

Úvod do matematické optimalizace

Matematické metody pro ITS (11MAMY)

Jan Příkryl (volně dle M.T. Heathe)

12. přednáška 11MAMY

čtvrtek 14. dubna 2021

verze: 2022-04-11 19:59

Ústav aplikované matematiky

ČVUT v Praze, Fakulta dopravní

Optimalizační problém

Definice

Existence a jednoznačnost minima

Podmínky optimality

Jednorozměrná optimalizace

Vícerozměrná optimalizace

Definice (Optimalizační problém)

Mějme dánu funkci $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ a množinu $\mathcal{S} \subseteq \mathbb{R}^n$. Nalezněte $\mathbf{x}^* \in \mathcal{S}$ takové, že $f(\mathbf{x}^*) \leq f(\mathbf{x})$ pro všechna $\mathbf{x} \in \mathcal{S}$. Hodnotu \mathbf{x}^* nazýváme **optimum** nebo **minimum** funkce f .

Stačí uvažovat minimalizaci, protože **maximum f je minimum $z -f$** .

Účelová (cílová) funkce f je obvykle diferencovatelná a může být lineární i nelineární

Přípustná množina (často také množina omezení) \mathcal{S} je definována soustavou lineárních nebo nelineárních rovnic a nerovnic. Body $\mathbf{x} \in \mathcal{S}$ nazýváme **přípustné** body.

Pokud platí $\mathcal{S} = \mathbb{R}^n$, jde o **neomezený optimalizační problém**. Většinou ale pracujeme s omezeními.

Základní spojité optimalizační problém lze zapsat jako

$$\min f(\mathbf{x}) \text{ za podmínky } \mathbf{g}(\mathbf{x}) = \mathbf{0} \text{ a } \mathbf{h}(\mathbf{x}) \leq \mathbf{0},$$

kde $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$, $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathbf{g} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ a $\mathbf{h} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^p$. Hodnoty m a p udávají počty omezujících podmínek, omezující podmínky definují $\mathbf{x} \in \mathcal{S}$ (přípustné body).

Definice (Lineární programování)

Funkce f , \mathbf{g} a \mathbf{h} jsou lineární.

Definice (Nelineární programování)

Alespoň jedna z funkcí f , \mathbf{g} a \mathbf{h} je nelineární.

- Minimalizujte hmotnost konstrukce při dodržení omezujících podmínek na její pevnost.
- Maximalizujte pevnost konstrukce při dodržení omezujících podmínek na její hmotnost.
- Minimalizujte náklady na potravu za podmínek minimálního příjmu určitých živin.
- Minimalizujte povrch válce daného objemu:

$$\min_{r,h} f(r, h) = 2\pi r(r + h)$$

$$\text{za podmínky } g(r, h) = \pi r^2 h - V = 0,$$

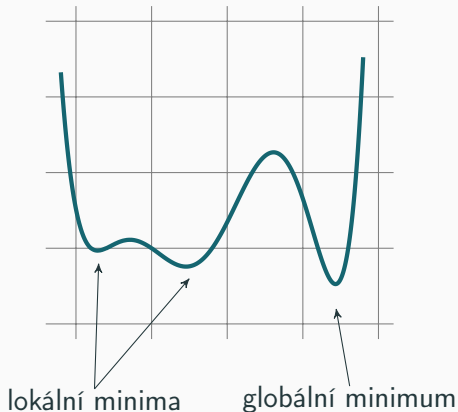
kde r a h jsou poloměr a výška válce a V je jeho požadovaný objem

Definice (Globální minimum)

Bod $\mathbf{x}^* \in \mathcal{S}$ je globálním minimem f ,
pokud $f(\mathbf{x}^*) \leq f(\mathbf{x})$ pro všechna $\mathbf{x} \in \mathcal{S}$.

Definice (Lokální minimum)

Bod $\mathbf{x}^* \in \mathcal{S}$ je lokálním minimem f ,
pokud $f(\mathbf{x}^*) \leq f(\mathbf{x})$ pro všechna
přípustná \mathbf{x} v okolí bodu \mathbf{x}^* .

