

# Optimalizace

## 13. Vícekriteriální optimalizace

---

Tom Werner

FEL ČVUT

## Částečně uspořádaná množina

**Binární relace** na množině  $Y$  je množina  $R \subseteq Y \times Y$ .

Binární relace je

- **reflexivní**, když  $(x, x) \in R$  pro každé  $x \in Y$ ,
- **transitivní**, když  $(x, y) \in R$  a  $(y, z) \in R$  implikuje  $(x, z) \in R$ ,
- **antisymetrická**, když  $(x, y) \in R$  a  $(y, x) \in R$  implikuje  $x = y$ .

Binární relace na  $Y$  se nazývá

- **kvazi-uspořádání** (neboli **před-uspořádání**) na množině  $Y$ , je-li reflexivní a transitivní.
- **částečné uspořádání** (krátce **uspořádání**) na množině  $Y$ , je-li reflexivní, transitivní a antisymetrická.

Relaci (kvazi-)uspořádání obvykle píšeme infixově: místo  $(x, y) \in R$  např.  $x \preceq y$ .

Pro rozlišení různých uspořádání pak lze užít symboly  $\leq_1, \leq_2, \leq', \preceq'$ , atd.

Prvky  $x, y \in Y$  jsou **porovnatelné** v uspořádání  $\preceq$ , jestliže  $x \preceq y$  nebo  $y \preceq x$ .

Uspořádání je **úplné** (neboli **totální**), když každé dva prvky z  $Y$  jsou porovnatelné.

# Příklady

Příklady uspořádání:

- $Y = \mathbb{R}$  a  $\preceq$  je přirozené uspořádání  $\leq$  reálných čísel. Je úplné.
- $Y \subseteq 2^U$  a  $\preceq$  je inkluze na množině  $2^U$ , tedy  $x \preceq y$  právě když  $x \subseteq y$ . Není úplné.  
( $2^U$  značí množinu všech podmnožin množiny  $U$ .)
- **Uspořádání po složkách** na množině  $Y = \mathbb{R}^m$ :

$$\mathbf{x} \preceq \mathbf{y} \iff x_i \leq y_i \forall i = 1, \dots, m$$

Není úplné: např. pro  $m = 2$  jsou vektory  $\mathbf{x} = (0, 1)$  a  $\mathbf{y} = (1, 0)$  nesrovnatelné.

- **Lexikografické ('slovníkové') uspořádání** na množině  $Y = \mathbb{R}^m$ :

$$\mathbf{x} \preceq \mathbf{y} \iff (\mathbf{x} = \mathbf{y}) \vee (\exists k: (x_k < y_k) \wedge (\forall i < k: x_i = y_i))$$

Je úplné.

Příklady kvazi-uspořádání na  $Y = \mathbb{R}^m$ :

- $\mathbf{x} \preceq \mathbf{y} \iff x_1 + \cdots + x_m \leq y_1 + \cdots + y_m$
- $\mathbf{x} \preceq \mathbf{y} \iff \max\{x_1, \dots, x_m\} \leq \max\{y_1, \dots, y_m\}$

## Nejmenší a minimální prvky (kvazi-)uspořádané množiny

Prvek  $x \in Y$  se nazývá (vzhledem ke (kvazi-)uspořádání  $\preceq$ )

- **nejmenší prvek** množiny  $Y$ , jestliže pro všechna  $y \in Y$  platí  $x \preceq y$ .
- **minimální prvek** množiny  $Y$ , jestliže pro všechna  $y \in Y$  platí  $y \preceq x \implies x \preceq y$ .

Pro úplné (kvazi-)uspořádání oba pojmy splývají.

Maximální a největší prvek jsou definovány obdobně.

# Optimalizační úloha vzhledem k uspořádané množině

Dány

- množina  $X$  přípustných řešení (obvykle je  $X \subseteq \mathbb{R}^n$ )
- množina hodnot  $Y$  s částečným uspořádáním  $\preceq$
- účelová funkce  $f: X \rightarrow Y$

Hledáme nejmenší (pokud existují) nebo aspoň minimální (vzhledem k uspořádání  $\preceq$ ) prvky množiny  $f(X) = \{ f(x) \mid x \in X \} \subseteq Y$ .

- Známý speciální případ:  $Y = \mathbb{R}$  a  $\preceq$  je přirozené uspořádání na  $\mathbb{R}$ .
- Když  $Y = \mathbb{R}^m$ , mluvíme o **více-kriteriální optimalizaci**:  
minimalizujeme  $m$  kritérií  $f_1, \dots, f_m: X \rightarrow \mathbb{R}$  (složky zobrazení  $\mathbf{f}: X \rightarrow \mathbb{R}^m$ ).  
(též známo jako **multi-objective optimization**, **vector optimization**, **Pareto optimization**, ...).

## Příklad: Kupujeme auto

Z této nabídky chceme vybrat levné auto s malou spotřebou:

		VW Golf	Opel Astra	Ford Focus	Toyota Corolla
cena	[tis. euro]	16	15	14	15
spotřeba	[l/100km]	7.2	7.0	7.5	8.2

Máme

- $X = \{ \text{VW Golf, Opel Astra, Ford Focus, Toyota Corolla} \}$
- $Y = \mathbb{R}^2$
- zobrazení  $\mathbf{f}$  je definováno tabulkou ( $f_1$  je cena,  $f_2$  je spotřeba)

Dvě smysluplná uspořádání  $\preceq$ :

- uspořádání po složkách: Množina  $\mathbf{f}(X)$  nemá nejmenší prvek.  
Má minimální prvky  $\mathbf{f}(\text{Opel Astra}) = (15, 7.0)$  a  $\mathbf{f}(\text{Ford Focus}) = (14, 7.5)$ .
- lexikografické uspořádání: Nejprve se rozhodujme dle ceny a pak dle spotřeby.  
Množina  $\mathbf{f}(X)$  má nejmenší prvek  $\mathbf{f}(\text{Ford Focus}) = (14, 7.5)$ .

## Příklad: Umístění heliportu

V okrese je  $m$  vesnic se souřadnicemi  $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_m \in \mathbb{R}^2$ . Do jakého místa  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^2$  máme umístit heliport, aby byl 'ke všem vesnicím blízko'?

Máme  $X = \mathbb{R}^2$ ,  $Y = \mathbb{R}^m$ , a  $f_i(\mathbf{x}) = \|\mathbf{a}_i - \mathbf{x}\|$ .

Možná (smysluplná) (kvasi-)uspořádání  $\preceq$ :

- $\preceq$  je uspořádání po složkách:

Množina minimálních prvků množiny  $\mathbf{f}(\mathbb{R}^2)$  je  $\text{conv}\{\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_m\}$ .

- Kvazi-uspořádání  $\mathbf{x} \preceq \mathbf{y} \iff \max\{x_1, \dots, x_n\} \leq \max\{y_1, \dots, y_n\}$ :

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^2} \max_{i=1}^m f_i(\mathbf{x})$$

- Kvazi-uspořádání  $\mathbf{x} \preceq \mathbf{y} \iff x_1 + \dots + x_n \leq y_1 + \dots + y_n$ :

$$\min_{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^2} \sum_{i=1}^m f_i(\mathbf{x})$$