Sobre um Método de Minimização Irrrestrita Baseado em Derivadas Simplex

Bruno Henrique Cervelin Orientadora: Profa. Dra. Maria Aparecida Diniz Ehrhardt

> Mestrado em Matemática Aplicada IMECC - Unicamp

> > 7 de abril de 2013

- Introdução
- Métodos clássicos sem derivadas
- Oerivadas simplex
- SID-PSM
- 5 Comparação entre os métodos
- O Problema de Parâmetros ótimos de algoritmos
- Conclusão

Problema a ser tratado

Problemas de minimização irrestrita :

$$\min f(x) \quad x \in \mathbb{R}^n$$
.

ullet ∇f contínuo, porém não está disponível.

Com derivadas vs. sem derivadas

 Os métodos com derivadas possuem maior eficiência e robustez, e ainda, possuem ampla teoria de convergência na literatura.

Com derivadas vs. sem derivadas

 Os métodos com derivadas possuem maior eficiência e robustez, e ainda, possuem ampla teoria de convergência na literatura.

Por que utilizar métodos sem derivadas?

Com derivadas vs. sem derivadas

 Os métodos com derivadas possuem maior eficiência e robustez, e ainda, possuem ampla teoria de convergência na literatura.

Por que utilizar métodos sem derivadas?

Usamos quando não conseguimos (ou não queremos) calcular as derivadas!

Métodos clássicos - Busca Direta

 Principal característica: Valor da função objetivo é utilizado apenas de forma comparativa.

Métodos clássicos - Busca Direta

- Principal característica: Valor da função objetivo é utilizado apenas de forma comparativa.
- Exemplos:
 - Nelder-Mead:
 - Busca Padrão.

Método Nelder-Mead

Método de Busca Simplex.

- Método de Busca Simplex.
- Simplex é um conjunto de n+1 pontos no \mathbb{R}^n ,

$$S = \{x^0, x^1, \dots, x^n\}$$

- Método de Busca Simplex.
- Simplex é um conjunto de n+1 pontos no \mathbb{R}^n ,

$$S = \{x^0, x^1, \dots, x^n\}$$

• Simplex não degenerados $\Leftrightarrow \{x^1 - x^0, \dots, x^n - x^0\}$ é L.I.

- Método de Busca Simplex.
- Simplex é um conjunto de n+1 pontos no \mathbb{R}^n ,

$$S = \{x^0, x^1, \dots, x^n\}$$

- Simplex não degenerados $\Leftrightarrow \{x^1 x^0, \dots, x^n x^0\}$ é L.I.
- Não possui resultados teóricos de convergência, possui exemplos em que falha.

- Método de Busca Simplex.
- Simplex é um conjunto de n+1 pontos no \mathbb{R}^n ,

$$S = \{x^0, x^1, \dots, x^n\}$$

- Simplex não degenerados $\Leftrightarrow \{x^1 x^0, \dots, x^n x^0\}$ é L.I.
- Não possui resultados teóricos de convergência, possui exemplos em que falha.
- Porém, possui bons resultados na prática e facilidade de implementação.

• O método começa com um simplex não degenerado

$$S_0 = \{x_0^0, x_0^1, \dots, x_0^n\}.$$

• O método começa com um simplex não degenerado

$$S_0 = \{x_0^0, x_0^1, \dots, x_0^n\}.$$

• A cada iteração k, o simplex S_k é ordenado de modo que

$$f(x_k^0) \leq f(x_k^1) \leq \ldots, \leq f(x_k^n).$$

• O método começa com um simplex não degenerado

$$S_0 = \{x_0^0, x_0^1, \dots, x_0^n\}.$$

• A cada iteração k, o simplex S_k é ordenado de modo que

$$f(x_k^0) \le f(x_k^1) \le \ldots, \le f(x_k^n).$$

• Tentamos substituir o pior ponto (x_k^n) através de uma reflexão, expansão ou contração.

• O método começa com um simplex não degenerado

$$S_0 = \{x_0^0, x_0^1, \dots, x_0^n\}.$$

• A cada iteração k, o simplex S_k é ordenado de modo que

$$f(x_k^0) \le f(x_k^1) \le \ldots \le f(x_k^n).$$

- Tentamos substituir o pior ponto (x_k^n) através de uma reflexão, expansão ou contração.
- Se todas as formas acima falham, reduzimos o simplex mantendo apenas o melhor ponto (x_k^0)

• O método começa com um simplex não degenerado

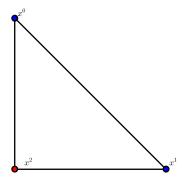
$$S_0 = \{x_0^0, x_0^1, \dots, x_0^n\}.$$

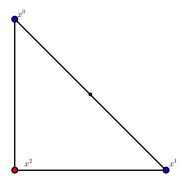
• A cada iteração k, o simplex S_k é ordenado de modo que

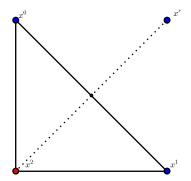
$$f(x_k^0) \leq f(x_k^1) \leq \ldots, \leq f(x_k^n).$$

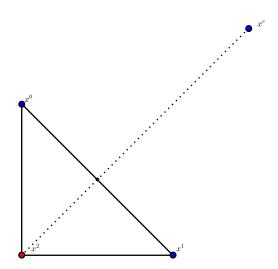
- Tentamos substituir o pior ponto (x_k^n) através de uma reflexão, expansão ou contração.
- Se todas as formas acima falham, reduzimos o simplex mantendo apenas o melhor ponto (x_k^0)
- ullet O critério de parada pode ser o diâmetro Δ do simplex

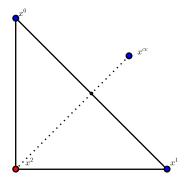
$$\Delta = \max_{i=1,\dots,n} \|x^i - x^0\|.$$

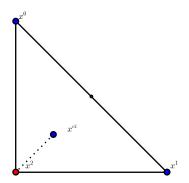


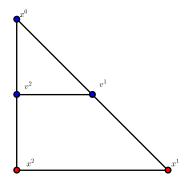












Método de Busca Padrão

- Método intuitivo e de fácil implementação.
- Possui teoria de convergência de primeira ordem.

Método de Busca Padrão

- Método intuitivo e de fácil implementação.
- Possui teoria de convergência de primeira ordem.

Pode ser dividido em três passos:

- 1) Passo de Busca;
- 2) Passo de Pesquisa;
- 3) Atualização de parâmetros.

