

# Matematika I – 8a

## Lineární rovnice a nerovnice, problém lineárního programování

Jan Slovák

Masarykova univerzita

14. 11. 2011

# Obsah přednášky

- 1 Lineární rovnice a procesy
- 2 Optimalizační lineární modely
- 3 Poznámky o využití v ekonomii

# Plán přednášky

- 1 Lineární rovnice a procesy
- 2 Optimalizační lineární modely
- 3 Poznámky o využití v ekonomii

Jednoduché lineární procesy jsou dány lineárními zobrazeními  
 $\varphi : V \rightarrow W$  na vektorových prostorech.

Jednoduché lineární procesy jsou dány lineárními zobrazeními

$\varphi : V \rightarrow W$  na vektorových prostorech.

- vektor  $v \in V$  představuje stav nějakého námi sledovaného jevu (třeba počty občanů tříděných dle nejvyšší dosažené kvalifikace, stav zásob jednotlivých dílů a výrobků atd.)
- $\varphi(v)$  může představovat výsledek provedené operace (výsledek vzdělávací činnosti školské soustavy nebo výroba a prodej za určité časové období apod.).

Jednoduché lineární procesy jsou dány lineárními zobrazeními

$\varphi : V \rightarrow W$  na vektorových prostorech.

- vektor  $v \in V$  představuje stav nějakého námi sledovaného jevu (třeba počty občanů tříděných dle nejvyšší dosažené kvalifikace, stav zásob jednotlivých dílů a výrobků atd.)
- $\varphi(v)$  může představovat výsledek provedené operace (výsledek vzdělávací činnosti školské soustavy nebo výroba a prodej za určité časové období apod.).

Pokud chceme dosáhnout předem daného výsledku  $b \in W$  takového jednorázového procesu, řešíme problém

$$\varphi(x) = b$$

pro neznámý vektor  $x$ .

V pevně zvolených souřadnicích pak máme matici  $A$  zobrazení  $\varphi$  a souřadné vyjádření vektoru  $b$ :

$$A \cdot x = b$$

Pro  $b = 0$  je množina řešení vektorovým podprostorem (jádro  $\varphi$ ).

V pevně zvolených souřadnicích pak máme matici  $A$  zobrazení  $\varphi$  a souřadné vyjádření vektoru  $b$ :

$$A \cdot x = b$$

Pro  $b = 0$  je množina řešení vektorovým podprostorem (jádro  $\varphi$ ).  
Snadno ověříme základní popis všech řešení:

### Theorem (Homogenní soustava rovnic)

*Pokud je dimenze  $V = n < \infty$  a dimenze obrazu zobrazení  $\varphi$  je  $k$ , pak dimenze podprostoru všech řešení je právě  $n - k$ .*



## Skutečně:

- sloupce matice zobrazení jsou právě obrazy bázových vektorů, v matici systému je právě  $k$  lineárně nezávislých sloupců a tedy i stejný počet lineárně nezávislých řádků;
- při převodu na řádkový schodovitý tvar zůstane nakonec právě  $n - k$  nulových řádků;
- při řešení systému rovnic tak zůstane právě  $n - k$  volných parametrů a dosazením vždy jednoho z nich hodnotou jedna a vynulováním ostatních získáme právě  $k$  lineárně nezávislých řešení.

Skutečně:

- sloupce matice zobrazení jsou právě obrazy bázových vektorů, v matici systému je právě  $k$  lineárně nezávislých sloupců a tedy i stejný počet lineárně nezávislých řádků;
- při převodu na řádkový schodovitý tvar zůstane nakonec právě  $n - k$  nulových řádků;
- při řešení systému rovnic tak zůstane právě  $n - k$  volných parametrů a dosazením vždy jednoho z nich hodnotou jedna a vynulováním ostatních získáme právě  $k$  lineárně nezávislých řešení.

### Fundamentální systém řešení

Každé takové  $k$ -tici lineárně nezávislých řešení říkáme **fundamentální systém řešení** daného homogenního systému lineárních rovnic.

Uvažme nyní obecný systém rovnic

$$A \cdot x = b.$$

Jestliže rozšíříme matici  $A$  o sloupec  $b$ , můžeme, ale nemusíme, také zvětšit počet lineárně nezávislých sloupců a tedy i řádků.

