bodmi nepomohlo.



V tejto množine je len konečne veľa krajných bodov.

Je to ale vždy prípad úlohy LP?

Polyedrické množiny



Definícia. Uzavretá konvexná množina sa nazýva **polyedrická**, ak má len konečne veľa krajných bodov.

Veta. Prípustná množina úlohy LP je polyedrická.

Toto teraz ukážeme.



Bázické prípustné riešenia

Predpoklad: v matici A existuje m lineárne nezávislých stĺpcov.

(Neskôr ukážeme, ako to overiť.)

Definícia. Množina m lineárne nezávislých stĺpcov v matici A sa volá **báza** \mathcal{B} . Maticu vytvorenú stĺpcami bázy \mathcal{B} označíme B .



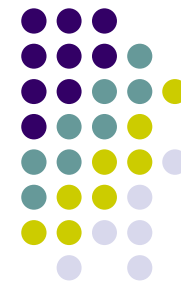
Príklad

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$\mathcal{B} = (A_2, A_3, A_5)$ nie je báza, lebo $A_2 + A_3 = A_5$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathcal{B} = (A_2, A_1, A_4) \text{ je báza}$$

$$B = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \text{Pozor na} \\ \text{poradie} \\ \text{stĺpcov!}$$



Bázické riešenia

Definícia 4. Nech \mathcal{B} je báza matice A . Bázické riešenie (v skratke BR) príslušné k báze \mathcal{B} je také riešenie sústavy $A\mathbf{x}=\mathbf{b}$, v ktorom

$$x_j = \begin{cases} 0 & \text{ak } j \text{ je také, že } A_j \notin \mathcal{B} \\ \text{príslušná zložka jediného riešenia} \\ \text{sústavy } B\mathbf{x}_0=\mathbf{b}. \end{cases}$$



Príklad

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{b} = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\mathcal{B} = (A_2, A_1, A_4) \Rightarrow \mathbf{x}_{\mathcal{B}} = (x_1, x_2, 0, x_3, 0)$$

Na určenie bázických zložiek riešime sústavu:

$$B = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \cdot \mathbf{x}_0 = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{pmatrix} \quad \text{Matica } B \text{ je regulárna, preto je jediné riešenie.}$$



Príklad

$$\left| \begin{array}{ccc|c} 0 & 1 & 2 & 3 \\ 1 & 1 & 1 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right| \sim \left| \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 3 \\ 0 & -1 & -1 & -1 \end{array} \right| \sim \left| \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 2 \end{array} \right| \sim$$

Pokračujem v úprave na jednotkovú maticu:

$$\left| \begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 2 \end{array} \right|$$

$$\mathbf{x}_B = (-1, 1, 0, 2, 0)$$

toto bázické riešenie nie je prípustné

stĺpce sú

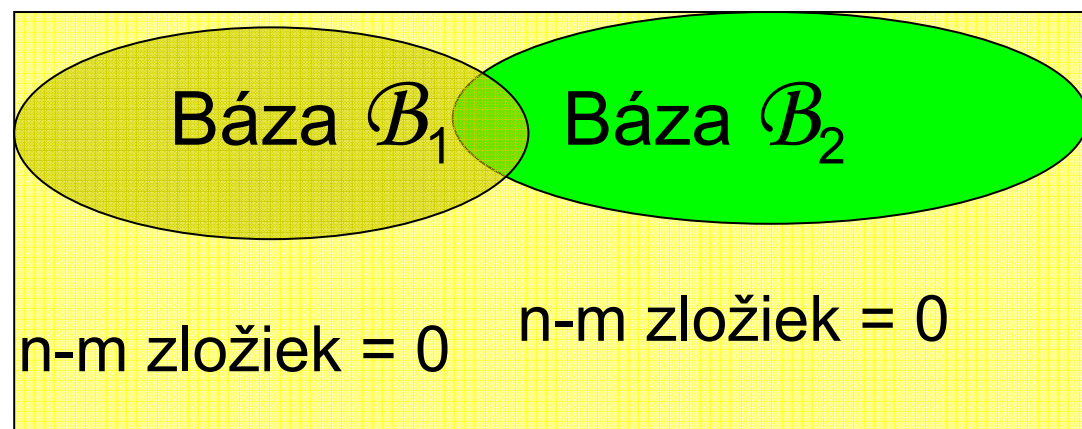
$$A_2 \ A_1 \ A_4 \Rightarrow x_2=1, x_1=-1, x_4=2$$



Bázické riešenie x je

- prípustné, ak $x \geq 0$
- degenerované, ak má viac než $n-m$ nulových zložiek

Veta 6. Ak dve rôzne bázy zodpovedajú tomu istému BR x , tak x je degenerované.