Busca Padrão: Passo de Busca

Esse passo é opcional,
 não é necessário para a teoria de convergência.

Busca Padrão: Passo de Busca

- Esse passo é opcional,
 não é necessário para a teoria de convergência.
- Se for executado, avaliamos finitos pontos da malha

$$M_k = \{x_k + \alpha_k Dz : z \in \mathbb{Z}^{|D|}\},\$$

onde $D \subset \mathbb{R}^{n \times |D|}$ gera positivamente o \mathbb{R}^n .

Busca Padrão: Passo de Busca

- Esse passo é opcional,
 não é necessário para a teoria de convergência.
- Se for executado, avaliamos finitos pontos da malha

$$M_k = \{x_k + \alpha_k Dz : z \in \mathbb{Z}^{|D|}\},\$$

onde $D \subset \mathbb{R}^{n \times |D|}$ gera positivamente o \mathbb{R}^n .

• Se encontrarmos algum ponto que diminua o valor de f, declaramos sucesso e pulamos o passo de pesquisa.

• $D_k \subseteq D$, gerador positivo do \mathbb{R}^n e ordenado seguindo um padrão.

- $D_k \subseteq D$, gerador positivo do \mathbb{R}^n e ordenado seguindo um padrão.
- Analisamos a função objetivo nos pontos do conjunto

$$P_k = \{x_k + \alpha_k d : d \in D_k\}.$$

- $D_k \subseteq D$, gerador positivo do \mathbb{R}^n e ordenado seguindo um padrão.
- Analisamos a função objetivo nos pontos do conjunto

$$P_k = \{x_k + \alpha_k d : d \in D_k\}.$$

 Se encontrarmos algum ponto que diminua o valor de f, declaramos sucesso e terminamos o passo.

- $D_k \subseteq D$, gerador positivo do \mathbb{R}^n e ordenado seguindo um padrão.
- Analisamos a função objetivo nos pontos do conjunto

$$P_k = \{x_k + \alpha_k d : d \in D_k\}.$$

- Se encontrarmos algum ponto que diminua o valor de f, declaramos sucesso e terminamos o passo.
- Se não, declaramos fracasso.

Busca Padrão: Atualização do passo

Fracasso:

Devemos diminuir o tamanho do passo fazendo:

$$\alpha_{k+1} = \theta \alpha_k$$

onde $\theta \in (0,1)$.

Busca Padrão: Atualização do passo

Sucesso:

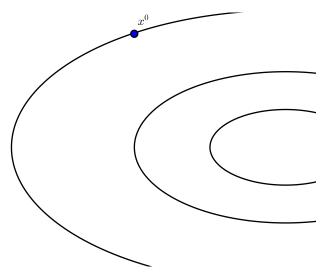
Ou aumentamos fazendo

$$\alpha_{k+1} = \phi \alpha_k$$

onde $\phi>1$, ou mantemos o tamanho do passo, fazendo

$$\alpha_{k+1} = \alpha_k$$
.

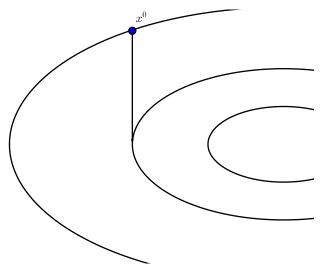
Exemplo de execução do método de busca padrão



$$d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{0} = 1$$

Bruno Cervelin (IMECC- UNICAMP)

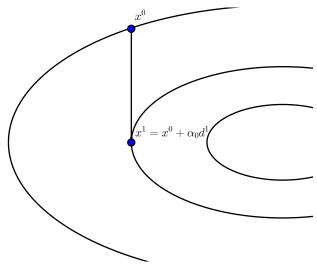
Exemplo de execução do método de busca padrão



$$d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{0} = 1$$

, the second of 500

Exemplo de execução do método de busca padrão



$$d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{1} = 1$$

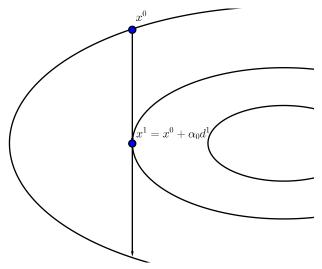
Bruno Cervelin (IMECC- UNICAMP)

Sobre o método SID-PSM

7 de abril de 2013

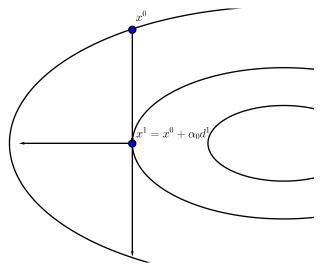
13 / 61

Exemplo de execução do método de busca padrão



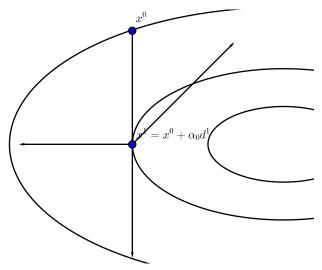
 $d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{1} = 1$

Exemplo de execução do método de busca padrão



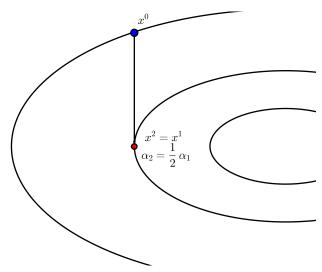
 $d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{1} = 1$

Exemplo de execução do método de busca padrão



 $d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{1} = 1$

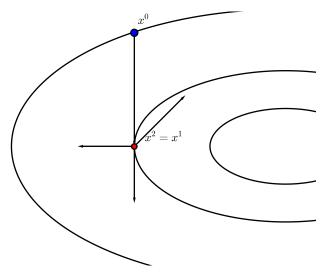
Exemplo de execução do método de busca padrão



$$d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{2} = 0.5$$

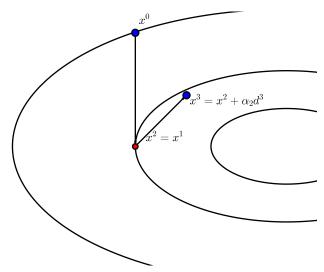
13 / 61

Exemplo de execução do método de busca padrão



$$d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{2} = 0.5$$

Exemplo de execução do método de busca padrão



$$d^{1} = (0, -1)^{\top}; d^{2} = (-1, 0)^{\top}; d^{3} = (1, 1)^{\top}; \alpha_{3} = 0.5$$

• $S = \{y^0, y^1, \dots, y^n\}$ um simplex não degenerado.

