
09_Konvexität

Martin Reißel

27. Juni 2022

Inhaltsverzeichnis

1 Konvexität	1
1.1 Überblick	1
1.2 Konvexe Mengen und konvexe Funktionen	1
1.3 Eigenschaften konvexer Funktionen	2
1.4 Differenzierbare konvexe Funktionen	4
1.5 Restringierte konvexe Minimalprobleme	9
1.6 Zusammenfassung	10

1 Konvexität

1.1 Überblick

- konvexe Mengen und Funktionen spielen eine wichtige Rolle in der Optimierung
- konvexe Optimierungsprobleme lassen sich sowohl theoretisch als auch algorithmisch relativ gut behandeln
- in diesem Kapitel werden einige elementare Ergebnisse aus diesem Bereich hergeleitet

1.2 Konvexe Mengen und konvexe Funktionen

Definition: $X \subset \mathbb{R}^d$ heißt konvex, falls

$$(1 - \lambda)x + \lambda y \in X \quad \forall x, y \in X \quad \forall \lambda \in [0, 1]$$

gilt.

Sind $X_i, i \in I$ konvex, dann ist auch $\bigcap_{i \in I} X_i$ konvex.

Um Konvexität von Funktionen zu untersuchen, führen wir einige Begriffe ein. Wir betrachten $f : \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$, wobei $\text{dom}(f) \subset \mathbb{R}^d$ der Definitionsbereich von f ist.

Definition:

- $\text{graph}(f) = \{(x, f(x)) \mid x \in \text{dom}(f)\} \subset \mathbb{R}^{d+1}$
- $\text{epi}(f) = \{(x, y) \mid y \geq f(x), x \in \text{dom}(f)\}$, ist der *Epigraph* von f

Definition:

- $f : \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ ist *konvex*, falls $\text{dom}(f)$ konvex ist und

$$f((1 - \lambda)x + \lambda y) \leq (1 - \lambda)f(x) + \lambda f(y) \quad \forall x, y \in \text{dom}(f) \quad \forall \lambda \in [0, 1]$$

- $f : \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ ist *strikt konvex*, falls $\text{dom}(f)$ konvex ist und

$$f((1 - \lambda)x + \lambda y) < (1 - \lambda)f(x) + \lambda f(y) \quad \forall x \neq y \in \text{dom}(f) \quad \forall \lambda \in (0, 1)$$

- f ist μ -konvex, $\mu > 0$, falls

$$f(x) - \frac{\mu}{2} \|x\|_2^2$$

konvex ist

Beispiel:

- alle Normen sind konvex (Dreiecksungleichung)
- Least Square Loss
- $f(x) = x^T Q x + b^T x + c$ mit Q symmetrisch positiv semidefinit, also insbesondere auch für $Q = 0$ und somit alle linear affinen Funktionen $f(x) = b^T x + c$
- $f(x) = x^T Q x + b^T x + c$ mit Q symmetrisch positiv definit ist μ konvex für $0 < \mu \leq \lambda_{\min}(Q)$

Rechenregeln:

- sind f, g konvex dann gilt dies auch für
 - ▶ αf mit $\alpha \geq 0$
 - ▶ $f + g$
 - ▶ $f(Ax + b) \forall A, b$
 - ▶ $h(x) = \max(f(x), g(x))$
- mit $f(x, y)$ ist auch $g(x) = \min_y f(x, y)$ konvex
- für f, g konvex ist $f \circ g$ i.d.R. nicht konvex
- $f : \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ ist konvex genau dann, wenn $\text{epi}(f)$ konvex ist (Beweis: siehe Übung)
- Jensen-Ungleichung: $f : \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ konvex, $x_i \in \text{dom}(f)$, $i = 1, \dots, n$, dann gilt

$$f\left(\sum_{i=1}^n \lambda_i x_i\right) \leq \sum_{i=1}^n \lambda_i f(x_i) \quad \forall \lambda_i \geq 0 \quad \text{mit} \quad \sum_{i=1}^n \lambda_i = 1$$

(Beweis: siehe Übung)

1.3 Eigenschaften konvexer Funktionen

Satz: Ist f konvex, dann sind lokale Minima immer globale Minima.