Existencia BPR

- **Veta 7.** Úloha LP v štandardnom tvare s maticou $A \in \mathcal{R}(m,n)$ má BPR práve vtedy, keď $F \neq \emptyset$ a hodnosť matice A je m .
- **Dôkaz:** geometrický argument cez krajné body konvexnej množiny



BPR a krajné body 1

Veta 8. Ak stĺpce A_1, A_2, \dots, A_k matice A sú LN a vektor $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_k, 0, \dots, 0) \in F$, tak $\mathbf{x} \in \text{ex}(F)$.

Dôkaz: Nech $\mathbf{x} \notin \text{ex}(F)$. Potom existujú $\mathbf{y}, \mathbf{z} \in F$ navzájom rôzne a $\lambda \in (0, 1)$ tak, že $\mathbf{x} = \lambda \mathbf{y} + (1 - \lambda) \mathbf{z}$.

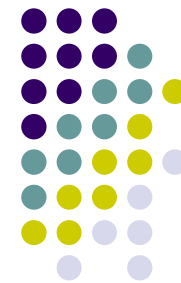
Pre zložky $i > k$: $0 = \lambda \mathbf{y}_i + (1 - \lambda) \mathbf{z}_i$, preto $0 = \mathbf{y}_i = \mathbf{z}_i$,

Pre zložky $i \leq k$: $\mathbf{b} = x_1 A_1 + x_2 A_2 + \dots + x_k A_k$

$$\mathbf{b} = y_1 A_1 + y_2 A_2 + \dots + y_k A_k$$

$$\mathbf{b} = z_1 A_1 + z_2 A_2 + \dots + z_k A_k$$

Spor: vektor nemožno vyjadriť ako lin. komb. LN vektorov viac spôsobmi



BPR a krajné body 2

Veta 9. Ak $\mathbf{x} \in \text{ex}(F)$, tak množina $\{A_j : x_j > 0\}$ stĺpcov matice A je lineárne nezávislá.

Dôkaz: Nech $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_k, 0, \dots, 0) \in \text{ex}(F)$.

Potom $x_1 A_1 + x_2 A_2 + \dots + x_k A_k = \mathbf{b}$

Ak vektory $\{A_j : x_j > 0\} = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$ sú LN,

tak existujú koeficienty y_1, y_2, \dots, y_k nie všetky = 0:

$$y_1 A_1 + y_2 A_2 + \dots + y_k A_k = \mathbf{0}$$



BPR a krajné body 2

Dôkaz (pokračovanie):

$$\text{Máme: } x_1A_1 + x_2A_2 + \dots + x_kA_k = b \quad (*)$$

$$y_1A_1 + y_2A_2 + \dots + y_kA_k = 0 \quad (**)$$

Násobíme (**) číslom $d > 0$ a pričítame a odčítame od (*):

$$(x_1 + dy_1)A_1 + (x_2 + dy_2)A_2 + \dots + (x_k + dy_k)A_k = b$$

$$(x_1 - dy_1)A_1 + (x_2 - dy_2)A_2 + \dots + (x_k - dy_k)A_k = b$$

Zrejme $x_j = 1/2(x_j + dy_j) + 1/2(x_j - dy_j)$ pre všetky j ,

ak zvolíme d dost' malé, sú to riešenia z F a teda

$x \notin \text{ex}(F)$ – spor.



Sumarizácia

- Množina F prípustných riešení LP je konvexná
- Ak má optimálne riešenie, tak v nejakom bode $ex(F)$
- Body $ex(F)$ zodpovedajú BPR
- Každé BPR je určené bázou, jedna báza určuje najviac jedno BPR
- Báz je najviac $(n \text{ nad } m)$
- **Riešiť úlohu LP prezretím konečne veľa báz!**