• $S = \{y^0, y^1, \dots, y^n\}$ um simplex não degenerado.

$$L = [y^1 - y^0, \dots, y^n - y^0]$$

• $S = \{y^0, y^1, \dots, y^n\}$ um simplex não degenerado.

$$L = [y^1 - y^0, \dots, y^n - y^0]$$

$$\delta f(S) = \left[f(y^1) - f(y^0), \ f(y^2) - f(y^0), \dots, \ f(y^n) - f(y^0) \right]^{\top}$$

• $S = \{y^0, y^1, \dots, y^n\}$ um simplex não degenerado.

$$L = [y^1 - y^0, \dots, y^n - y^0]$$

$$\delta f(S) = \left[f(y^1) - f(y^0), \ f(y^2) - f(y^0), \ \dots, \ f(y^n) - f(y^0) \right]^{\top}$$

Gradiente Simplex

O Gradiente Simplex é definido como a solução do sistema

$$L^{\top}\nabla_{S}f(y^{0})=\delta f(S),$$

esta definição é extendida caso $|S| \neq n+1$.

- 4 ロ ト 4 御 ト 4 彦 ト 4 彦 ト 9

Da equação do gradiente simplex temos, ∀ i

Da equação do gradiente simplex temos, ∀ i

$$(y^{i}-y^{0})^{\top}\nabla_{S}f(y^{0})=f(y^{i})-f(y^{0}),$$

Da equação do gradiente simplex temos, ∀ i

$$(y^{i}-y^{0})^{\top}\nabla_{S}f(y^{0})=f(y^{i})-f(y^{0}),$$

daí

$$f(y^i) = f(y^0) + (y^i - y^0)^{\top} \nabla_{\mathbf{S}} \mathbf{f}(\mathbf{y^0}),$$

Da equação do gradiente simplex temos, ∀ i

$$(y^{i} - y^{0})^{\top} \nabla_{S} f(y^{0}) = f(y^{i}) - f(y^{0}),$$

daí

$$f(y^i) = f(y^0) + (y^i - y^0)^{\top} \nabla_{\mathbf{S}} \mathbf{f}(\mathbf{y^0}),$$

O gradiente simplex de f em y^0 nos dá os coeficientes do polinômio da interpolação linear de f nos pontos de Y.

Conjunto Posicionado

Definição: conjunto posicionado

Seja $\phi = \{\phi_0, \dots, \phi_p\}$ uma base para \mathcal{P}_n^d (polinômios do \mathbb{R}^n com grau menor ou igual a d). Um conjunto $S = \{y^0, y^1, \dots, y^q\}$ é dito posicionado, para o cálculo da interpolação de ordem d, se a matriz

$$M(\phi, Y) = \begin{bmatrix} \phi_0(y^0) & \phi_1(y^0) & \phi_2(y^0) & \dots & \phi_p(y^0) \\ \phi_0(y^1) & \phi_1(y^1) & \phi_2(y^1) & \dots & \phi_p(y^1) \\ \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ \phi_0(y^q) & \phi_1(y^q) & \phi_2(y^q) & \dots & \phi_p(y^q) \end{bmatrix},$$

que define a interpolação, tem posto completo.

→ロト → □ ト → □ ト → □ → りへ○

Λ-posicionamento

Λ-posicionamento para interpolação

Seja $\Lambda > 0$ dado. Seja $\phi = \{\phi_0(x), \phi_1(x), \dots, \phi_p(x)\}$ uma base para \mathcal{P}_n^d .

Um conjunto $Y = \{y^0, y^1, \dots, y^p\}$ é dito Λ -posicionado, para interpolação, em um conjunto B dado se, e somente se, para qualquer $x \in B$ existe $\lambda(x) \in \mathbb{R}^p$ tal que

$$\sum_{i=1}^{p} \lambda_i(x)\phi(y^i) = \phi(x) \qquad \text{com} \qquad \|\lambda(x)\|_{\infty} \leq \Lambda.$$

- 4 ロ ト 4 個 ト 4 種 ト 4 種 ト - 種 - り Q (C)

Propriedades do Gradiente Simplex

$\nabla_S f(y^0)$ como aproximação para $\nabla f(y^0)$

Seja S um simplex Λ -posicionado. Considere a bola fechada $B(y^0, \Delta)$, onde

$$\Delta = \max_{j=1,\dots,n} \|y^j - y^0\|.$$

Se abla f for Lipschitz contínuo em um conjunto aberto $\Omega\supset B(y^0,\Delta)$, com constante $\gamma>0$, então

$$\|\nabla f(y^0) - \nabla_S f(y^0)\| \leq \sqrt{n} \frac{\gamma}{2} \Lambda \Delta.$$

- 4 ロ b 4 個 b 4 種 b 4 種 b - 種 - 夕 Q ()

Propriedades do Gradiente Simplex

Definição: ϵ -aproximação

Seja $g \in \mathbb{R}^n$ não nulo e $\epsilon \geq 0$. Defina $J^{\epsilon}(g) = \{i \in \{1, \dots, n\} : |g_i| + \epsilon \geq ||g||_{\infty}\}$, e para todo $i \in \{1, \dots, n\}$ defina

$$d_i^{\epsilon}(g) = \begin{cases} sign(g_i) & se & i \in J^{\epsilon}(g) \\ 0 & c.c. \end{cases}$$

O vetor g é uma ϵ -aproximação para as componentes grandes de um vetor não nulo $v \in \mathbb{R}^n$ se, e somente se, $i \in J^{\epsilon}(g)$ sempre que $|v_i| = ||v||_{\infty}$ e se $sign(g_i) = sign(v_i)$ para todo $i \in J^{\epsilon}(g)$.

Propriedades do Gradiente Simplex

$\nabla_S f(y^0)$ como ϵ -aproximação para $\nabla f(y^0)$

Tomemos $B(y^0,\Delta)$, onde $\Delta=\sigma\alpha\max_{b\in\bar{B}}\|b\|$, $\sigma>0$ e \bar{B} é uma base positiva para o \mathbb{R}^n . Tomemos $S\subset B(x,\Delta)$ um simplex Λ -posicionado. Se f for continuamente diferenciável em $\Omega\supset B(x,\Delta)$ aberto, ∇f for Lipschitz contínua em Ω com constante $\gamma>0$, e ainda, se

$$\Delta \leq \frac{\|\nabla f(x)\|_{\infty}}{\Lambda \sqrt{n}\gamma},$$

então $-\nabla_S f(x)$ é uma ϵ -aproximação para as componentes grandes de $-\nabla f(x)$, onde

$$\epsilon = \Lambda \Delta \sqrt{n} \gamma$$
.

