

Ottimizzazione dei Sistemi Complessi

G. Liuzzi¹

Venerdì 16 Novembre 2018

¹Istituto di Analisi dei Sistemi ed Informatica IASI - CNR

Vi ricordo che ...

... abbiamo considerato il problema:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} f(x)$$

- problema senza vincoli
- $f(x)$ continuamente differenziabile ma
- $\nabla f(x)$ non disponibile (o troppo costoso)
- ricerca di un minimo locale o punto stazionario

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?

Perché se così non fosse, **non avremmo garanzia di convergenza** a punti stazionari

Esempio:

$$f(x) = \begin{cases} (x - 1)^2 & \text{se } x \neq 0 \\ 5 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

Supponiamo che un metodo “compass search” parta dal punto $x_0 = -1$ con passo $\Delta_0 = 1$ e sia $D = \{+1, -1\}$

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?

k	x_k	$f(x_k)$	Δ_k
0	-1	4	1
1	-1	4	0.5
2	-0.5	2.25	0.5
3	-0.5	2.25	0.25
4	-0.25	1.5625	0.25
⋮	⋮	⋮	⋮
$2h$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h}
$2h + 1$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h-1}
⋮	⋮	⋮	⋮

Come si vede, quando $k \rightarrow \infty$, $x_k \rightarrow 0$ che è il punto di discontinuità ma **non stazionario**

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?

k	x_k	$f(x_k)$	Δ_k
0	-1	4	1
1	-1	4	0.5
2	-0.5	2.25	0.5
3	-0.5	2.25	0.25
4	-0.25	1.5625	0.25
⋮	⋮	⋮	⋮
$2h$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h}
$2h + 1$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h-1}
⋮	⋮	⋮	⋮

Come si vede, quando $k \rightarrow \infty$, $x_k \rightarrow 0$ che è il punto di discontinuità ma **non stazionario**

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?

k	x_k	$f(x_k)$	Δ_k
0	-1	4	1
1	-1	4	0.5
2	-0.5	2.25	0.5
3	-0.5	2.25	0.25
4	-0.25	1.5625	0.25
⋮	⋮	⋮	⋮
$2h$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h}
$2h + 1$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h-1}
⋮	⋮	⋮	⋮

Come si vede, quando $k \rightarrow \infty$, $x_k \rightarrow 0$ che è il punto di discontinuità ma **non stazionario**

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?

k	x_k	$f(x_k)$	Δ_k
0	-1	4	1
1	-1	4	0.5
2	-0.5	2.25	0.5
3	-0.5	2.25	0.25
4	-0.25	1.5625	0.25
⋮	⋮	⋮	⋮
$2h$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h}
$2h + 1$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h-1}
⋮	⋮	⋮	⋮

Come si vede, quando $k \rightarrow \infty$, $x_k \rightarrow 0$ che è il punto di discontinuità ma **non stazionario**

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?

k	x_k	$f(x_k)$	Δ_k
0	-1	4	1
1	-1	4	0.5
2	-0.5	2.25	0.5
3	-0.5	2.25	0.25
4	-0.25	1.5625	0.25
⋮	⋮	⋮	⋮
$2h$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h}
$2h + 1$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h-1}
⋮	⋮	⋮	⋮

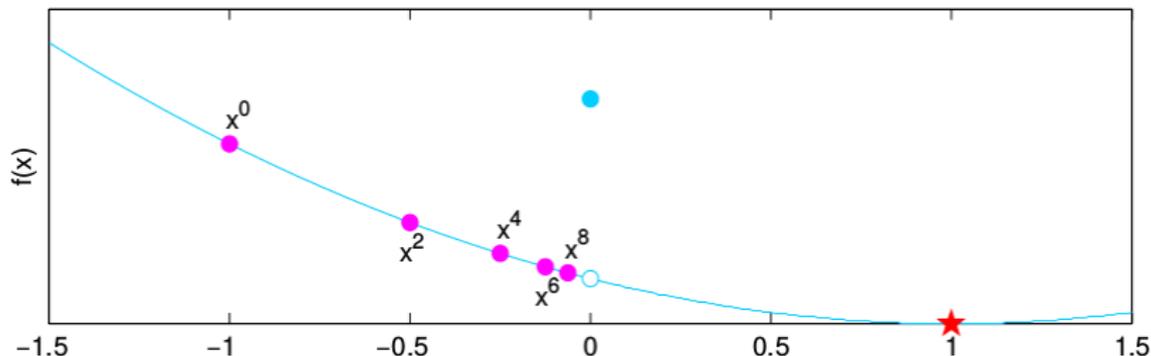
Come si vede, quando $k \rightarrow \infty$, $x_k \rightarrow 0$ che è il punto di discontinuità ma **non stazionario**

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?

k	x_k	$f(x_k)$	Δ_k
0	-1	4	1
1	-1	4	0.5
2	-0.5	2.25	0.5
3	-0.5	2.25	0.25
4	-0.25	1.5625	0.25
⋮	⋮	⋮	⋮
$2h$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h}
$2h + 1$	-2^{-h}	$(2^{-h} + 1)^2$	2^{-h-1}
⋮	⋮	⋮	⋮

Come si vede, quando $k \rightarrow \infty$, $x_k \rightarrow 0$ che è il punto di discontinuità ma **non stazionario**

Perché assumiamo che $f(x)$ sia continua?



Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?

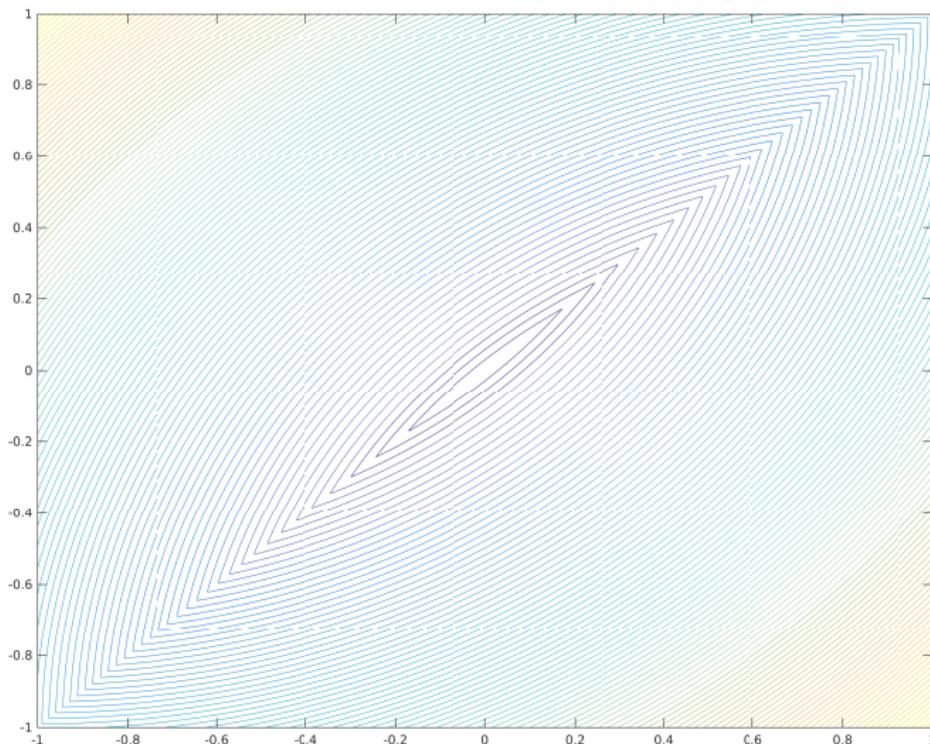
Perché se così non fosse, **non avremmo garanzia di convergenza** a punti stazionari

Esempio:

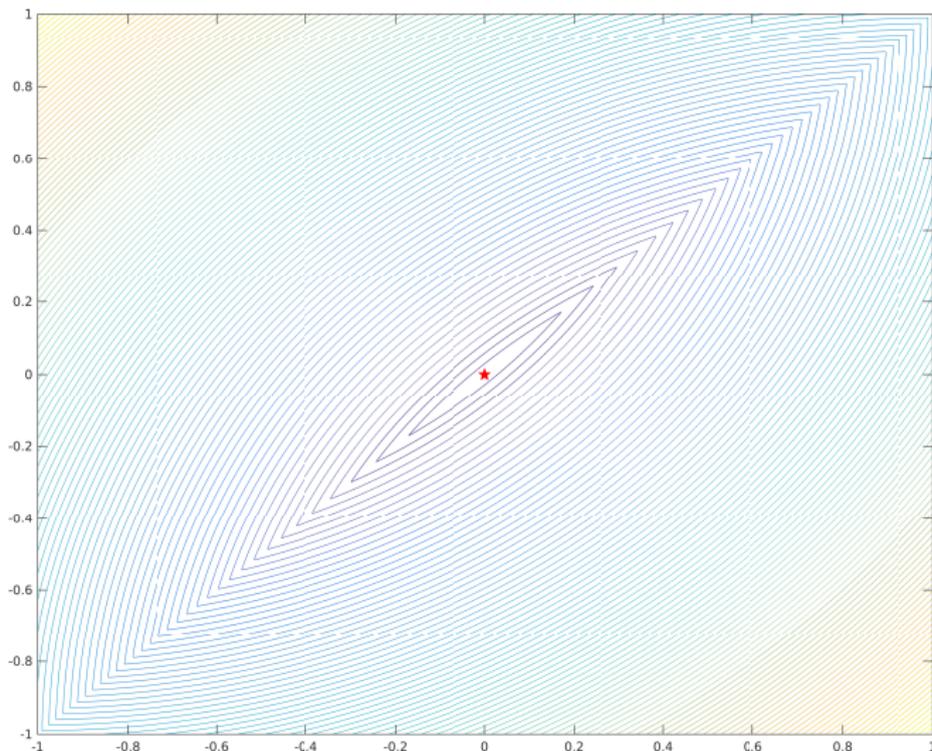
$$f(x) = \max \{ \|x - c_1\|^2, \|x - c_2\|^2 \}$$