Pokud se tento počet zvětší, pak systém rovnic nemůže mít řešení (prostě se naše  $\varphi$  vůbec do  $b$  nestrefí). Jestliže ale naopak máme stejný počet nezávislých řádků, znamená to, že sloupec  $b$  musí být lineární kombinací sloupců matice  $A$ . Koeficienty takové kombinace jsou právě řešení.

Uvažme nyní obecný systém rovnic

$$A \cdot x = b.$$

Jestliže rozšíříme matici  $A$  o sloupec  $b$ , můžeme, ale nemusíme, také zvětšit počet lineárně nezávislých sloupců a tedy i řádků.

Pokud se tento počet zvětší, pak systém rovnic nemůže mít řešení (prostě se naše  $\varphi$  vůbec do  $b$  nestrefí). Jestliže ale naopak máme stejný počet nezávislých řádků, znamená to, že sloupec  $b$  musí být lineární kombinací sloupců matice  $A$ . Koeficienty takové kombinace jsou právě řešení.

Mějme tedy dvě pevně zvolená řešení  $x$  a  $y$  našeho systému a nějaké řešení  $z$  systému homogenního se stejnou maticí. Pak zjevně

$$A \cdot (x - y) = b - b = 0$$

$$A \cdot (x + z) = 0 + b = b.$$

Můžeme proto shrnout:

### Theorem (Struktura všech řešení systému lineárních rovnic)

- *podprostor všech řešení homogenního systému rovnic  $A \cdot x = 0$  má dimenzi  $n - k$ , kde  $n$  je počet proměnných a  $k$  je počet lineárně nezávislých rovnic,*
- *všechna řešení jsou generována tzv. fundamentálním systémem  $n - k$  řešení, který lze obdržet z Gausovy eliminace postupným dosazováním nul a jedniček za volné parametry,*
- *řešení nehomogenního systému existuje právě, když přidáním sloupce  $b$  k matici  $A$  nezvýšíme počet lineárně nezávislých řádků. V takovém případě je prostor všech řešení dán součty jednoho pevně zvoleného **partikulárního řešení** systému a všech řešení systému homogenního se stejnou maticí.*

# Plán přednášky

- 1 Lineární rovnice a procesy
- 2 Optimalizační lineární modely**
- 3 Poznámky o využití v ekonomii

Představme si velice specializovaného natěrače v černobílém světě. Natírá fasády buď malých rodinných domků nebo naopak velikých veřejných budov a pochopitelně používá jen černou a bílou barvu. Může si zcela volně vybírat, v jakém rozsahu bude dělat  $x$  jednotek plochy prvního typu nebo  $y$  jednotek druhého. Předpokládejme, že jeho maximální pracovní zátěž je ve sledovaném období  $L$  jednotek plochy, jeho čistý výnos (tj. po odečtení nákladů) je na jednotku plochy  $c_1$  u malých domků a  $c_2$  u veřejných staveb. Zároveň má k dispozici maximálně  $W$  kg bílé a  $B$  kg černé barvy. Konečně na jednotku plochy rodinného domu potřebuje  $w_1$  kg bílé barvy a  $b_1$  kg černé, zatímco u veřejných staveb jsou to hodnoty  $w_2$  a  $b_2$ .

Když si to celé shrneme do (ne)rovníc, dostáváme omezení

$$x_1 + x_2 \leq L \quad (1)$$

$$w_1 x_1 + w_2 x_2 \leq W \quad (2)$$

$$b_1 x_1 + b_2 x_2 \leq B. \quad (3)$$

Celkový čistý výnos natěračů

$$h(x_1, x_2) = c_1 x_1 + c_2 x_2$$

bychom přitom rádi měli co největší.



Každá z uvedených nerovnic zadává v rovině proměnných  $(x_1, x_2)$  polorovinu, ohraničenou přímkou zadanou příslušnou rovnicí, a jistě musíme také předpokládat, že jak  $x_1$  tak  $x_2$  jsou nezáporná reálná čísla, protože záporné velikosti ploch natěrač neumí. Ve skutečnosti máme tedy omezení na hodnoty  $(x_1, x_2)$ , které může být buď nesplnitelné nebo je dáno jako vnitřek mnohoúhelníku s maximálně pěti vrcholy.

Obecně hovoříme o **problému lineárního programování**, jestliže hledáme buď maximum nebo minimum lineární formy  $h$  na  $\mathbb{R}^n$  na množině ohraničené pomocí systému lineárních nerovnic, kterým říkáme **lineární omezení**. Vektoru na pravé straně pak říkáme **vektor omezení**, lineární formě  $h$  také **účelová funkce**.