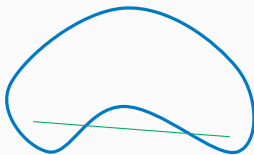


- Najít globální minimum či ověřit jeho existenci je obecně velmi obtížné
- Většina optimalizačních metod je navržena na hledání lokálních minim, která **mohou, ale nemusí** být i globálním minimem
- Pokud hledáme globální minimum, můžeme zkusit několik široce rozprostřených starovacích bodů a ověřit, že konvergují k tomu samému výsledku
- Pro určité problémy (například pro lineární programování) je nalezení globálního optima výpočetně schůdné

Množina $S \subseteq \mathbb{R}^n$ je **konvexní**, pokud obsahuje i úsečku spojující libovolné dva body z této množiny.



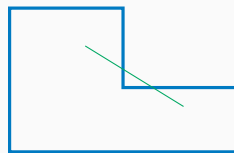
konvexní



nekonvexní



konvexní



nekonvexní

Funkce $f : \mathcal{S} \subseteq \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ je **konvexní na konvexní množině \mathcal{S}** , pokud její graf mezi dvěma libovolnými hodnotami z \mathcal{S} leží na nebo pod úsečkou, spojující funkční hodnoty na koncových bodech úsečky.

Jakékoliv lokální minimum konvexní funkce f na konvexní množině $\mathcal{S} \subseteq \mathbb{R}^n$ je zároveň globálním minimem f na \mathcal{S}

Jakékoliv lokální minimum **striktně konvexní** funkce f na konvexní množině $\mathcal{S} \subseteq \mathbb{R}^n$ je zároveň **jednoznačným** globálním minimem f na \mathcal{S}

Pro funkci jedné proměnné hledáme extrémy jako nulové body první derivace

Obdobně u funkcí n proměnných hledáme **kritické body**, tedy řešení nelineární úlohy

$$\nabla f(\mathbf{x}) = \mathbf{0},$$

kde $\nabla f(\mathbf{x})$ je gradientní vektor (prvky jsou $\partial f(\mathbf{x})/\partial x_i$)

Pokud je $f : \mathcal{S} \subseteq \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ spojitě diferencovatelná, každý vnitřní bod \mathbf{x}^* množiny \mathcal{S} , na němž nabývá f lokálního minima, musí být kritickým bodem f

Ne každý kritický bod je ale minimem: může jít i o maxima či sedlové body.

Definice (Hessián)

Hessián funkce $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ je symetrická $n \times n$ matice

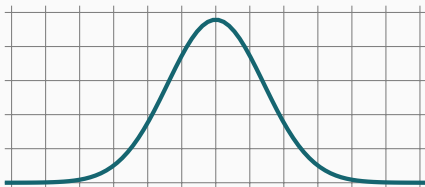
$$\mathbf{H}_f(\mathbf{x}) = \nabla^2 f(\mathbf{x}) = \left(\frac{\partial^2 f(\mathbf{x})}{\partial x_i \partial x_j} \right).$$

Hessián umožňuje určit typ kritického bodu funkce: Je-li $\mathbf{H}_f(\mathbf{x}^*)$

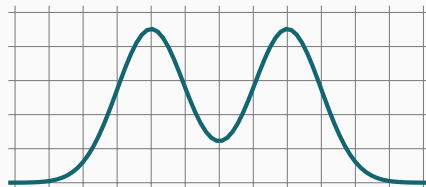
- **pozitivně definitní**, pak \mathbf{x}^* je minimem f ,
- **negativně definitní**, pak \mathbf{x}^* je maximem f ,
- **indefinitní**, pak \mathbf{x}^* je sedlový bod f ,
- **singulární**, pak nastávají různé patologické situace.

Pro minimalizaci funkce jedné proměnné potřebujeme „uzávorkovat“ interval řešení analogicky k uzavorkování intervalu změny znaménka při řešení nelineárních rovnic.

S existencí maxima funkce spojujeme pojem **mód**.



unimodální



bimodální

Víme, že $\min f = \max -f$, unimodalitu tedy můžeme definovat i v kontextu minimalizace:

Definice (Unimodalita)

Reálná funkce f je unimodální na intervalu $\langle a, b \rangle$ v případě, že existuje jedinečné $x^* \in \langle a, b \rangle$ takové, že $f(x^*)$ je minimum f na $\langle a, b \rangle$ a f je striktně klesající pro $x \leq x^*$ a striktně rostoucí pro $x \geq x^*$.