↓□▶ ↓□▶ ↓□▶ ↓□▶ □ ♥Q♥

• Tomaremos modelos de interpolação quadrática;

Tomaremos modelos de interpolação quadrática;

$$f(y^{i}) = f(y^{0}) + (y^{i} - y^{0})^{\top} \nabla_{S} f(y^{0}) + \frac{1}{2} (y^{i} - y^{0})^{\top} \nabla_{S}^{2} f(y^{0}) (y^{i} - y^{0})$$

Tomaremos modelos de interpolação quadrática;

$$f(y^{i}) = f(y^{0}) + (y^{i} - y^{0})^{\top} \nabla_{S} f(y^{0}) + \frac{1}{2} (y^{i} - y^{0})^{\top} \nabla_{S}^{2} f(y^{0}) (y^{i} - y^{0})$$

• $\nabla_S^2 f(y^0)$ é chamado Hessiana Simplex;

Tomaremos modelos de interpolação quadrática;

$$f(y^{i}) = f(y^{0}) + (y^{i} - y^{0})^{\top} \nabla_{S} f(y^{0}) + \frac{1}{2} (y^{i} - y^{0})^{\top} \nabla_{S}^{2} f(y^{0}) (y^{i} - y^{0})$$

- $\nabla_S^2 f(y^0)$ é chamado Hessiana Simplex;
- Está unicamente determinada quando o conjunto interpolador possui (n+1)(n+2)/2 pontos (simétrica).

Propriedades da Hessiana Simplex

Propriedades do modelo determinado

Seja $Y = \{y^0, \dots, y^q\}$, com q+1 = (n+1)(n+2)/2, um conjunto posicionado contido na bola $B(y^0, \Delta)$, onde $\Delta = \max_{i=1,\dots,q} \|y^0 - y^i\|$.

Seja f duas vezes diferenciável tal que $\nabla^2 f$ seja Lipschitz contínuo em um conjunto aberto $\Omega \supset B(y^0, \Delta)$, com constante $\gamma > 0$. Então:

o erro entre a Hessiana simplex e a Hessiana da função satisfaz

$$\|\nabla^2 f(y^0) - \nabla_S^2 f(y^0)\|_F \le \kappa_H \Delta;$$

o erro entre o gradiente simplex e o gradiente da função satisfaz

$$\|\nabla f(y^0) - \nabla_S f(y^0)\| \le \kappa_g \Delta^2$$
,

onde κ_H e κ_g dependem de γ e da geometria de Y.

◆ロト ◆御 ト ◆ 恵 ト ・ 恵 ・ 夕 ♀

Hessiana Simplex indeterminada

• Se temos menos de (n+1)(n+2)/2 pontos nosso modelo de interpolação está indeterminado,

Hessiana Simplex indeterminada

- Se temos menos de (n+1)(n+2)/2 pontos nosso modelo de interpolação está indeterminado,
- Podemos ter infinitas soluções,

Hessiana Simplex indeterminada

- Se temos menos de (n+1)(n+2)/2 pontos nosso modelo de interpolação está indeterminado,
- Podemos ter infinitas soluções,
- Apresentaremos a sugerida por Custódio, Rocha e Vicente¹

¹A.L. Custódio, H. Rocha e L.N. Vicente, Incorporating minimum Frobenius norm models in direct search, *Computational Optimization and Applications*, pp 265-278, 2010.

Hessiana Simplex indeterminada

- Se temos menos de (n+1)(n+2)/2 pontos nosso modelo de interpolação está indeterminado.
- Podemos ter infinitas soluções,
- Apresentaremos a sugerida por Custódio, Rocha e Vicente¹

$$\min \frac{\frac{1}{4} ||H||_F}{H = H^{\top}}$$

$$f(y^i) = f(y^0) + (y^i - y^0)^{\top} \nabla_S f(y^0) + \frac{1}{2} (y^i - y^0)^{\top} H(y^i - y^0) (y^i - y^0)$$

¹A.L. Custódio, H. Rocha e L.N. Vicente, Incorporating minimum Frobenius norm models in direct search, *Computational Optimization and Applications*, pp 265-278, 2010.

Propriedades do modelo indeterminado

Erro do gradiente do modelo

Sejam $Y=\{y^0,\ldots,y^q\}$, com q+1<(n+1)(n+2)/2 e f uma função continuamente diferenciável em um conjunto aberto na bola $B(y^0,\Delta)$, onde $\Delta=\max_{i=1\ldots q}\|y^0-y^i\|$, com o gradiente Lipschitz contínuo na bola $B(y^0,\Delta)$. Se Y for Λ -posicionado para interpolação linear então

$$\|\nabla f(y^0) - \nabla_S f(y^0)\| \le C_q \Lambda[\gamma + \|\nabla_S^2 f(y^0)\|_{\mathsf{F}}]\Delta,$$

onde $C_q>0$ depende de q e γ é a constante de Lipschitz do gradiente da função.

Propriedades do modelo indeterminado

Λ-posicionamento

Sejam $\Lambda>0$, um conjunto $B\in I\!\!R^n$ e Φ uma base para \mathcal{P}^2_n . Tomemos o problema

min
$$\|M(\Phi_Q, Y)^\top \lambda(x) - \Phi_Q(x)\|^2$$

s.a $M(\Phi_L, Y)^\top \lambda(x) = \Phi_L(x),$ (1)

onde Φ_L e Φ_Q são, respectivamente, as partes linear e quadrática de Φ e $M(\Phi,Y)$ é a matriz que define o sistema linear da interpolação nos pontos em Y.

Um conjunto Y é dito Λ -posicionado em B, no sentido de norma mínima de Frobenius, se, e somente se, para qualquer $x \in B$ a solução $\lambda(x) \in \mathbb{R}^p$ do problema (1) é tal que

$$\|\lambda(x)\|_{\infty} \leq \Lambda.$$

- 4 ロ b 4 個 b 4 種 b 4 種 b - 種 - 夕 Q ()

Propriedades do modelo indeterminado

Limitante para a Hessiana Simplex

Sejam $Y=\{y^0,\ldots,y^q\}$, com q+1<(n+1)(n+2)/2 e f uma função continuamente diferenciável em um conjunto aberto na bola $B(y^0,\Delta)$, onde $\Delta=\min_{i=1,\ldots,q}\|y^i-y^0\|$, com o gradiente Lipschitz contínuo na bola $B(y^0,\Delta)$. Se Y for Λ_F -posicionado no sentido da norma mínima de Frobenius então

$$\|\nabla_S^2 f(y^0)\|_F \leq C_{p,q} \gamma \Lambda_F,$$

onde $C_{p,q}$ é uma constante que depende de p e q, e γ é a constante de Lipschitz do gradiente da função.