Beweis:

- sei x ein lokales Minimum, d.h.

$$f(x) \leq f(y) \quad \forall y \quad \text{mit} \quad \|y - x\| < r,$$

r hinreichend klein

- Annahme: es existiert $\bar{x} \in \text{dom}(f)$ mit $f(\bar{x}) < f(x)$
- für $\lambda > 0$ sei

$$y = x + \lambda(\bar{x} - x) = (1 - \lambda)x + \lambda\bar{x}$$

- damit ist

$$\|y - x\| = \lambda \|x - \bar{x}\|$$

- da $\text{dom}(f)$ konvex ist, ist $y \in \text{dom}(f)$ für $\lambda \in [0, 1]$ und somit

$$\begin{aligned} f(y) &\leq (1 - \lambda)f(x) + \lambda f(\bar{x}) \\ &= f(x) + \lambda \underbrace{(f(\bar{x}) - f(x))}_{< 0} \\ &< f(x) \end{aligned}$$

für alle $\lambda \in (0, 1]$

- wählt man jetzt $\lambda \in (0, 1]$ klein genug, so dass $\|y - x\| < r$ gilt, so erhalten wir einen Widerspruch dazu, dass x ein lokales Minimum ist

□

Bemerkung: Konvexe Funktionen müssen keine lokalen oder globalen Minima besitzen, z.B. $f(x) = e^x$.

Satz: Ist f strikt konvex, dann gibt es höchstens ein Minimum.

Beweis:

- es seien $x \neq y$ Minima, d.h.

$$f(x) = f(y) = f_* = \inf_x f(x)$$

- mit der Konvexität von f folgt

$$z = \frac{1}{2}x + \frac{1}{2}y \in \text{dom}(f)$$

und

$$f(z) = f\left(\frac{1}{2}x + \frac{1}{2}y\right) < \frac{1}{2}f(x) + \frac{1}{2}f(y) = f_*$$

was ein Widerspruch zur Minimalität von f_* ist

□

Für die Glattheit konvexer Funktionen liefert das folgende Lemma einen Hinweis.

Lemma: Es sei f konvex, $\bar{B}_\delta(x) \subset \text{dom}(f)$ und f beschränkt auf $\bar{B}_\delta(x)$. Dann ist f Lipschitz-stetig auf $\bar{B}_\delta(x)$.

Beweis:

- mit $y \in \bar{B}_\delta(x)$, $x \neq y$, ist $0 < \|x - y\| \leq \delta$
- wir setzen nun

$$\begin{aligned} z &= x + \underbrace{\frac{\delta}{\|x - y\|}}_{\alpha} (x - y) \\ &= x + \alpha(x - y) \\ &= (1 + \alpha)x - \alpha y \end{aligned}$$

und erhalten

$$\|z - x\| = \frac{\delta}{\|x - y\|} \cdot \|y - x\| = \delta,$$

also $z \in \partial \bar{B}_\delta(x)$, bzw.

$$\begin{aligned} x &= \frac{1}{1 + \alpha}(z + \alpha y) \\ &= \frac{1}{1 + \alpha}z + \frac{\alpha}{1 + \alpha}y \\ &= \underbrace{\left(1 - \frac{\alpha}{1 + \alpha}\right)}_{1 - \beta} z + \underbrace{\frac{\alpha}{1 + \alpha}}_{\beta} y \end{aligned}$$

- wegen $\alpha > 0$ gilt $\beta \in [0, 1]$ und aus der Konvexität von f folgt

$$\begin{aligned} f(x) &\leq (1 - \beta)f(z) + \beta f(y) \\ &= \frac{1}{1 + \alpha}f(z) + \frac{\alpha}{1 + \alpha}f(y) \end{aligned}$$

und somit

$$\begin{aligned} f(x) - f(y) &\leq \frac{1}{1+\alpha}f(z) + \frac{\alpha}{1+\alpha}f(y) - f(y) \\ &= \frac{1}{1+\alpha}(f(z) - f(y)) \end{aligned}$$

- f ist beschränkt auf $\bar{B}_\delta(x)$, d.h.

$$|f(u)| \leq M \quad \forall u \in \bar{B}_\delta(x)$$

- wegen $z, y \in \bar{B}_\delta(x)$ erhalten wir

$$\begin{aligned} f(x) - f(y) &\leq \frac{2M}{1+\alpha} \\ &= \frac{2M}{1 + \frac{\delta}{\|x-y\|}} \\ &= \frac{2M\|x-y\|}{\delta + \|x-y\|} \\ &\leq \frac{2M}{\delta}\|x-y\| \end{aligned}$$

- durch vertauschen von x und y folgt schließlich

$$|f(x) - f(y)| \leq \frac{2M}{\delta}\|x-y\|$$

□

Ist f also konvex und beschränkt, dann ist es immer lokal Lipschitz-stetig.