Formulace s nerovnostmi  $\leq$  u omezujících podmínek, nezápornými proměnnými a maximalizací účelové funkce říkáme **standardní maximalizační problém**. Naopak, **standardní minimalizační problém** je hledání minima účelové funkce při omezujících podmínkách s nerovnostmi  $\geq$ , přičemž opět uvažujeme nezáporné proměnné.

Je snadné nahlédnout, že každý obecný problém lineárního programování lze převést na kterýkoliv ze standardních. Kromě změn znamének můžeme ještě pracovat s rozdělením případných proměnných bez omezení znaménka na rozdíl dvou kladných. Bez újmy na obecnosti se tedy budeme dále věnovat jen standardnímu maximalizačnímu problému.

Jak takový problém řešit? Hledáme maximum lineární formy  $h$  na podmnožinách  $M$  vektorového prostoru, které jsou zadány lineárními nerovnostmi, tj. v rovině pomocí průniku polorovin, obecně budeme v další kapitole hovořit o poloprostorech. Všimněme si, že každá lineární forma na reálném vektorovém prostoru  $h : V \rightarrow \mathbb{R}$  (tj. libovolná lineární skalární funkce) v každém vybraném směru buď stále roste nebo stále klesá. Přesněji řečeno, jestliže vybereme pevný počáteční vektor  $u \in V$  a „směrový“ vektor  $v \in V$ , pak složením naší formy  $h$  s parametrizací dostaneme

$$t \mapsto h(u + tv) = h(u) + th(v).$$

Tento výraz je skutečně s rostoucím parametrem  $t$  vždy buď rostoucí nebo klesající, případně konstantní (podle toho, zda je  $h(v)$  kladné nebo záporné, případně nulové).

Jistě tedy musíme očekávat, že problémy podobné tomu s natěračem budou buď nesplnitelné (když je množina zadaná omezením prázdná) nebo bude výnos neohraničený (když omezení zadají neomezenou část celého prostoru a forma  $h$  v některém z neomezených směrů bude nenulová) nebo budou mít maximální řešení v alespoň jednom z „vrcholů“ množiny  $M$  (přičemž zpravidla půjde o jediný vrchol, může ale jít o konstatní maximální hodnotu na části hranice oblasti  $M$ ).

# Formulace pomocí lineárních rovnic

Ne vždy je nalezení optima tak snadné jako v předchozím případě. Problém může zahrnovat velmi mnoho proměnných a velmi mnoho omezení a jen rozhodnout, zda je množina  $M$  splnitelných bodů neprázdná je problematické.

Začneme srovnáním se systémy lineárních rovnic – těm už totiž rozumíme dobře. Zapišme si rovnice vektorově v obecném tvaru:

$$A \cdot x \leq b,$$

kde  $x$  je nyní  $n$ -rozměrný vektor,  $b$  je  $m$ -rozměrný vektor a  $A$  odpovídající matice a nerovností myslíme jednotlivé nerovnosti po řádcích. Maximalizovat chceme součin  $c \cdot x$  pro daný řádkový vektor koeficientů lineární formy  $h$ .

Jestliže si pro každou z rovnic přidáme jednu pomocnou proměnnou a ještě si přimyslíme proměnnou  $z$  jako hodnotu lineární formy  $h$ , můžeme celý problém přepsat jako systém lineárních rovnic

$$\begin{pmatrix} 1 & -c & 0 \\ 0 & A & E_m \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} z \\ x \\ x_s \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ b \end{pmatrix}$$

kde matice je složena z bloků o  $1 + n + m$  sloupcích a  $1 + m$  řádcích a tomu odpovídají jednotlivé komponenty vektorů. Dodatečně přitom požadujeme pro všechny souřadnice  $x$  i  $x_s$  nezápornost.

Pokud tedy má daný systém rovnic řešení, hledáme v této množině řešení takové hodnoty proměnných  $z$ ,  $x$  a  $x_5$ , aby všechna  $x$  byla nezáporná a  $z$  maximální možné.