con $c_1 = (1, -1)^\top$ e $c_2 = -c_1$

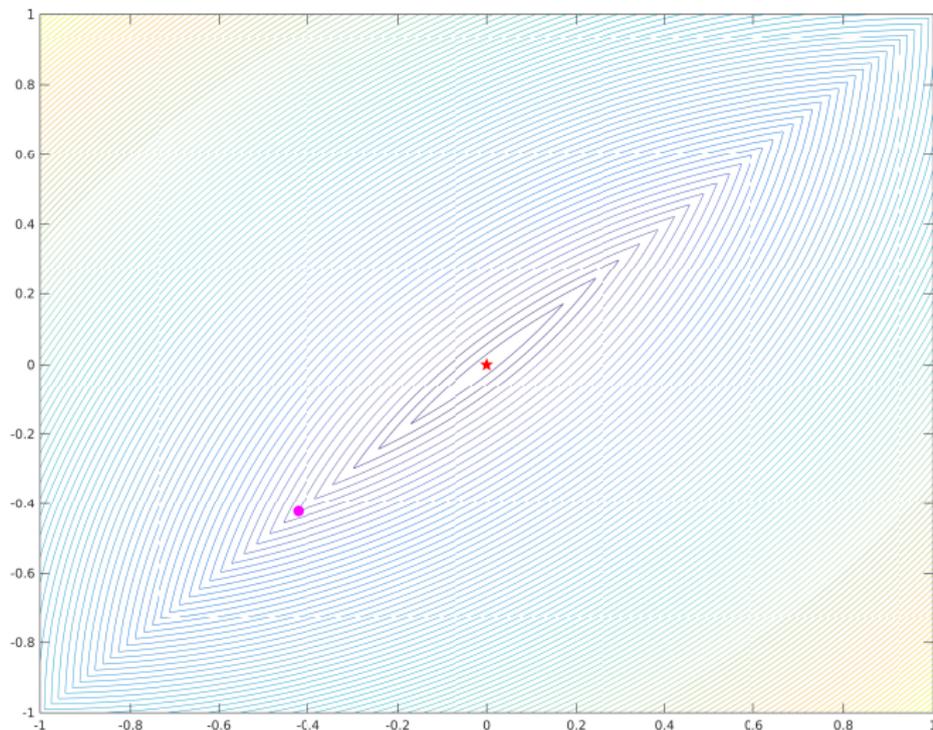
Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?



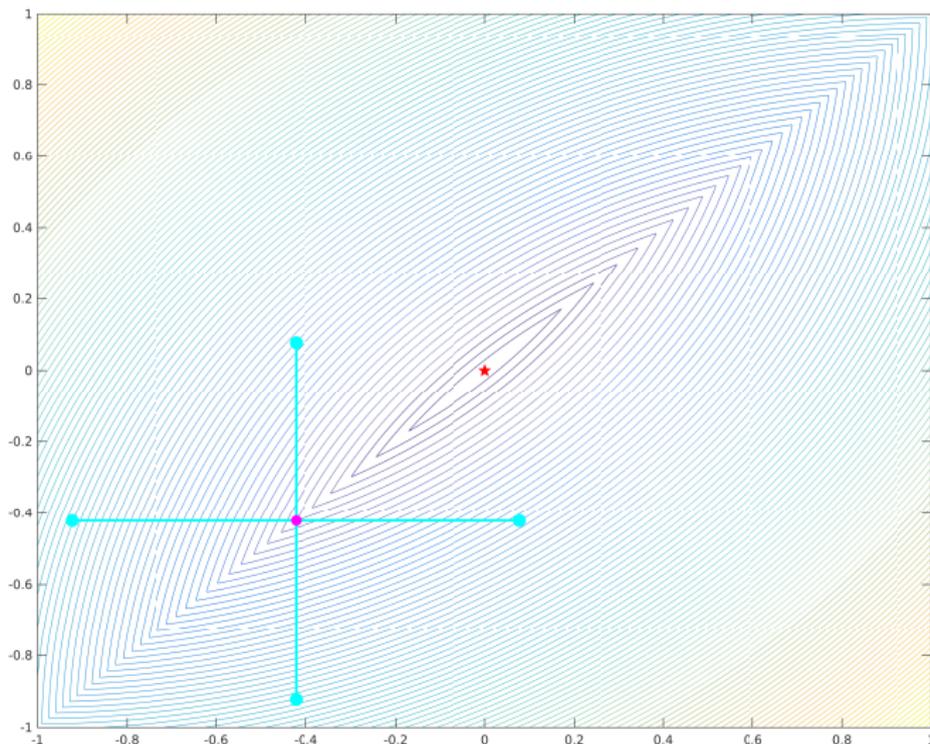
Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?