Propriedades do modelo indeterminado

• Utilizando os dois teoremas anteriores juntos concluimos, que sob, as hipóteses apresentadas, o gradiente do modelo satisfaz

$$\|\nabla f(y^0) - \nabla_S f(y^0)\| \le C_q \Lambda \gamma [1 + C_{p,q} \Lambda_F] \Delta,$$

Simplex Derivative in Pattern Search Method

Método desenvolvido por Custódio e Vicente²

- Método desenvolvido por Custódio e Vicente²
- Baseado no método de Busca Padrão;

²A.L. Custódio e L.N. Vicente, Using sampling and simplex derivatives in pattern search methods, SIAM Journal on Optimization, 18,pp. 537-555⊕2007⊕ → ★ ● → ■

- Método desenvolvido por Custódio e Vicente²
- Baseado no método de Busca Padrão;
- Utiliza derivadas simplex como forma de tentar aumentar a velocidade da convergência;

²A.L. Custódio e L.N. Vicente, Using sampling and simplex derivatives in pattern search methods, SIAM Journal on Optimization, 18,pp. 537-555-2007:

- Método desenvolvido por Custódio e Vicente²
- Baseado no método de Busca Padrão;
- Utiliza derivadas simplex como forma de tentar aumentar a velocidade da convergência;
- Informação sobre os pontos armazenada em uma lista \mathcal{L} (com no máximo l_{max} pontos).

²A.L. Custódio e L.N. Vicente, Using sampling and simplex derivatives in pattern search methods, SIAM Journal on Optimization, 18,pp. 537-555,⊋2007, ★ ★ ★ ★ ★ ★

- Método desenvolvido por Custódio e Vicente²
- Baseado no método de Busca Padrão;
- Utiliza derivadas simplex como forma de tentar aumentar a velocidade da convergência;
- Informação sobre os pontos armazenada em uma lista \mathcal{L} (com no máximo l_{max} pontos).
- A derivada simplex é calculada com os pontos da lista.

²A.L. Custódio e L.N. Vicente, Using sampling and simplex derivatives in pattern search methods, SIAM Journal on Optimization, 18,pp. 537-555⊕2007 → ★ ▼ ★ ▼

Cálculo da derivada simplex

• Verificamos se $|\mathcal{L}| \geq n_{min}$.

Cálculo da derivada simplex

- Verificamos se $|\mathcal{L}| \geq n_{min}$.
- Procuramos $S \subseteq \mathcal{L} \cap B(x_k, \Delta_k)$;

Cálculo da derivada simplex

- Verificamos se $|\mathcal{L}| \geq n_{min}$.
- Procuramos $S \subseteq \mathcal{L} \cap B(x_k, \Delta_k)$;

- Maior possível (com no máximo n_{max} pontos);
- Contenha o iterando atual x_k .
- Λ -posicionado ($\|\Sigma^{-1}\| \leq \Lambda$).
 - SVD-reduzida $\left(\frac{L}{\Lambda}\right) = U \Sigma V^{\top}$, $\Lambda > 0$.

• Passo de busca: calcular direção de descida em potencial d_p . Exemplo: $d_p = -\nabla_S f(x_k)$.

- Passo de busca: calcular direção de descida em potencial d_p . Exemplo: $d_p = -\nabla_S f(x_k)$.
- Padrão de ordenamento de D_k .

$$cos(d_p, d_1) \geq cos(d_p, d_2) \geq \ldots \geq cos(d_p, d_{|D_k|})$$

- Passo de busca: calcular direção de descida em potencial d_p . Exemplo: $d_p = -\nabla_S f(x_k)$.
- Padrão de ordenamento de D_k .

$$cos(d_p, d_1) \ge cos(d_p, d_2) \ge \ldots \ge cos(d_p, d_{|D_k|})$$

• Podar o conjunto D_k .

- Passo de busca: calcular direção de descida em potencial d_p . Exemplo: $d_p = -\nabla_S f(x_k)$.
- Padrão de ordenamento de D_k .

$$cos(d_p, d_1) \geq cos(d_p, d_2) \geq \ldots \geq cos(d_p, d_{|D_k|})$$

- Podar o conjunto D_k.
- Atualização do passo*.

- Passo de busca: calcular direção de descida em potencial d_p . Exemplo: $d_p = -\nabla_S f(x_k)$.
- Padrão de ordenamento de D_k .

$$cos(d_p, d_1) \geq cos(d_p, d_2) \geq \ldots \geq cos(d_p, d_{|D_k|})$$

- Podar o conjunto D_k.
- Atualização do passo*.
- Critério de parada.

• Modelo $m_k: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ baseado nas derivadas simplex. Exemplo: $m_k(x) = f(x_k) + \nabla_S f(x_k)^\top (x - x_k)$

- Modelo $m_k: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ baseado nas derivadas simplex. Exemplo: $m_k(x) = f(x_k) + \nabla_S f(x_k)^\top (x - x_k)$
- Estratégia de descréscimo esperado:

ullet Modelo $m_k: I\!\!R^n
ightarrow I\!\!R$ baseado nas derivadas simplex.

Exemplo:
$$m_k(x) = f(x_k) + \nabla_S f(x_k)^{\top} (x - x_k)$$

Estratégia de descréscimo esperado:

$$\rho_k = \frac{f(x_k) - f(x_{k+1})}{m_k(x_k) - m_k(x_{k+1})}.$$

- ullet Modelo $m_k: R^n o R$ baseado nas derivadas simplex.
 - Exemplo: $m_k(x) = f(x_k) + \nabla_S f(x_k)^{\top} (x x_k)$
- Estratégia de descréscimo esperado:
 - $\rho_k = \frac{f(x_k) f(x_{k+1})}{m_k(x_k) m_k(x_{k+1})}.$
 - Se $\rho_k > \gamma_2$, aumentamos o passo;

ullet Modelo $m_k: I\!\!R^n
ightarrow I\!\!R$ baseado nas derivadas simplex.