Konkrétně v našem problému černobílého naterače bude systém lineárních rovnic vypadat takto:

$$\begin{pmatrix} 1 & -c_1 & -c_2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & w_1 & w_2 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & b_1 & b_2 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} z \\ x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ L \\ W \\ B \end{pmatrix}$$

# Plán přednášky

- 1 Lineární rovnice a procesy
- 2 Optimalizační lineární modely
- 3 Poznámky o využití v ekonomii



Náš velice schematický problém černobílého natěrače můžeme použít jako ilustraci jednoho z typických ekonomických modelů, tzv. *model plánování výroby*.

Jde přitom o zachycení problému jako celku, tj. se zahrnutím vnitřních i vnějších vztahů. Levé strany rovnic i účelové funkce  $h(x_1, x_2)$  jsou vyjádřením různých výrobních vztahů.

Podle povahy problému pak jsou požadovány na pravé straně buď přesné hodnoty (pak řešíme systém rovnic) nebo požadujeme kapacitní omezení a optimalizaci účelu (a pak dostáváme právě problémy lineárního programování).

Můžeme tak tedy obecně řešit problém alokace zdrojů při dodavatelských omezeních a přitom buď minimalizovat náklady nebo maximalizovat zisk. Z tohoto pohledu lze také nahlížet dualizaci problémů. Jestliže by náš natěrač chtěl hypoteticky nastavit svoje náklady spojené se svojí prací  $y_L$ , bílou barvou  $y_W$  a černou barvou  $y_B$ , pak bude chtít minimalizovat účelovou funkci

$$L \cdot y_L + W y_W + B y_B$$

při omezujících podmínkách

$$y_L + w_1 y_W + b_1 y_B \geq c_1$$

$$y_L + w_2 y_W + b_2 y_B \geq c_2.$$

To je tzv. duální problém k původnímu a hlavní věta lineárního programování říká, že optimální stav je takový, kdy účelové funkce mají stejnou hodnotu.

V ekonomických modelech najdeme mnoho modifikací. Jednou z nich jsou *úlohy finančního plánování*, související s optimalizací portfolia. Určujeme přitom objemy investic do jednotlivých investičních variant s cílem držet se daných omezení na rizika a optimalizovat přitom zisk, resp. při očekávaném objemu minimalizovat rizika.

V ekonomických modelech najdeme mnoho modifikací. Jednou z nich jsou *úlohy finančního plánování*, související s optimalizací portfolia. Určíme přitom objemy investic do jednotlivých investičních variant s cílem držet se daných omezení na rizika a optimalizovat přitom zisk, resp. při očekávaném objemu minimalizovat rizika.

Dalším obvyklým modelem jsou *marketingové aplikace*, např. alokace nákladů na reklamy v různých médiích nebo umístování reklam do časových termínů. Omezujícími podmínkami bude disponibilní rozpočet, rozložení cílových skupin apod.

V ekonomických modelech najdeme mnoho modifikací. Jednou z nich jsou *úlohy finančního plánování*, související s optimalizací portfolia. Určujeme přitom objemy investic do jednotlivých investičních variant s cílem držet se daných omezení na rizika a optimalizovat přitom zisk, resp. při očekávaném objemu minimalizovat rizika.

Dalším obvyklým modelem jsou *marketingové aplikace*, např. alokace nákladů na reklamy v různých médiích nebo umístování reklam do časových termínů. Omezujícími podmínkami bude disponibilní rozpočet, rozložení cílových skupin apod.

Velmi obvyklé jsou modely *výživových problémů*, tj. návrh návek různých komponent výživy s daným složením a omezujícími požadavky na celkové objemy výživových látek.

V ekonomických modelech najdeme mnoho modifikací. Jednou z nich jsou *úlohy finančního plánování*, související s optimalizací portfolia. Určujeme přitom objemy investic do jednotlivých investičních variant s cílem držet se daných omezení na rizika a optimalizovat přitom zisk, resp. při očekávaném objemu minimalizovat rizika.

Dalším obvyklým modelem jsou *marketingové aplikace*, např. alokace nákladů na reklamy v různých médiích nebo umístování reklam do časových termínů. Omezujícími podmínkami bude disponibilní rozpočet, rozložení cílových skupin apod.

Velmi obvyklé jsou modely *výživových problémů*, tj. návrh návek různých komponent výživy s daným složením a omezujícími požadavky na celkové objemy výživových látek.

Problémy lineárního programování se objevují při *personálních úlohách*, kdy jsou pracovníci s různými kvalifikacemi a dalšími předpoklady rozdělováni do směn. Obvyklé jsou také problémy *směšování*, problémy *dělení* a problémy *distribuce zboží*.