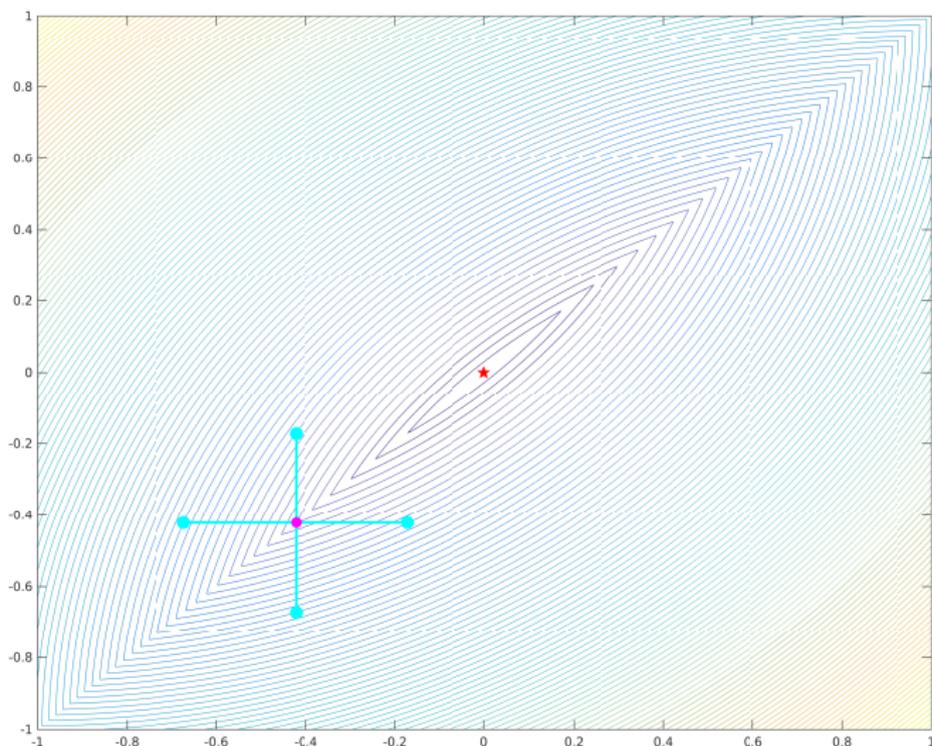
Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?



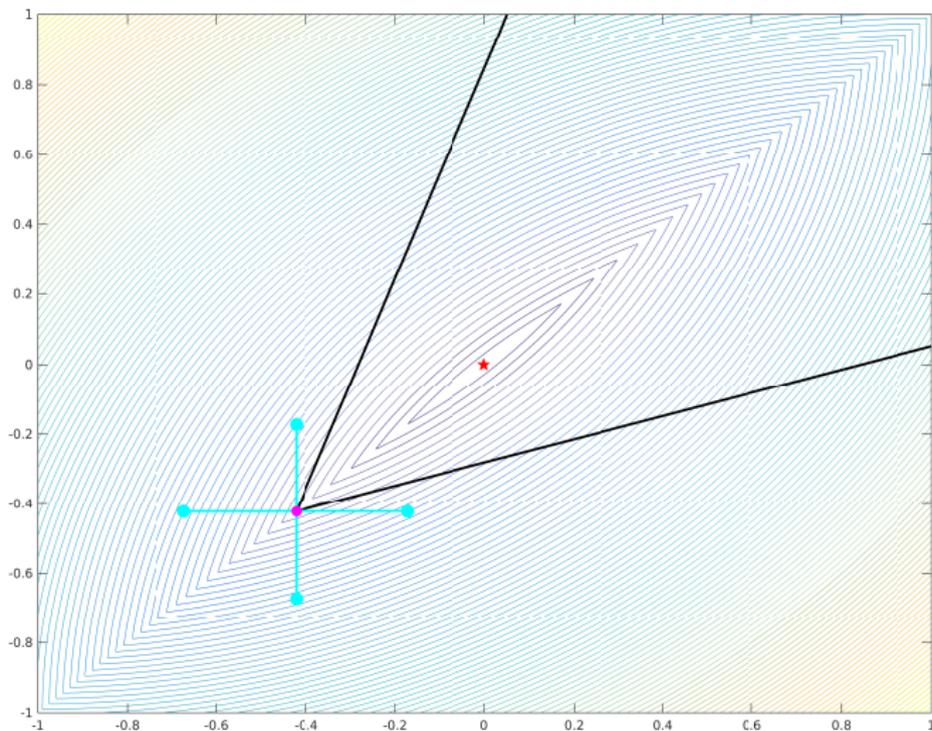
Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?