Exemplo:
$$m_k(x) = f(x_k) + \nabla_S f(x_k)^\top (x - x_k)$$

- Estratégia de descréscimo esperado:
 - $\rho_k = \frac{f(x_k) f(x_{k+1})}{m_k(x_k) m_k(x_{k+1})}.$
 - Se $\rho_k > \gamma_2$, aumentamos o passo;
 - Se $\gamma_1 < \rho_k \le \gamma_2$, mantemos o passo;

ullet Modelo $m_k: I\!\!R^n
ightarrow I\!\!R$ baseado nas derivadas simplex.

Exemplo:
$$m_k(x) = f(x_k) + \nabla_S f(x_k)^{\top} (x - x_k)$$

- Estratégia de descréscimo esperado:
 - $\rho_k = \frac{f(x_k) f(x_{k+1})}{m_k(x_k) m_k(x_{k+1})}$
 - Se $\rho_k > \gamma_2$, aumentamos o passo;
 - Se $\gamma_1 < \rho_k \le \gamma_2$, mantemos o passo;
 - Se $\rho_k \leq \gamma_1$, diminuimos o passo.

ullet Modelo $m_k: I\!\!R^n
ightarrow I\!\!R$ baseado nas derivadas simplex.

Exemplo:
$$m_k(x) = f(x_k) + \nabla_S f(x_k)^{\top} (x - x_k)$$

- Estratégia de descréscimo esperado:
 - $\rho_k = \frac{f(x_k) f(x_{k+1})}{m_k(x_k) m_k(x_{k+1})}$
 - Se $\rho_k > \gamma_2$, aumentamos o passo;
 - Se $\gamma_1 < \rho_k \le \gamma_2$, mantemos o passo;
 - Se $\rho_k \leq \gamma_1$, diminuimos o passo.
 - ▶ $\gamma_2 > \gamma_1 \ge 0$.

- Lista limitada em $I_{max} = (n+1)(n+2)$ pontos.
- Gradiente simplex com $n_{min} = n_{max} = n + 1$;

- Lista limitada em $I_{max} = (n+1)(n+2)$ pontos.
- Gradiente simplex com $n_{min} = n_{max} = n + 1$;
- $\Lambda = 100 \text{ e } \sigma = 2$;

- Lista limitada em $I_{max} = (n+1)(n+2)$ pontos.
- Gradiente simplex com $n_{min} = n_{max} = n + 1$;
- $\Lambda = 100 \text{ e } \sigma = 2$;
- $\phi = 2 e \theta = \frac{1}{2}$.

- Lista limitada em $I_{max} = (n+1)(n+2)$ pontos.
- Gradiente simplex com $n_{min} = n_{max} = n + 1$;
- $\Lambda = 100 \text{ e } \sigma = 2$;
- $\phi = 2 e \theta = \frac{1}{2}$.
- Os critérios de parada foram:
 - $\alpha_k \leq 10^{-6}$.
 - $\#_{f}$ eval $\geq 10^6$.

 Busca: sempre que possível criamos um modelo quadrático com os pontos em L, se não for possível, atualizamos a parte linear do modelo. Resolvemos problema

min
$$m_k(x)$$

s.a $x \in B(x_k, \Delta_k)$

onde
$$\Delta_k = \sigma \alpha_k \min_{d \in D_k} \|d\|$$
.

 Busca: sempre que possível criamos um modelo quadrático com os pontos em L, se não for possível, atualizamos a parte linear do modelo. Resolvemos problema

min
$$m_k(x)$$

s.a $x \in B(x_k, \Delta_k)$

onde
$$\Delta_k = \sigma \alpha_k \min_{d \in D_k} \|d\|$$
.

Se \mathcal{L} possuir mais de (n+1)(n+2)/2 elementos, então fazemos uma regressão ao invés de uma interpolação.

 Busca: sempre que possível criamos um modelo quadrático com os pontos em L, se não for possível, atualizamos a parte linear do modelo. Resolvemos problema

min
$$m_k(x)$$

s.a $x \in B(x_k, \Delta_k)$

onde
$$\Delta_k = \sigma \alpha_k \min_{d \in D_k} \|d\|$$
.

Se \mathcal{L} possuir mais de (n+1)(n+2)/2 elementos, então fazemos uma regressão ao invés de uma interpolação.

• D_k ordenado pelo ângulo com $\nabla_S f(x_k)$. Caso este não esteja disponível, começa pelo último vetor que ofereceu decréscimo.

• P: conjunto de problemas, m: medida de desempenho.

- P: conjunto de problemas, m: medida de desempenho.
- $ho_s: R o [0,1]$, taxa de desempenho do método s. Probabilidade do método s resolver algum problema.

- P: conjunto de problemas, m: medida de desempenho.
- $ho_s: R o [0,1]$, taxa de desempenho do método s. Probabilidade do método s resolver algum problema.
- $\rho_s(1)$: eficiência do método s em relação a m.

- P: conjunto de problemas, m: medida de desempenho.
- $ho_s: R o [0,1]$, taxa de desempenho do método s. Probabilidade do método s resolver algum problema.
- $\rho_s(1)$: eficiência do método s em relação a m.
- $\bar{t} = \min_{s \in S} \{t_s : \rho_s(t_s) = 1\}$: nos mostra qual o método mais robusto.

- P: conjunto de problemas, m: medida de desempenho.
- $ho_s: R o [0,1]$, taxa de desempenho do método s. Probabilidade do método s resolver algum problema.
- $\rho_s(1)$: eficiência do método s em relação a m.
- $\bar{t} = \min_{s \in S} \{t_s : \rho_s(t_s) = 1\}$: nos mostra qual o método mais robusto.
- No nosso caso $m=\#_{f}$ eval.

Conjunto de problemas

• Todos os problemas de Moré, Garbow e Hillstrom³.

³ J.J. Moré, B.S. Garbow e K.E. Hillstrom, Testing unconstrained optimization software, ACM Transactions on Mathematical Software, 7,pp. 17-41, 1981

Conjunto de problemas

- Todos os problemas de Moré, Garbow e Hillstrom³.
- Problemas de minimização irrestrita, soma de quadrados de funções.
- Os problemas de tamanho variável foram resolvidos com dimensão 12 e 20.