Ist X ein endlichdimensionaler normierter Raum, so kann man zeigen, dass jede konvexe Funktion $f : X \supset \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ auf jeder Kugel $\bar{B}_\delta(x) \subset \text{dom}(f)$ beschränkt ist, so dass wir in diesem Fall auf die zusätzliche Voraussetzung der Beschränktheit verzichten können.

Wie sieht es mit der Differenzierbarkeit konvexer Funktionen aus?

Lemma: $f : \mathbb{R}^d \supset \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ konvex, $\text{dom}(f)$ konvex, offen, ist fast überall differenzierbar, d.h.

$$\forall x \in \text{dom}(f) \quad \forall \varepsilon > 0 \quad \exists \tilde{x} \in \text{dom}(f) \quad \text{mit } \|\tilde{x} - x\| < \varepsilon$$

und f ist differenzierbar in \tilde{x} .

Es gibt stetige Funktionen, die nirgends differenzierbar sind. Die Konvexität sorgt also für ein gewisses Maß an Regularität.

1.4 Differenzierbare konvexe Funktionen

Bei differenzierbarem f besteht ein enger Zusammenhang zwischen der Konvexität und den Eigenschaften der Ableitungen.

Lemma: $f : \mathbb{R}^d \supset \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ sei differenzierbar. f ist konvex genau dann wenn $\text{dom}(f)$ konvex ist und

$$f(y) \geq f(x) + f'(x)(y-x) \quad \forall x, y \in \text{dom}(f).$$

Beweis:

“ \Rightarrow ”

- ist f konvex, so ist $\text{dom}(f)$ konvex und

$$f((1-t)x + ty) \leq (1-t)f(x) + tf(y) \quad \forall t \in [0, 1]$$

- für $t \in (0, 1)$ gilt dann

$$\begin{aligned} f(x + t(y - x)) &= f((1 - t)x + ty) \\ &\leq (1 - t)f(x) + tf(y) \\ &= f(x) + t(f(y) - f(x)) \end{aligned}$$

und somit

$$f(y) \geq f(x) + \frac{f(x + t(y - x)) - f(x)}{t} \quad \forall t \in (0, 1)$$

- durch Grenzübergang $t \downarrow 0$ erhält man

$$f(y) \geq f(x) + f'(x)(y - x)$$

“ \Leftarrow ”

- es gilt $\text{dom}(f)$ konvex und

$$f(y) \geq f(x) + f'(x)(y - x) \quad \forall x, y \in \text{dom}(f)$$

- für $t \in [0, 1]$ setzen wir

$$z = (1 - t)x + ty$$

- dann ist $z \in \text{dom}(f)$ und

$$\begin{aligned} f(x) &\geq f(z) + f'(z)(x - z) \\ f(y) &\geq f(z) + f'(z)(y - z) \end{aligned}$$

- multiplizieren wir die erste Ungleichung mit $1 - t$ und die zweite mit t und addieren die Ergebnisse, dann erhalten wir

$$\begin{aligned} (1 - t)f(x) + tf(y) &\geq (1 - t)(f(z) + f'(z)(x - z)) \\ &\quad + t(f(z) + f'(z)(y - z)) \\ &= f(z) + f'(z) \underbrace{((1 - t)x + ty - z)}_z \\ &= f(z) \\ &= f((1 - t)x + ty) \end{aligned}$$