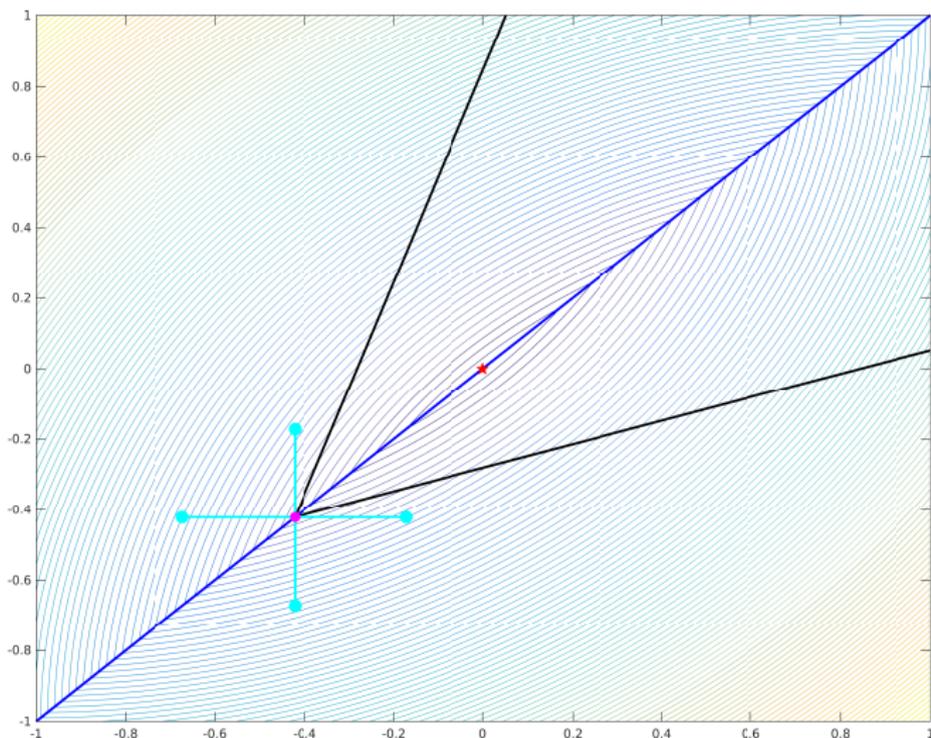
Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?



Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?



Perché assumiamo che $\nabla f(x)$ sia continuo?



Situazioni più complesse

- presenza di vincoli
 - “facili” (limitazioni sulle var.)
 - “difficili” ($g(x) \leq 0$, nonlineari generali)
- $f(x)$ e/o $g(x)$ continue ma non differenziabili
- presenza di più funzioni obiettivo
- presenza di variabili “discrete”
- ricerca di un minimo globale

DFL (Derivative-Free Library), download gratuito di metodi che non usano derivate prime

<http://www.iasi.cnr.it/~liuzzi/DFL>

Situazioni più complesse

- presenza di vincoli
 - “facili” (limitazioni sulle var.)
 - “difficili” ($g(x) \leq 0$, nonlineari generali)
- $f(x)$ e/o $g(x)$ continue ma non differenziabili
- presenza di più funzioni obiettivo
- presenza di variabili “discrete”
- ricerca di un minimo globale

DFL (Derivative-Free Library), download gratuito di metodi che non usano derivate prime

<http://www.iasi.cnr.it/~liuzzi/DFL>

Approfondimenti

- **Introduction to Derivative-Free Optimization**

A.R.Conn, K. Scheinberg, L.N. Vicente, MPS-SIAM series on Optimization (2009)

- **Derivative-Free and Blackbox Optimization**

C. Audet, W. Hare, Springer Series in Operations Research and Financial Engineering (2017)

Definizione del problema

Consideriamo il problema

$$\min_{x \in \mathcal{D}} f(x)$$

con $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathcal{D} \subseteq \mathbb{R}^n$.

Definizione (minimo globale)

Un punto $x^ \in \mathcal{D}$ è un minimo globale di f su \mathcal{D} quando*

$$f(x^*) \leq f(x), \quad \text{per ogni } x \in \mathcal{D}.$$

Definizione (minimo globale stretto)

Un punto $x^ \in \mathcal{D}$ è un minimo globale stretto di f su \mathcal{D} quando*

$$f(x^*) < f(x), \quad \text{per ogni } x \in \mathcal{D}, x \neq x^*.$$

Definizione del problema

Consideriamo il problema

$$\min_{x \in \mathcal{D}} f(x)$$

con $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathcal{D} \subseteq \mathbb{R}^n$.

Definizione (minimo globale)

Un punto $x^ \in \mathcal{D}$ è un minimo globale di f su \mathcal{D} quando*

$$f(x^*) \leq f(x), \quad \text{per ogni } x \in \mathcal{D}.$$

Definizione (minimo globale stretto)

Un punto $x^ \in \mathcal{D}$ è un minimo globale stretto di f su \mathcal{D} quando*

$$f(x^*) < f(x), \quad \text{per ogni } x \in \mathcal{D}, x \neq x^*.$$

Definizione del problema

Consideriamo il problema

$$\min_{x \in \mathcal{D}} f(x)$$

con $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, $\mathcal{D} \subseteq \mathbb{R}^n$.