Unimodalita umožňuje vyřazení části intervalu na základě vzorkování funkčních hodnot, analogicky s metodou půlení intervalu.

Mějme unimodální funkci f na $\langle a, b \rangle$ a v tomto intervalu dva body x_1 a x_2 takové, že $x_1 < x_2$:

- Porovnáním funkčních hodnot $f(x_1)$ a $f(x_2)$ můžeme vyřadit buď interval $\langle a, x_1 \rangle$ nebo $\langle x_2, b \rangle$, minimum bude ležet ve zbylém podintervalu.
- Každý nový pár bodů se ale musí nacházet na relativních pozicích, které jsou vždy **totožné vzhledem k relativní délce celého intervalu**.
- Při vhodné volbě rozložení bodů stačí pro další iteraci jen jedno vyhodnocení funkce f , podobně jako u metody půlení intervalu.

Optimalizační problém

Jednorozměrná optimalizace

Hledání zlatým řezem

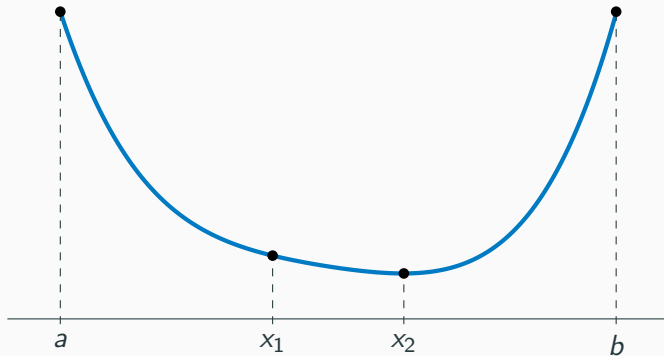
Vícerozměrná optimalizace

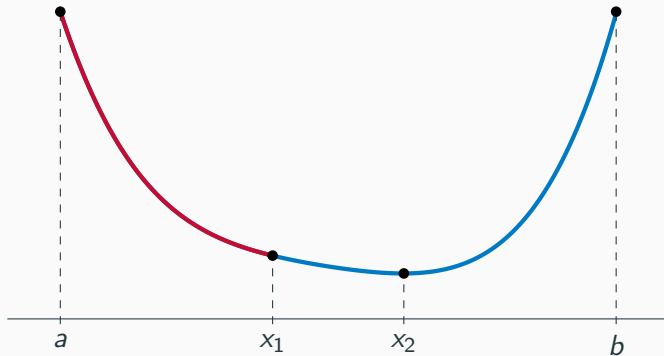
Jednou z voleb je vybírat relativní pozice bodů takové, že body se nacházejí ve vzdálenostech τ a $1 - \tau$ od počátku, kde $\tau^2 = 1 - \tau$ a tedy $\tau = (\sqrt{5} - 1)/2 \approx 0,618$ a $1 - \tau \approx 0,382$

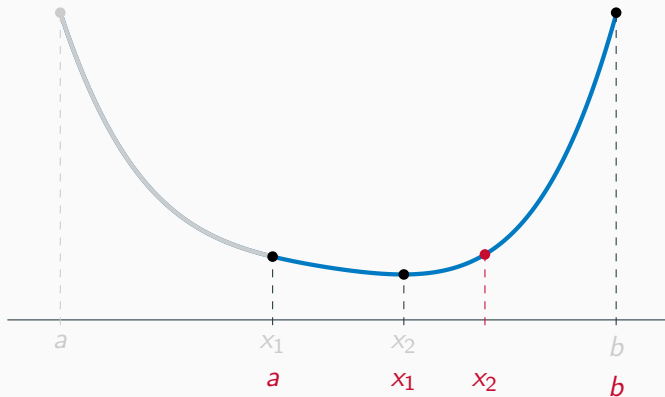
Podintervaly budou mít relativní délku τ původního intervalu a zbylý vnitřní bod bude na pozici buď τ nebo $1 - \tau$ vzhledem k délce podintervalu