³ J.J. Moré, B.S. Garbow e K.E. Hillstrom, Testing unconstrained optimization software, ACM Transactions on Mathematical Software, 7,pp. 17-41, 1981 = 3

Definição: Resolver problemas

Sejam $\theta_p(s)$ o menor valor de função obtido pelo método s, em um conjunto de métodos S, ao resolver o problema p e $\hat{\theta}_p = \min_{\hat{s} \in S} \theta_p(\hat{s})$. Então se o método atinge um passo com tamanho menor que 10^{-6} em menos de 10^6 avaliações de função, e

$$\theta_p(s) \le 1,25\hat{\theta}_p$$
 se $\hat{\theta}_p > 0$;

diz-se que o método s resolve o problema p, em relação ao conjunto S.

Métodos comparados

NM

BP1

BP2

SID-PSM1

SID-PSM2

Métodos comparados

NM Nelder-Mead, implementado na função fminsearch.

BP1

BP2

SID-PSM1

SID-PSM2

NM Nelder-Mead, implementado na função fminsearch.

BP1 Busca Padrão com base pos. minimal com ângulos de tam. uniforme entre seus vetores.

BP2

SID-PSM1

NM Nelder-Mead, implementado na função fminsearch.

BP1 Busca Padrão com base pos. minimal com ângulos de tam. uniforme entre seus vetores.

BP2 Busca Padrão,
$$D = \{e, -e, I_{n \times n}, -I_{n \times n}\}.$$

SID-PSM1

NM Nelder-Mead, implementado na função fminsearch.

BP1 Busca Padrão com base pos. minimal com ângulos de tam. uniforme entre seus vetores.

BP2 Busca Padrão, $D = \{e, -e, I_{n \times n}, -I_{n \times n}\}.$

SID-PSM1 SID-PSM, direção mais promissora, $D = \{e, -e, I_{n \times n}, -I_{n \times n}\}$, decréscimo esperado com $\gamma_1 = 0, 25$ e $\gamma_2 = 0, 75$.

NM Nelder-Mead, implementado na função fminsearch.

BP1 Busca Padrão com base pos. minimal com ângulos de tam. uniforme entre seus vetores.

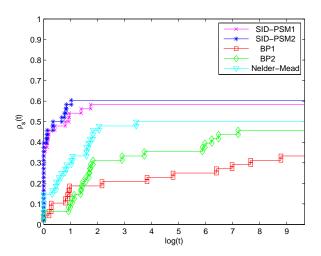
BP2 Busca Padrão, $D = \{e, -e, I_{n \times n}, -I_{n \times n}\}.$

SID-PSM1 SID-PSM, direção mais promissora, $D = \{e, -e, I_{n \times n}, -I_{n \times n}\}$, decréscimo esperado com $\gamma_1 = 0, 25$ e $\gamma_2 = 0, 75$.

SID-PSM2 SID-PSM, sem poda, com base pos. minimal com ângulos de tam. uniforme entre seus vetores, aumenta o passo quando a mesma direção oferece decréscimo duas iterações seguidas.

◆ロト ◆部ト ◆恵ト ◆恵ト ・恵 ・ からぐ ·

Perfil de desempenho entre os métodos



Perfil de desempenho entre os métodos

• É clara a superioridade do SID-PSM tanto em robustez quanto em eficiência sobre os outros métodos.

Perfil de desempenho entre os métodos

- É clara a superioridade do SID-PSM tanto em robustez quanto em eficiência sobre os outros métodos.
- Tanto em termos de robustez quanto de eficiência o método SID-PSM2 se demonstrou um pouco superior ao método SID-PSM1.

Problema de parâmetros ótimos de algoritmos

• Problema apresentado por Audet e Orban⁴

⁴C. Audet e D. Orban, Finding optimal algorithmic parameters using derivative-free optimization, SIAM Journal on Optimization, 3, pp. 642-664, 2006.

- Problema apresentado por Audet e Orban⁴
- Métodos numéricos dependem de parâmetros que podem influenciar muito em sua eficiência.

- Problema apresentado por Audet e Orban⁴
- Métodos numéricos dependem de parâmetros que podem influenciar muito em sua eficiência.
- Esses parâmetros nem sempre são bem estudados antes de serem definidos.

⁴C. Audet e D. Orban, Finding optimal algorithmic parameters using derivative-free optimization, SIAM Journal on Optimization, 3, pp. 642-664, 2006.

- Problema apresentado por Audet e Orban⁴
- Métodos numéricos dependem de parâmetros que podem influenciar muito em sua eficiência.
- Esses parâmetros nem sempre são bem estudados antes de serem definidos.
- Se definirmos uma medida de desempenho podemos otimizar o método em relação a estes parâmetros.

⁴C. Audet e D. Orban, Finding optimal algorithmic parameters using derivative-free optimization, SIAM Journal on Optimization, 3, pp. 642-664, 2006.

- Problema apresentado por Audet e Orban⁴
- Métodos numéricos dependem de parâmetros que podem influenciar muito em sua eficiência.
- Esses parâmetros nem sempre são bem estudados antes de serem definidos.
- Se definirmos uma medida de desempenho podemos otimizar o método em relação a estes parâmetros.
- Esse é um problema ideal para métodos sem derivadas, pois não temos acesso à função objetivo.

⁴C. Audet e D. Orban, Finding optimal algorithmic parameters using derivative-free optimization, SIAM Journal on Optimization, 3, pp. 642-664, 2006.

Definindo o problema

• s: um método matemático.

- s: um método matemático.
- Depende dos parâmetros x_i , $i=1,\ldots,n$.

- s: um método matemático.
- Depende dos parâmetros x_i , $i = 1, \ldots, n$.
- Ω : conjunto dos valores permitidos para os x_i 's.

- s: um método matemático.
- Depende dos parâmetros x_i , $i = 1, \ldots, n$.
- Ω : conjunto dos valores permitidos para os x_i 's.
- m: medida de desempenho.

- s: um método matemático.
- Depende dos parâmetros $x_i, i = 1, \dots, n$.
- Ω : conjunto dos valores permitidos para os x_i 's.
- m: medida de desempenho.
- P: conjunto de problemas-teste.

- s: um método matemático.
- Depende dos parâmetros x_i , i = 1, ..., n.
- Ω : conjunto dos valores permitidos para os x_i 's.
- m: medida de desempenho.
- P: conjunto de problemas-teste.
- Definimos $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$.

- s: um método matemático.
- Depende dos parâmetros x_i , i = 1, ..., n.
- Ω : conjunto dos valores permitidos para os x_i 's.
- m: medida de desempenho.
- P: conjunto de problemas-teste.
- Definimos $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$.