Definizione (minimo globale)

Un punto $x^ \in \mathcal{D}$ è un minimo globale di f su \mathcal{D} quando*

$$f(x^*) \leq f(x), \quad \text{per ogni } x \in \mathcal{D}.$$

Definizione (minimo globale stretto)

Un punto $x^ \in \mathcal{D}$ è un minimo globale stretto di f su \mathcal{D} quando*

$$f(x^*) < f(x), \quad \text{per ogni } x \in \mathcal{D}, x \neq x^*.$$

Esistenza della soluzione

Attenzione, per essere certi che il problema ammette soluzione globale, assumiamo:

- f almeno continua su \mathcal{D}
- \mathcal{D} insieme non vuoto e compatto

Esistenza della soluzione

Proposizione (Teorema di Weierstrass)

Sia $\mathcal{D} \neq \emptyset$ e compatto. Se f è continua su \mathcal{D} , allora esiste un punto di minimo globale di f su \mathcal{D} .

Esistenza della soluzione

Proposizione (Teorema di Weierstrass)

Sia $\mathcal{D} \neq \emptyset$ e compatto. Se f è continua su \mathcal{D} , allora esiste un punto di minimo globale di f su \mathcal{D} .

Una proprietà interessante

Alcuni metodi di ottimizzazione locale godono della seguente

Proprietà (Attrazione dei minimi globali)

Sia $\{x_k\}$ la succ. di punti prodotti da un metodo di ottimizzazione locale e x^ un minimo globale di f su \mathbb{R}^n . Allora, esiste un $\epsilon > 0$ tale che, se per un indice \bar{k} si ha $x_{\bar{k}} \in B(x^*; \epsilon)$ allora:*

- $x_k \in B(x^*; \epsilon)$ per ogni $k \geq \bar{k}$;
- $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = x^*$.

Se $f \in C^2$ e nel minimo globale x^* risulta $\nabla^2 f(x^*)$ definita positiva, allora

- la maggior parte dei metodi senza derivate;
- la maggior parte delle modifiche glob. convergenti del metodo di Newton

godono della Prop. 1

Una proprietà interessante

Alcuni metodi di ottimizzazione locale godono della seguente

Proprietà (Attrazione dei minimi globali)

Sia $\{x_k\}$ la succ. di punti prodotti da un metodo di ottimizzazione locale e x^ un minimo globale di f su \mathbb{R}^n . Allora, esiste un $\epsilon > 0$ tale che, se per un indice \bar{k} si ha $x_{\bar{k}} \in B(x^*; \epsilon)$ allora:*

- $x_k \in B(x^*; \epsilon)$ per ogni $k \geq \bar{k}$;
- $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = x^*$.

Se $f \in C^2$ e nel minimo globale x^* risulta $\nabla^2 f(x^*)$ definita positiva, allora

- la maggior parte dei metodi senza derivate;
- la maggior parte delle modifiche glob. convergenti del metodo di Newton

godono della Prop. 1

Una proprietà interessante

Alcuni metodi di ottimizzazione locale godono della seguente

Proprietà (Attrazione dei minimi globali)

Sia $\{x_k\}$ la succ. di punti prodotti da un metodo di ottimizzazione locale e x^ un minimo globale di f su \mathbb{R}^n . Allora, esiste un $\epsilon > 0$ tale che, se per un indice \bar{k} si ha $x_{\bar{k}} \in B(x^*; \epsilon)$ allora:*

- $x_k \in B(x^*; \epsilon)$ per ogni $k \geq \bar{k}$;
- $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = x^*$.

Se $f \in C^2$ e nel minimo globale x^* risulta $\nabla^2 f(x^*)$ definita positiva, allora

- la maggior parte dei metodi senza derivate;
- la maggior parte delle modifiche glob. convergenti del metodo di Newton

godono della Prop. 1

Una proprietà interessante

Alcuni metodi di ottimizzazione locale godono della seguente

Proprietà (Attrazione dei minimi globali)

Sia $\{x_k\}$ la succ. di punti prodotti da un metodo di ottimizzazione locale e x^ un minimo globale di f su \mathbb{R}^n . Allora, esiste un $\epsilon > 0$ tale che, se per un indice \bar{k} si ha $x_{\bar{k}} \in B(x^*; \epsilon)$ allora:*

- $x_k \in B(x^*; \epsilon)$ per ogni $k \geq \bar{k}$;
- $\lim_{k \rightarrow \infty} x_k = x^*$.

Se $f \in C^2$ e nel minimo globale x^* risulta $\nabla^2 f(x^*)$ definita positiva, allora

- la maggior parte dei metodi senza derivate;
- la maggior parte delle modifiche glob. convergenti del metodo di Newton

godono della Prop. 1

Classificazione

La maggior parte dei metodi di ottimizzazione globale considera il problema

$$\min_{x \in \mathcal{D}} f(x)$$

con $\mathcal{D} \subset \mathbb{R}^n$ sottoinsieme compatto e non vuoto di \mathbb{R}^n .

La totalità dei metodi di ottimizzazione globale rientra in una delle seguenti due categorie:

- metodi probabilistici;
- metodi deterministici.