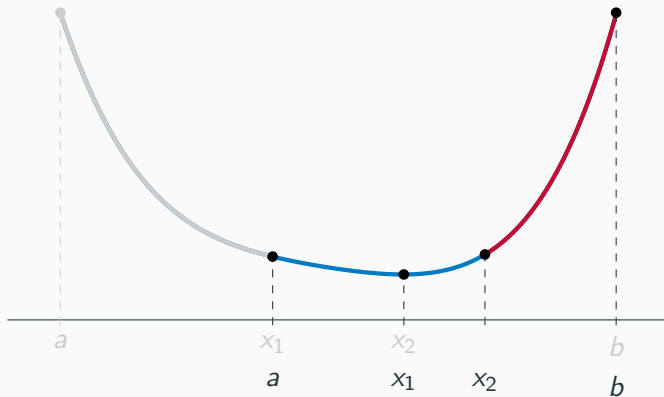
Pro další iteraci tedy stačí vyhodnotit pouze jednu funkční hodnotu f

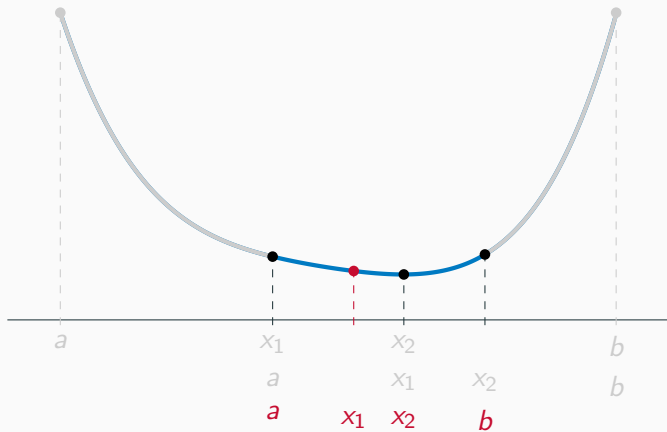
Hledání zlatým řezem je bezpečný způsob minimalizace, jeho rychlost konvergence je ale pouze lineární s $C \approx 0,618$

