

# Problema di programmazione convessa

- ▶ funzioni convesse vs. insiemi convessi
- ▶ minimi locali e globali
- ▶ problema di programmazione convessa

rif. Fi 1.1

# Funzioni convesse vs. insiemi convessi

**Teorema** Sia

$$X = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n : g_i(\mathbf{x}) \leq 0, i = 1, \dots, m\}, \quad \text{con } g_i : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$$

Se le funzioni  $g_i$ ,  $i \in \{1, \dots, m\}$ , sono convesse su  $\mathbb{R}^n$ , allora l'insieme  $X$  è convesso.

## **Dimostrazione**

Definendo  $X_i = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n : g_i(\mathbf{x}) \leq 0\}$ , si ha  $X = \bigcap_{i=1}^n X_i$ .

Quindi è sufficiente dimostrare che ciascuno degli  $X_i$  è convesso.

Consideriamo due punti  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in X_i$  ed il generico punto

$$\mathbf{z} = \lambda \mathbf{x} + (1 - \lambda) \mathbf{y}, \lambda \in [0, 1],$$

appartenente al segmento di estremi  $\mathbf{x}$  e  $\mathbf{y}$ .

## Funzioni convesse vs. insiemi convessi

Essendo  $g_i$  convessa, si ha

$$g_i(\mathbf{z}) \leq \lambda g_i(\mathbf{x}) + (1 - \lambda)g_i(\mathbf{y})$$

essendo  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in X_i$  si ha  $g_i(\mathbf{x}) \leq 0, g_i(\mathbf{y}) \leq 0$ . Quindi:

$$g_i(\mathbf{z}) \leq \lambda g_i(\mathbf{x}) + (1 - \lambda)g_i(\mathbf{y}) \leq 0$$

In altre parole,  $\mathbf{z} \in X_i$ , che implica la convessità di  $X_i$ .

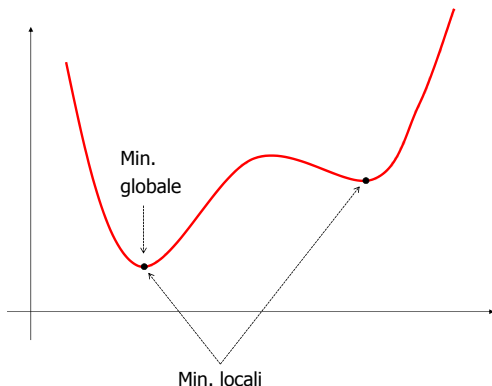


# Minimi locali e globali

Siano  $X \subseteq \mathbb{R}^n$ ,  $f : X \rightarrow \mathbb{R}$ .

Il punto  $\hat{\mathbf{x}}$  si dice di *minimo locale* di  $f$  su  $X$  se esiste  $\epsilon > 0$  tale che  $f(\hat{\mathbf{x}}) \leq f(\mathbf{x})$  per ogni  $\mathbf{x} \in X$  per cui  $\|\mathbf{x} - \hat{\mathbf{x}}\| \leq \epsilon$ .

$\hat{\mathbf{x}}$  si dice punto di *minimo globale* se  $f(\hat{\mathbf{x}}) \leq f(\mathbf{x})$ ,  $\forall \mathbf{x} \in X$



# Programmazione convessa

## Definizione

Un problema  $\min f(\mathbf{x}) : \mathbf{x} \in X \subseteq \mathbb{R}^n$  si dice di *programmazione convessa* se  $X$  è convesso e  $f(\mathbf{x})$  è convessa su  $X$ .

## Teorema

In un problema di programmazione convessa ogni punto di minimo locale è anche di minimo globale.

## Dimostrazione

Sia  $\hat{\mathbf{x}}$  un punto di minimo locale di  $f$  su  $X$ . Allora,

$$\exists \epsilon > 0 \text{ t.c. } f(\hat{\mathbf{x}}) \leq f(\mathbf{z}), \text{ per ogni } \mathbf{z} \in I_\epsilon(\hat{\mathbf{x}}) = \{\mathbf{x} \in X : \|\mathbf{x} - \hat{\mathbf{x}}\| \leq \epsilon\}$$

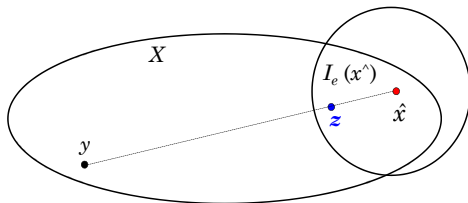
dimostriamo che  $f(\hat{\mathbf{x}}) \leq f(\mathbf{y})$  per ogni  $\mathbf{y} \in X$ .

## Dimostrazione (continua)

Preso un qualunque  $\mathbf{y} \in X$ , consideriamo un punto  $\mathbf{z}$  sul segmento congiungente  $\hat{\mathbf{x}}$  e  $\mathbf{y}$ :

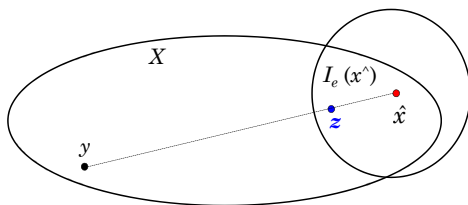
$$\mathbf{z} = \lambda \hat{\mathbf{x}} + (1 - \lambda)\mathbf{y}$$

data la convessità di  $X$ , si ha  $\mathbf{z} \in X$ . Inoltre, scegliamo  $\lambda \simeq 1$  in modo che  $\mathbf{z} \in I_\epsilon(\hat{\mathbf{x}})$ .



Quindi,  $f(\hat{\mathbf{x}}) \leq f(\mathbf{z})$ .

## Dimostrazione (continua)



Per l'ipotesi di convessità di  $f$ , si ha:

$$f(\hat{\mathbf{x}}) \leq f(\mathbf{z}) = f(\lambda \hat{\mathbf{x}} + (1 - \lambda)\mathbf{y}) \leq \lambda f(\hat{\mathbf{x}}) + (1 - \lambda)f(\mathbf{y})$$

ovvero:

$$(1 - \lambda)f(\hat{\mathbf{x}}) \leq (1 - \lambda)f(\mathbf{y})$$

dividendo per  $(1 - \lambda)$  (che è  $> 0$ ) si ottiene  $f(\hat{\mathbf{x}}) \leq f(\mathbf{y})$



# Esercizio

Provate ad individuare un problema

$$\min f(\mathbf{x}) : \mathbf{x} \in X \subseteq \mathbb{R}^n$$

in cui

- ▶  $f(\mathbf{x})$  è convessa in  $\mathbb{R}^n$
- ▶  $X$  non è convesso
- ▶  $f(\mathbf{x})$  ammette punti di minimo locale in  $X$