Classificazione

La maggior parte dei metodi di ottimizzazione globale considera il problema

$$\min_{x \in \mathcal{D}} f(x)$$

con $\mathcal{D} \subset \mathbb{R}^n$ sottoinsieme compatto e non vuoto di \mathbb{R}^n .

La totalità dei metodi di ottimizzazione globale rientra in una delle seguenti due categorie:

- metodi probabilistici;
- metodi deterministici.

Algoritmo di campionamento uniforme

Se \mathcal{A} è un intorno di un minimo globale x^* di f su \mathcal{D} , e si generano molti punti a caso su \mathcal{D} , allora è sempre più probabile che uno di questi punti cada in \mathcal{A} .

Questa considerazione è alla base del primo metodo di ottimizzazione globale che vediamo.

INPUT: $\text{maxit} > 0$

Genera $x_0 \in \mathcal{U}(\mathcal{D})$ e poni $f_{best} \leftarrow f(x_0)$ e $x_0^* \leftarrow x_0$

for $k = 1, \dots, \text{maxit}$

 Genera $x_k \in \mathcal{U}(\mathcal{D})$

end for

OUTPUT: $\{x_k^*\}$

Algoritmo di campionamento uniforme

Se \mathcal{A} è un intorno di un minimo globale x^* di f su \mathcal{D} , e si generano molti punti a caso su \mathcal{D} , allora è sempre più probabile che uno di questi punti cada in \mathcal{A} .

Questa considerazione è alla base del primo metodo di ottimizzazione globale che vediamo.

INPUT: $\text{maxit} > 0$

Genera $x_0 \in \mathcal{U}(\mathcal{D})$ e poni $f_{best} \leftarrow f(x_0)$ e $x_0^* \leftarrow x_0$

for $k = 1, \dots, \text{maxit}$

 Genera $x_k \in \mathcal{U}(\mathcal{D})$

if $f(x_k) < f_{best}$ **then** $f_{best} \leftarrow f(x_k)$, $x_k^* \leftarrow x_k$

else poni $x_k^* \leftarrow x_{k-1}^*$

end for

OUTPUT: $\{x_k^*\}$

Algoritmo di campionamento uniforme

Se \mathcal{A} è un intorno di un minimo globale x^* di f su \mathcal{D} , e si generano molti punti a caso su \mathcal{D} , allora è sempre più probabile che uno di questi punti cada in \mathcal{A} .

Questa considerazione è alla base del primo metodo di ottimizzazione globale che vediamo.

INPUT: $\text{maxit} > 0$

Genera $x_0 \in \mathcal{U}(\mathcal{D})$ e poni $f_{best} \leftarrow f(x_0)$ e $x_0^* \leftarrow x_0$

for $k = 1, \dots, \text{maxit}$

 Genera $x_k \in \mathcal{U}(\mathcal{D})$

if $f(x_k) < f_{best}$ **then** $f_{best} \leftarrow f(x_k)$, $x_k^* \leftarrow x_k$

else poni $x_k^* \leftarrow x_{k-1}^*$

end for

OUTPUT: $\{x_k^*\}$

Generazione di punti a caso su \mathcal{D}

Il risultato fondamentale sul quale si basano molti metodi probabilistici è il seguente.

Proposizione

Sia $\{x_k\}$ una succ. di punti aleatori scelti a caso su \mathcal{D} . Allora, per ogni sottoinsieme $\mathcal{A} \subset \mathcal{D}$ tale che

$$\text{meas}(\mathcal{D}) > \text{meas}(\mathcal{A}) > 0$$

si ha

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \text{Prob} \{X_k \cap \mathcal{A} \neq \emptyset\} = 1 \quad \text{con } X_k = \{x_0, x_1, \dots, x_k\}.$$

dim. Sia

$$p = \frac{\text{meas}(\mathcal{A})}{\text{meas}(\mathcal{D})}$$

per cui risulta $0 < p < 1$. È facile riconoscere in p la probabilità che un punto scelto a caso in \mathcal{D} appartenga ad \mathcal{A} .

Generazione di punti a caso su \mathcal{D}

Il risultato fondamentale sul quale si basano molti metodi probabilistici è il seguente.

Proposizione

Sia $\{x_k\}$ una succ. di punti aleatori scelti a caso su \mathcal{D} . Allora, per ogni sottoinsieme $\mathcal{A} \subset \mathcal{D}$ tale che

$$\text{meas}(\mathcal{D}) > \text{meas}(\mathcal{A}) > 0$$

si ha

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \text{Prob} \{X_k \cap \mathcal{A} \neq \emptyset\} = 1 \quad \text{con } X_k = \{x_0, x_1, \dots, x_k\}.$$

dim. Sia

$$p = \frac{\text{meas}(\mathcal{A})}{\text{meas}(\mathcal{D})}$$

per cui risulta $0 < p < 1$. È facile riconoscere in p la probabilità che un punto scelto a caso in \mathcal{D} appartenga ad \mathcal{A} .