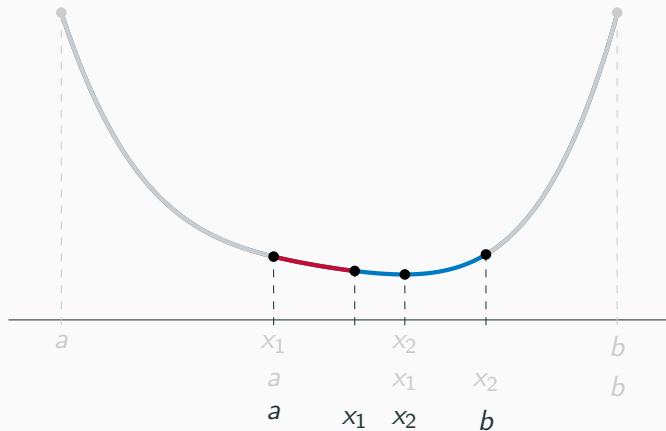


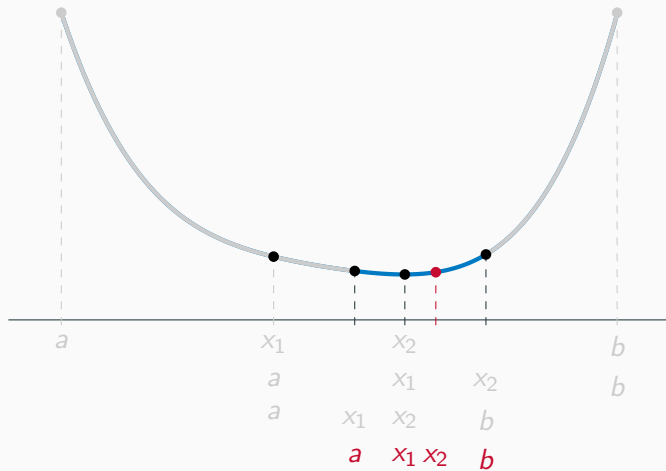


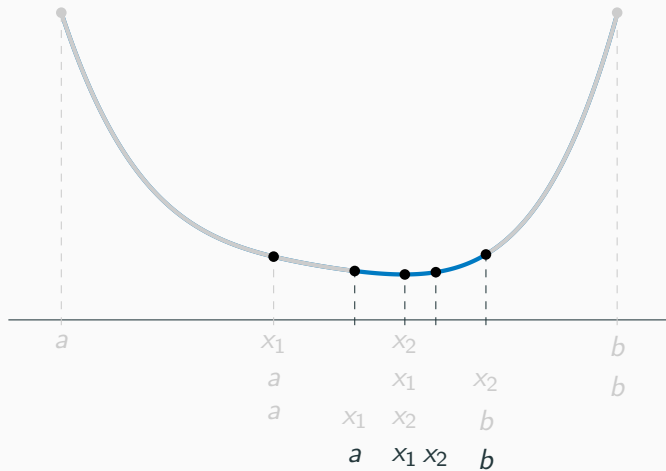






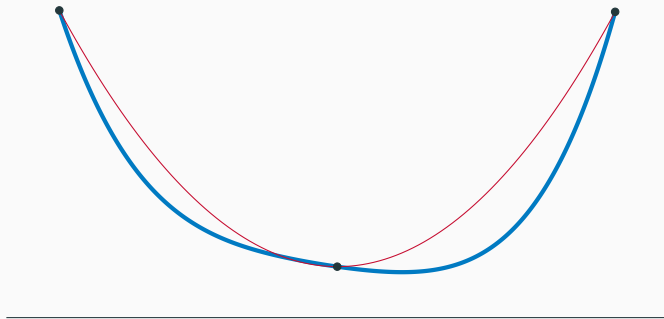


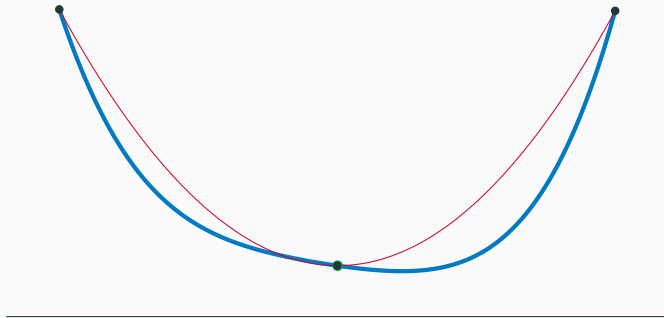


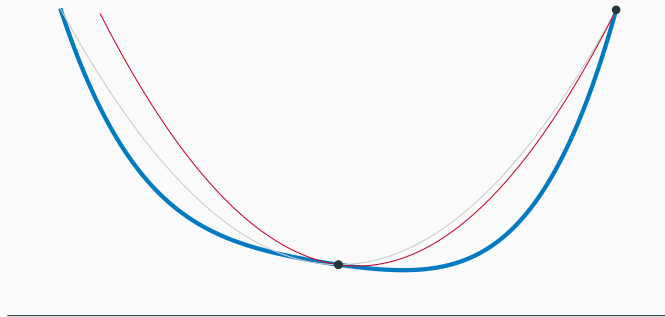


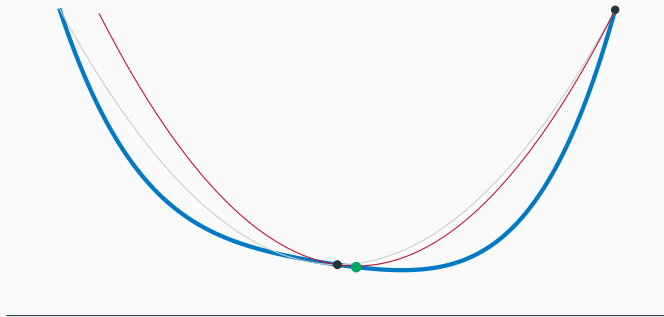
- Proložíme kvadratický polynom třemi funkčními hodnotami
- Minimum této kvadratické interpolace je aproximací k minima funkce
- Nový bod nahradí nejstarší ze tří předchozích bodů a proces se opakuje až do konvergence
- Míra konvergence postupné parabolické interpolace je superlineární s $r \approx 1,324$