□

Bemerkung: $f(y) \geq f(x) + f'(x)(y - x) =: t_x(y)$, d.h. der Graph von f liegt immer oberhalb der Tangenten t_x .

```
import sympy as sy
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt

%matplotlib inline

fsize = 12

x = sy.symbols('x')
f = sy.Lambda(x, x*x/2 + 1/2)
f1 = sy.Lambda(x, f(x).diff(x))

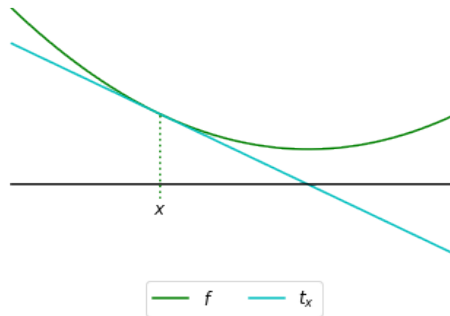
x0 = -1

tx = sy.Lambda(x, f(x0) + f1(x0)*(x-x0))

tx = sy.lambdify(x, tx(x))
f = sy.lambdify(x, f(x))

x = np.linspace(-2, 1)
xmin = x.min()
xmax = x.max()
```

```
plt.plot(x, f(x), 'g', label = '$f$')
plt.plot(x, tx(x), 'c', label = '$t_{\{x\}}$')
plt.axis('off')
#
tic = 0.2
plt.plot([xmin, xmax], [0,0], 'k')
#
plt.text(x0, -tic, '$x$', ha = 'center', va = 'top', fontsize=fsize)
plt.plot([x0,x0], [-tic,f(x0)], 'g:')
#
plt.legend(loc='lower center', ncol=3, fontsize=fsize)
plt.ylim(xmin, f(xmin));
```



Alternativ zeigt man

Lemma: $f: \mathbb{R}^d \supset \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ sei differenzierbar. f ist konvex genau dann wenn $\text{dom}(f)$ konvex ist und

$$(f'(y) - f'(x))(y - x) \geq 0 \quad \forall x, y \in \text{dom}(f).$$

Beweis:

“ \Rightarrow ”

- ist f konvex und differenzierbar, dann gilt

$$f(y) \geq f(x) + f'(x)(y - x)$$

bzw.

$$f(x) \geq f(y) + f'(y)(x - y)$$

- durch Addition der Ungleichungen erhält man

$$f(y) + f(x) \geq f(x) + f(y) + (f'(x) - f'(y))(y - x)$$

und somit

$$(f'(y) - f'(x))(y - x) \geq 0$$

“ \Leftarrow ”

- es gelte jetzt

$$(f'(y) - f'(x))(y - x) \geq 0 \quad \forall x, y \in \text{dom}(f)$$

- da $\text{dom}(f)$ konvex ist, ist für $s, \lambda \in [0, 1]$ die Funktion

$$g(s) = f(x + s\lambda(y - x))$$

wohldefiniert

- es ist

$$g(0) = f(x), \quad g(1) = f(x + \lambda(y - x))$$

und mit f ist auch g differenzierbar mit

$$g'(s) = \lambda f'(x + s\lambda(y - x))(y - x)$$

- damit folgt

$$\begin{aligned} f(x + \lambda(y - x)) - f(x) &= g(1) - g(0) \\ &= \int_0^1 g'(\sigma) d\sigma \\ &= \int_0^1 \lambda f'(x + \sigma\lambda(y - x))(y - x) d\sigma \end{aligned}$$

- aus der Voraussetzung folgt

$$\begin{aligned} 0 &\leq (f'(x + \sigma(y - x)) - f'(x + \sigma\lambda(y - x)))(x + \sigma(y - x) - (x + \sigma\lambda(y - x))) \\ &= \sigma(1 - \lambda)(f'(x + \sigma(y - x)) - f'(x + \sigma\lambda(y - x)))(y - x) \end{aligned}$$

- für $\sigma, \lambda \in (0, 1)$ ist $\sigma(1 - \lambda) > 0$ und damit

$$f'(x + \sigma\lambda(y - x))(y - x) \leq f'(x + \sigma(y - x))(y - x)$$

- benutzen wir diese Abschätzung im Integral von oben, so erhalten wir wegen $\lambda \in (0, 1)$

$$\begin{aligned} f(x + \lambda(y - x)) - f(x) &= \lambda \int_0^1 f'(x + \sigma\lambda(y - x))(y - x) d\sigma \\ &\leq \lambda \int_0^1 f'(x + \sigma(y - x))(y - x) d\sigma \\ &= \lambda(f(y) - f(x)) \end{aligned}$$

und damit

$$f((1 - \lambda)x + \lambda y) \leq (1 - \lambda)f(x) + \lambda f(y)$$

- für $\lambda = 0$ bzw. $\lambda = 1$ gilt die Ungleichung trivialerweise

□

Bemerkung: $(f'(y) - f'(x))(y - x) \geq 0$ bedeutet, dass f' monoton wachsend ist.