Generazione di punti a caso su \mathcal{D}

Ora, la probabilità che, generati k vettori, almeno uno appartenga ad \mathcal{A} è

$$\text{Prob}\{X_k \cap \mathcal{A} \neq \emptyset\} = 1 - \text{Prob}\{X_k \cap \mathcal{A} = \emptyset\} = 1 - (1 - p)^k$$

da questo segue

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \text{Prob}\{X_k \cap \mathcal{A} \neq \emptyset\} = 1.$$



Convergenza dell' Algoritmo di campionamento uniforme

Proposizione

Sia $\max_{\mathcal{D}} f = +\infty$ e $\{x_k^*\}$ la successione (infinita) di punti prodotti dall'algoritmo. Allora, se $f \in C$, per ogni $\epsilon > 0$ si ha:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \text{Prob} \{x_k^* \in \{x \in \mathcal{D} : f(x) < f^* + \epsilon\}\} = 1,$$

con f^* valore ottimo globale di f su \mathcal{D} .

dim. Definiamo

$$\mathcal{A} = \{x \in \mathcal{D} : f(x) < f^* + \epsilon\}.$$

La continuità di f implica che $\text{meas}(\mathcal{A}) > 0$ e si nota facilmente che

$$\text{Prob} \{x_k^* \in \mathcal{A}\} = \text{Prob} \{X_k \cap \mathcal{A} \neq \emptyset\},$$

dove $X_k = \{x_0, x_1, \dots, x_k\}$.

□

Convergenza dell' Algoritmo di campionamento uniforme

Proposizione

Sia $\max_{\mathcal{D}} f = f^* < +\infty$ e $\{x_k^*\}$ la successione (infinita) di punti prodotti dall'algoritmo. Allora, se $f \in C$, per ogni $\epsilon > 0$ si ha:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \text{Prob} \{x_k^* \in \{x \in \mathcal{D} : f(x) < f^* + \epsilon\}\} = 1,$$

con f^* valore ottimo globale di f su \mathcal{D} .

dim. Definiamo

$$\mathcal{A} = \{x \in \mathcal{D} : f(x) < f^* + \epsilon\}.$$

La continuità di f implica che $\text{meas}(\mathcal{A}) > 0$ e si nota facilmente che

$$\text{Prob} \{x_k^* \in \mathcal{A}\} = \text{Prob} \{X_k \cap \mathcal{A} \neq \emptyset\},$$

dove $X_k = \{x_0, x_1, \dots, x_k\}$.

□

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} = 1 - \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k > \alpha$$

$$1 - \alpha > \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k$$

$$\log(1 - \alpha) > k \log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)$$

$$\frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)} < k$$

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} = 1 - \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k > \alpha$$

$$1 - \alpha > \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k$$

$$\log(1 - \alpha) > k \log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)$$

$$\frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)} < k$$

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} = 1 - \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k > \alpha$$

$$1 - \alpha > \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k$$

$$\log(1 - \alpha) > k \log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)$$

$$\frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)} < k$$

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} = 1 - \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k > \alpha$$

$$1 - \alpha > \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k$$

$$\log(1 - \alpha) > k \log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)$$

$$\frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)} < k$$

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} = 1 - \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k > \alpha$$

$$1 - \alpha > \left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)^k$$

$$\log(1 - \alpha) > k \log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)$$

$$\frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)} < k$$

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$k > \frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{\text{meas}(\mathcal{A})}{\text{meas}(\mathcal{D})}\right)}$$

Se ipotizziamo \mathcal{D} t.c. $\text{meas}(\mathcal{D}) = 1$ e \mathcal{A} un ipercubo di lato ℓ quindi $\text{meas}(\mathcal{A}) = \ell^n$,

$$k > \frac{\log(1 - \alpha)}{\log(1 - \ell^n)} = \mathcal{O}\left(\frac{1}{\ell^n}\right)!!!$$

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$k > \frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)}$$

Se ipotizziamo \mathcal{D} t.c. $meas(\mathcal{D}) = 1$ e \mathcal{A} un ipercubo di lato ℓ quindi $meas(\mathcal{A}) = \ell^n$,

$$k > \frac{\log(1 - \alpha)}{\log(1 - \ell^n)} = \mathcal{O}\left(\frac{1}{\ell^n}\right)!!!$$

Nota Bene

Quante iterazioni k occorre eseguire affinché $Prob\{x_k^* \in \mathcal{A}\} > \alpha \in (0, 1)$?

$$k > \frac{\log(1 - \alpha)}{\log\left(1 - \frac{meas(\mathcal{A})}{meas(\mathcal{D})}\right)}$$

Se ipotizziamo \mathcal{D} t.c. $meas(\mathcal{D}) = 1$ e \mathcal{A} un ipercubo di lato ℓ quindi $meas(\mathcal{A}) = \ell^n$,

$$k > \frac{\log(1 - \alpha)}{\log(1 - \ell^n)} = \mathcal{O}\left(\frac{1}{\ell^n}\right)!!!$$