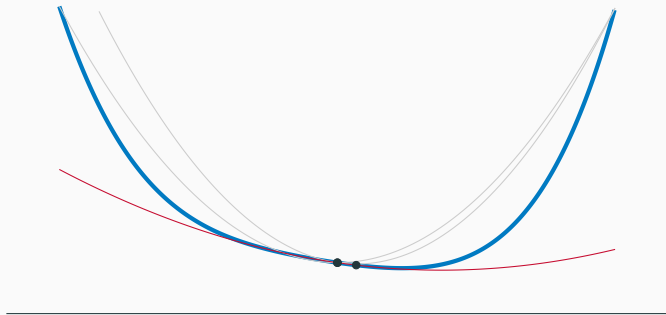


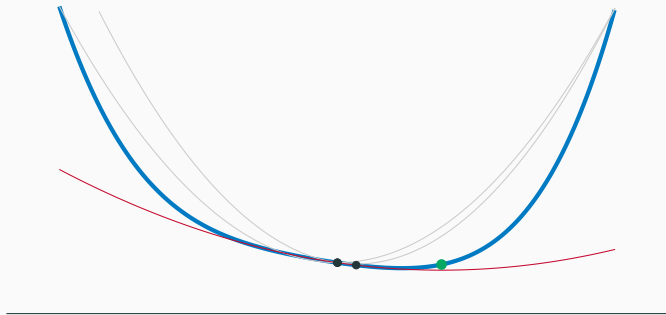


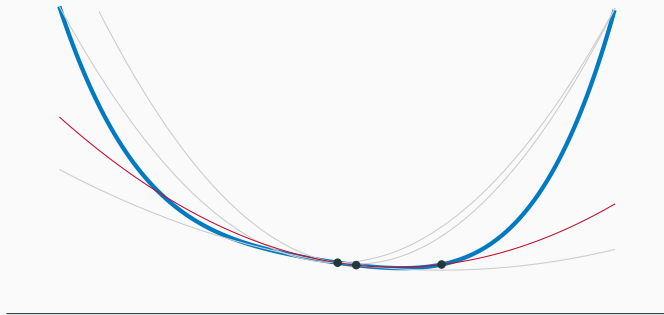


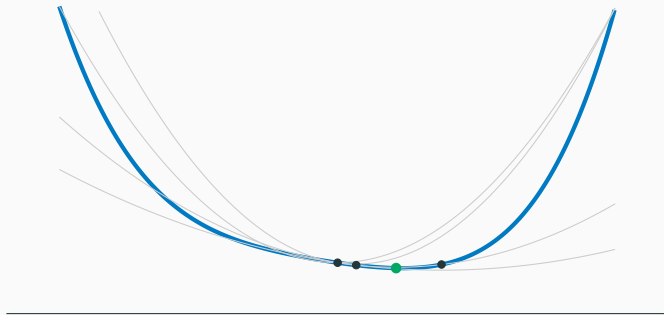












Optimalizační problém

Jednorozměrná optimalizace

Vícerozměrná optimalizace

Neomezená optimalizace

Gradientní metody

Optimalizace s omezeními

Přímé metody optimalizace využívají pouze informace funkčních hodnotách účelové funkce a to pouze k jejich porovnání. Jde to obdoba hledání minima pomocí zlatého řezu.

Nelder-Meadova metoda pro minimalizaci funkce f o n proměnných začíná s $n + 1$ počátečními body $\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \dots, \mathbf{x}_{n+1}$ a vytváří tak **simplex** v \mathbb{R}^n .

Následuje posun po přímce spojující bod s nejvyšší funkční hodnotou $\mathbf{x}^+ = \arg \max_i f(\mathbf{x}_i)$ s těžištěm o krok délky α . Parametr α zadá uživatel.

Nový bod \mathbf{x}' nahradí původní nejhorší bod \mathbf{x}^+ a celý proces se opakuje.

Přímé metody jsou vhodné pro nehladké funkce a pro malá n , ale drahé pro velká n .