Oben haben wir gesehen, dass bei konvexem f lokale Minima *immer* globale Minima sind.

Lemma: $f : \mathbb{R}^d \supset \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ konvex, differenzierbar, $\text{dom}(f)$ offen. $x \in \text{dom}(f)$ ist globales Minimum von f genau dann wenn $f'(x) = 0$

Beweis:

“ \Rightarrow ”

- $\text{dom}(f)$ ist offen, also ist x auch ein lokales Minimum und somit gilt $f'(x) = 0$

“ \Leftarrow ”

- $f(y) \geq f(x) + f'(x)(y - x) = f(x) \quad \forall y \in \text{dom}(f)$

□

Jetzt betrachten wir zweite Ableitungen von f .

Lemma: $f : \mathbb{R}^d \supset \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ sei C^2 , $\text{dom}(f)$ offen. f ist konvex genau dann wenn $\text{dom}(f)$ konvex ist und

$$f''(x) \geq 0 \quad \forall x \in \text{dom}(f)$$

gilt ($f''(x) \geq 0$ bedeutet $f''(x)$ ist positiv semidefinit).

Beweis:

“ \Rightarrow ”

- da $\text{dom}(f)$ offen ist gilt für hinreichend kleines $t \geq 0$

$$x + tv \in \text{dom}(f) \quad \forall v \in \bar{B}_1(0)$$

- da f konvex und damit f' monoton wachsend ist erhält man für beliebiges $v \in \bar{B}_1(0)$

$$\begin{aligned} v^T f''(x) v &= \lim_{t \downarrow 0} \frac{(f'(x + tv) - f'(x))v}{t} \\ &= \lim_{t \downarrow 0} \frac{(f'(x + tv) - f'(x))tv}{t^2} \\ &= \lim_{t \downarrow 0} \frac{(f'(x + tv) - f'(x))(x + tv - x)}{t^2} \\ &\geq 0 \end{aligned}$$

“ \Leftarrow ”

- da $\text{dom}(f)$ konvex ist, ist für $t \in [0, 1]$ und $x, y \in \text{dom}(f)$ die Funktion

$$g(t) = f'(x + t(y - x))(y - x)$$

wohldefiniert und auf $(0, 1)$ differenzierbar mit Ableitung

$$g'(t) = (y - x)^T f''(x + t(y - x))(y - x)$$

- aus dem Mittelwertsatz folgt dann

$$\begin{aligned} (f'(y) - f'(x))(y - x) &= g(1) - g(0) \\ &= g'(\tau) \\ &= (y - x)^T f''(x + \tau(y - x))(y - x) \end{aligned}$$

mit $\tau \in (0, 1)$

- da $\text{dom}(f)$ konvex ist, gilt für alle $\tau \in (0, 1)$ und für alle $x, y \in \text{dom}(f)$

$$\xi = x + \tau(y - x) \in \text{dom}(f)$$

also

$$(f'(y) - f'(x))(y - x) = (y - x)^T f''(\xi)(y - x) \geq 0$$

womit f' monoton wachsend und damit f konvex ist

□

Bemerkung:

- ist $f''(x) > 0 \quad \forall x \in \text{dom}(f)$ (positiv definit), dann ist f strikt konvex
- die Umkehrung der letzten Aussage ist falsch, denn $f(x) = x^4$ ist strikt konvex auf \mathbb{R} , aber $f''(0) = 0$

1.5 Restringierte konvexe Minimalprobleme

Problemstellung:

- gegeben sei $f : \mathbb{R}^d \supset \text{dom}(f) \rightarrow \mathbb{R}$ konvex, sowie

$$\emptyset \neq X \subset \text{dom}(f) \quad \text{konvex}$$

- bestimme $x_* = \operatorname{argmin}_{x \in X} f(x)$

Satz: f, X wie in der Problemstellung, $\text{dom}(f)$ offen, f sei C^1 . Dann gilt

$$x_* \in X \quad \text{ist Minimierer} \quad \Leftrightarrow \quad f'(x_*)(x - x_*) \geq 0 \quad \forall x \in X$$

Beweis:

“ \Rightarrow ”

- sei $x_* \in X$ Minimierer, und $x \in X$ mit

$$f'(x_*)(x - x_*) < 0$$

- wir betrachten die Funktion

$$\begin{aligned} g(t) &= f(x_* + t(x - x_*)), \\ g'(t) &= f'(x_* + t(x - x_*))(x - x_*) \end{aligned}$$

- wegen

$$\begin{aligned} g(0) &= f(x_*), \\ g'(0) &= f'(x_*)(x - x_*) < 0 \end{aligned}$$

existiert ein $t > 0$ mit

$$f(x_* + t(x - x_*)) = g(t) < g(0) = f(x_*)$$

- da X konvex ist, ist $x_* + t(x - x_*) \in X$, so dass x_* kein Minimierer in X sein kann

“ \Leftarrow ”

- f ist konvex, weshalb

$$f(y) - f(x) \geq f'(x)(y - x) \quad \forall x, y \in \text{dom}(f)$$

gilt

- mit $x = x_*$ folgt dann mit der Voraussetzung

$$f(y) - f(x_*) \geq f'(x_*)(y - x_*) \geq 0 \quad \forall y \in X \subset \text{dom}(f)$$

so dass $x_* \in X$ Minimierer ist

□

Bemerkung: $f'(x_*)(x - x_*)$ sind alle “zulässigen” Richtungsableitungen, d.h. solche die “nicht aus X hinaus gehen”.

Wann existiert nun ein Minimierer x_* ? Ist X kompakt, dann folgt aus der Stetigkeit von f die Existenz. Ist X nicht kompakt, dann kann $\inf_{x \in X} f(x) > -\infty$ sein, es muss aber kein x_* existieren, wie. z.B. bei $f(x) = e^x$ auf \mathbb{R} .

Das ist in der Praxis oft nicht schlimm, man gibt sich für eine vorgegebene Toleranz $\varepsilon > 0$ mit einem x_ε mit

$$f(x_\varepsilon) - f(x_*) \leq \varepsilon$$

zufrieden.

Für den Fall $X = \mathbb{R}^d$ erhalten wir hinreichende Existenzaussagen.

Definition: $f : \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}$, $\alpha \in \mathbb{R}$, dann heißt

$$f^{\leq \alpha} = \{x \mid x \in \mathbb{R}^d, f(x) \leq \alpha\}$$

α -Sublevel-Menge von f .

Satz: Ist $f : \mathbb{R}^d \rightarrow \mathbb{R}$ konvex und existiert ein $\alpha \in \mathbb{R}$ so dass $f^{\leq \alpha}$ nichtleer und beschränkt ist, dann besitzt f einen globalen Minimierer x_* .

Beweis:

- f ist stetig und $f^{\leq \alpha}$ ist das Urbild von $(-\infty, \alpha] \subset \mathbb{R}$
- $(-\infty, \alpha]$ ist abgeschlossen in \mathbb{R} , also ist $f^{\leq \alpha}$ abgeschlossen in \mathbb{R}^d
- $f^{\leq \alpha}$ ist nach Voraussetzung auch beschränkt und somit kompakt
- da f stetig ist, nimmt es auf $f^{\leq \alpha}$ sein Minimum an, d.h. $\exists x_* \in f^{\leq \alpha}$ mit

$$x_* = \operatorname{argmin}_{x \in f^{\leq \alpha}} f(x), \quad f(x_*) \leq \alpha$$

- für $x \notin f^{\leq \alpha}$ gilt

$$f(x) > \alpha \geq f(x_*)$$

und somit ist x_* globaler Minimierer

□

1.6 Zusammenfassung

- bei konvexen Funktionen sind lokale auch immer globale Minima
- Konvexität kann bei differenzierbarem f geprüft werden über die Monotonie des Gradienten f' bzw. die positive Semidefinitheit der Hesse-Matrix f''
- ist f konvex und differenzierbar, dann ist

$$f'(x_*) = 0$$

hinreichend und notwendig dafür, dass x_* globales Minimum ist

- bei restringierter Optimierung konvexer, differenzierbarer Funktionen f über konvexen Mengen X ist

$$f'(x_*)(x - x_*) \geq 0 \quad \forall x \in X$$

hinreichend und notwendig dafür, dass x_* globales Minimum ist