Otimização não linear

Isabel Espírito Santo

Departamento de Produção e Sistemas

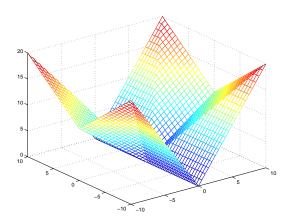
Escola de Engenharia

Universidade do Minho

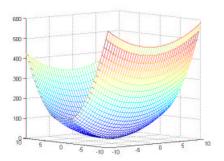
iapinho@dps.uminho.pt

http://www.norg.uminho.pt/iapinho/

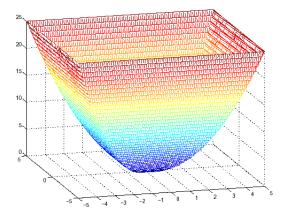
$$\min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x) \equiv \sum_{i=1}^2 \min\{|x_i|, |x_1|\}$$



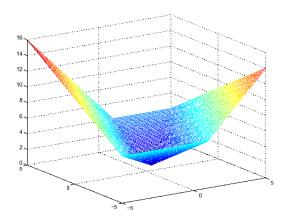
$$\min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x) \equiv \max\{(x_1 - 1)^2, x_1^2 + 4(x_2 - 1)^2\}$$



$$\min_{x\in\mathbb{R}^2}\ f(x)\equiv \max\{x_1^2,x_2^2\}$$



$$\min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x) \equiv |x_1 - 1| + |x_1 - x_2|$$



O método de Nelder-Mead (NM) é iterativo e define em cada iteração um **simplex** - poliedro.

Em \mathbb{R}^n , sejam $x_1, x_2, \ldots, x_n, x_{n+1} - n+1$ pontos – os vértices do simplex de dimensão n.

Notação:

$$S_k = \langle X_1, X_2, \dots, X_n, X_{n+1} \rangle$$

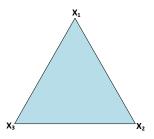
representa o simplex da iteração k em que os vértices já estão ordenados por ordem crescente dos valores da função objectivo, isto é, $f(X_1) \leq f(X_2) \leq \cdots \leq f(X_n) \leq f(X_{n+1})$;

sendo

- X₁ o melhor vértice
- X_n o segundo pior vértice
- X_{n+1} o pior vértice

Por exemplo, em \mathbb{R}^2 , o simplex formado pelos n+1(=3) pontos define um triângulo. Em \mathbb{R}^3 , um simplex é um tetraedro.

Nota: Um simplex diz-se regular se as suas arestas são iguais. Em \mathbb{R}^2 , um simplex regular é um triângulo equilátero.



Em cada iteração, definem-se pontos auxiliares - candidatos a vértices de um novo simplex - que serão aceites ou rejeitados comparando os correspondentes valores da função com $f(X_1)$, $f(X_n)$ e $f(X_{n+1})$.

Operações básicas na construção dos pontos auxiliares:

- refletir
- expandir

- contrair
- encolher

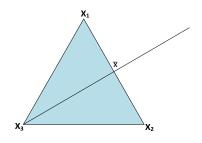
Seja

$$S_1 = \langle X_1, X_2, \dots, X_{n+1} \rangle$$

o simplex inicial já ordenado (k = 1).

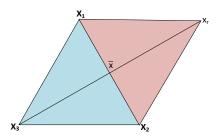
Em cada iteração, começa-se por calcular o **centróide** do simplex, que é o ponto médio do hiperplano definido por X_1, X_2, \ldots, X_n

$$\bar{x} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} X_i$$



De seguida, calcula-se o **vértice refletido** (com $\alpha = 1$)

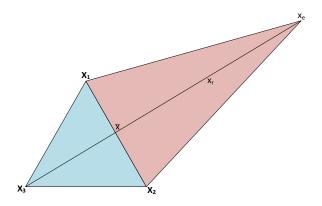
$$x_r = (1 + \alpha)\bar{x} - \alpha X_{n+1}$$



 \bigstar Se x_r for bom $(f(X_1) \leq f(x_r) < f(X_n))$ aceita-se x_r e $S_{k+1} = \langle X_1, X_2, \dots, X_n, x_r \rangle$ é o simplex para a iteração seguinte.

- ★ Se x_r for muito bom $(f(x_r) < f(X_1))$ faz-se uma expansão do simplex:
- cálculo do **vértice expandido** (com $\gamma = 2$)

$$x_e = \gamma x_r + (1 - \gamma) \,\bar{x}$$

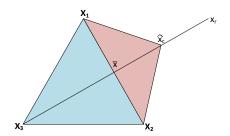


- Se x_e for muito bom $(f(x_e) < f(X_1))$ aceita-se x_e e $S_{k+1} = \langle X_1, X_2, \dots, X_n, x_e \rangle$
- Senão aceita-se x_r e $S_{k+1} = \langle X_1, X_2, \dots, X_n, x_r \rangle$

★ Se x_r for fraco $(f(X_n) \le f(x_r) < f(X_{n+1}))$ faz-se uma contração para o exterior:

- cálculo do **vértice contraído para o exterior** (com $\beta = 1/2$)

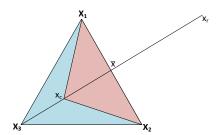
$$\hat{x}_c = \beta x_r + (1 - \beta) \,\bar{x}$$



- Se \hat{x}_c for bom $(f(\hat{x}_c) < f(X_n))$ aceita-se \hat{x}_c e $S_{k+1} = \langle X_1, X_2, \dots, X_n, \hat{x}_c \rangle$
- Senão encolhe-se o simplex.

- ★ Se x_r for muito fraco $(f(x_r) \ge f(X_{n+1}))$ faz-se uma **contração** para o interior:
- cálculo do vértice contraído para o interior (com $\beta=1/2$)

$$x_c = \beta X_{n+1} + (1 - \beta) \bar{x}$$

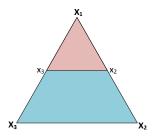


• Se x_c for bom $(f(x_c) < f(X_n))$ aceita-se x_c e $S_{k+1} = \langle X_1, X_2, \dots, X_n, x_c \rangle$

• Senão encolhe-se o simplex. **Encolher o simplex** consiste em substituir cada um dos vértices X_i , i=2,...,n+1, pelo ponto médio do segmento que une esse X_i a X_1 , i.e.,

$$x_i = \frac{X_i + X_1}{2}$$

e
$$S_{k+1} = \langle X_1, x_2, \dots, x_n, x_{n+1} \rangle$$
.



Critério de paragem - NM

O **critério de paragem** consiste em verificar se o tamanho relativo do simplex já é inferior ou igual a uma quantidade pequena, $\varepsilon>0~(\approx0)$, i.e., o processo iterativo para se

$$\boxed{\frac{1}{\Delta} \max_{2 \le i \le n+1} \|X_i - X_1\|_2 \le \varepsilon,}$$

$$com \Delta = max(1, ||X_1||_2).$$

Nota: Para verificar o critério de paragem é necessário que o simplex esteja **ordenado**.

Melhor aproximação - NM

Se o critério de paragem é verificado, o processo iterativo termina e o vértice do simplex com menor valor da função objetivo, X_1 , é considerado como a melhor aproximação calculada à solução.

Senão, o processo iterativo continua.

Nota: Diferentes implementações do método podem ter condições diferentes no critério de paragem.