Diferenciální (gradientní) metody vyžadují určování hodnot účelové funkce a její první, respektive druhé derivace

Nechť je $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ reálná funkce n proměnných: V jakémkoliv bodě \mathbf{x} s nenulovým gradientem ukazuje $-\nabla f(\mathbf{x})$ směrem k nižším hodnotám f

Hodnota $-\nabla f(\mathbf{x})$ vlastně udává spádnici: funkční hodnoty f klesají ve směru negativního gradientu rychleji, než jakýmkoliv jiným směrem

Definice (Metoda největšího spádu)

Od nástřelu \mathbf{x}_0 pokračujeme iteracemi

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k - \alpha_k \nabla f(\mathbf{x}_k),$$

kde α_k udává **délku kroku** získanou pomocí metody spádových směrů (angl. *line-search*).

Definice (Metoda spádových směrů)

Známe-li směr sestupu $-\nabla f(\mathbf{x}_k)$, hodnotu α_k určíme jako

$$\alpha_k = \arg \min_{\alpha} f(\mathbf{x}_k - \alpha \nabla f(\mathbf{x}_k))$$

což je jednorozměrná optimalizační úloha.

Metoda největšího spádu je velmi spolehlivá (dokud je gradient nenulový)

Je ale „krátkozraká“: zkoumá pouze nejbližší okolí bodu x_k , iterace proto často oscilují a metoda konverguje pomalu.

Nejběžnější a jeden z nejdůležitějších optimalizačních postupů:

Definice (Lineární programování)

Pro $\mathbf{c} \in \mathbb{R}^n$ a $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ najdi

$$\mathbf{x}^* = \arg \min_{\mathbf{x}} \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

za podmínky

$$\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}, \quad \mathbf{A} \in \mathbb{R}^{m \times n}, m < n, \mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$$

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

Přípustná oblast je konvexní polyhedron v \mathbb{R}^n a minimum je v nějakém jeho vrcholu

Řeší se pomocí **simplexové metody**: procházíme postupně všechny vrcholy, až najdeme minimum

Simplexová metoda je spolehlivá a obvykle efektivní: je schopna řešit problémy s tisíci proměnných, v nejhorším případě ale může vyžadovat dobu exponenciálně úměrnou velikosti řešeného problému

Metody vnitřního bodu vyvinuté pro LP v posledních letech mají v nejhorším případě polynomiální dobu řešení

Tyto metody se pohybují přes vnitřek přípustné oblasti, neomezují se na vyšetřování pouze vrcholů polyhedronu

Ačkoli metody vnitřního bodu mají značný praktický význam, simplexová metoda stále ve standardních balíčcích pro LP převládá – její praktická účinnost je vynikající

Příklad (Lineární program)

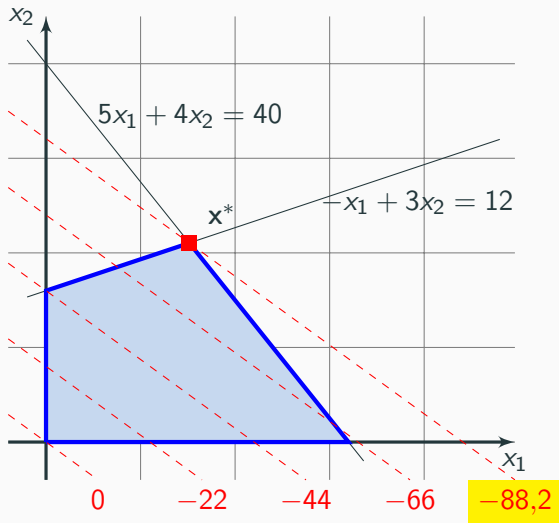
Uvažujme

$$\mathbf{x}^* = \arg \min_{\mathbf{x}} \mathbf{c}^T \mathbf{x} = -8x_1 - 11x_2$$

za podmínek

$$5x_1 + 4x_2 \leq 40, \quad -x_1 + 3x_2 \leq 12, \quad x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$$

Minimum \mathbf{x}^* se musí nacházet v jednom z vrcholů přípustné oblasti, v tomto případě v bodě $x_1 = 3,79$, $x_2 = 5,26$, v němž má cílová funkce hodnotu $f(\mathbf{x}^*) = -88,2$.





“You know, we’re just not reaching that guy.”