Se
$$x \in \Omega$$
, $f(x) =$ desempenho de s para resolver P .
Caso contrário, $f(x) = M \ge \sup_{x \in \Omega} f(x)$.

SID-PSM1

• Decidimos otimizar o método SID-PSM1.

- Decidimos otimizar o método SID-PSM1.
- P: subconjunto com 22 problemas do pacote CUTEr⁵.

- Decidimos otimizar o método SID-PSM1.
- P: subconjunto com 22 problemas do pacote CUTEr⁵.
- Os parâmetros variáveis:
 - $ightharpoonup \gamma_1$ (medida de qualidade do modelo),
 - γ_2 (medida de qualidade do modelo),
 - $ightharpoonup \phi$ (parâmetro de crescimento do passo),
 - $ightharpoonup \theta$ (parâmetro de decrescimento do passo),
 - $ightharpoonup \bar{\Lambda}$, onde $\bar{\Lambda} = \frac{\Lambda}{100}$
 - σ.

SID-PSM1

- Decidimos otimizar o método SID-PSM1.
- P: subconjunto com 22 problemas do pacote CUTEr⁵.
- Os parâmetros variáveis:
 - $ightharpoonup \gamma_1$ (medida de qualidade do modelo),
 - $ightharpoonup \gamma_2$ (medida de qualidade do modelo),
 - $ightharpoonup \phi$ (parâmetro de crescimento do passo),
 - \triangleright θ (parâmetro de decrescimento do passo),
 - $ightharpoonup \bar{\Lambda}$, onde $\bar{\Lambda} = \frac{\Lambda}{100}$
 - σ.

$$\Omega = \left\{ egin{aligned} & \gamma_1 < \gamma_2 \ 0 \le heta < 1, \ \phi \ge 1, \ \gamma_1, \, \gamma_2, \, \sigma, \, ar{\Lambda} \ge 0 \end{aligned}
ight\}.$$

⁵http://www.mcs.anl.gov/~more/dfo/ (Moré e Wild) ←□→ ←♂→ ← ≧→ ← ≧→ → ≥ → へ ○

Função objetivo

• Definimos $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$, tal que

$$f(x) = \begin{cases} \sum_{i \in P} f_i(x) & \text{se } x \in \Omega \\ M & \text{c. c.} \end{cases},$$

 $f_i(x) = \#_{f_eval}$ realizadas pelo SID-PSM1 ao resolver o problema i usandos os parâmetros x.

Função objetivo

• Definimos $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$, tal que

$$f(x) = \begin{cases} \sum_{i \in P} f_i(x) & \text{se } x \in \Omega \\ M & \text{c. c.} \end{cases},$$

 $f_i(x) = \#_{f_eval}$ realizadas pelo SID-PSM1 ao resolver o problema i usandos os parâmetros x.

• $\sup_{x \in \Omega} f_i(x) = 10^6 \Rightarrow \sup_{x \in \Omega} f(x) = |P|10^6$.

Função objetivo

• Definimos $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$, tal que

$$f(x) = \begin{cases} \sum_{i \in P} f_i(x) & \text{se } x \in \Omega \\ M & \text{c. c.} \end{cases},$$

 $f_i(x) = \#_{f_eval}$ realizadas pelo SID-PSM1 ao resolver o problema i usandos os parâmetros x.

- $\sup_{x \in \Omega} f_i(x) = 10^6 \Rightarrow \sup_{x \in \Omega} f(x) = |P|10^6$.
- Escolhemos $M = (|P| + 1)10^6$.

Qualidade da solução

 g_i⁰: menor valor de função obtido pelo SID-PSM1, aplicado ao problema i com os parâmetros originais.

Qualidade da solução

- g_i^0 : menor valor de função obtido pelo SID-PSM1, aplicado ao problema i com os parâmetros originais.
- $g_i(x)$: menor valor de função obtido pelo SID-PSM1, aplicado ao problema i com os parâmetros x.

Qualidade da solução

- g_i^0 : menor valor de função obtido pelo SID-PSM1, aplicado ao problema i com os parâmetros originais.
- $g_i(x)$: menor valor de função obtido pelo SID-PSM1, aplicado ao problema i com os parâmetros x.
- Esperamos $g_i(x) \leq 1,25g_i^0, \forall i \in P$

Qualidade da solução

- g_i^0 : menor valor de função obtido pelo SID-PSM1, aplicado ao problema i com os parâmetros originais.
- $g_i(x)$: menor valor de função obtido pelo SID-PSM1, aplicado ao problema i com os parâmetros x.
- Esperamos $g_i(x) \leq 1,25g_i^0, \forall i \in P$
- $g_i^+(x) = max\{g_i(x) 1, 25g_i^0, 0\}$

Modificando f

Função \bar{f}

$$\bar{f}(x) = \begin{cases} \sum_{i \in P} f_i(x) + \frac{\|g^+(x)\|}{\|g^0\|} M & \text{se } x \in \Omega \\ M & \text{c. c.} \end{cases}.$$

Ponto inicial

• Aplicamos SID-PSM1 e SID-PSM2 à função \bar{f} ;

Ponto inicial

• Aplicamos SID-PSM1 e SID-PSM2 à função \bar{f} ;

•

$$x^{0} = \begin{bmatrix} \gamma_{1} \\ \gamma_{2} \\ \phi \\ \theta \\ \bar{\Lambda} \\ \sigma \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0, 25 \\ 0, 75 \\ 2 \\ 0, 5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix},$$

Ponto inicial

Aplicamos SID-PSM1 e SID-PSM2 à função \(\bar{f}\);

•

$$x^{0} = \begin{bmatrix} \gamma_{1} \\ \gamma_{2} \\ \phi \\ \theta \\ \bar{\Lambda} \\ \sigma \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0, 25 \\ 0, 75 \\ 2 \\ 0, 5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix},$$

•
$$\bar{f}(x^0) = 213551$$

Resultados

Saídas:

$$x_1^* = \begin{bmatrix} 1,25047302246094 \\ 4,00047302246094 \\ 4,00047302246094 \\ 0,500473022460938 \\ 1,00041198730469 \\ 6,00047302246094 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad x_2^* = \begin{bmatrix} 0,356119791666667 \\ 0,727660636235692 \\ 2,24152294576982 \\ 0,227170815547733 \\ 0,448801810194877 \\ 2 \end{bmatrix}$$

4□ > 4□ > 4□ > 4□ > 4□ > 4□

Resultados

Saídas:

$$x_1^* = \begin{bmatrix} 1,25047302246094 \\ 4,00047302246094 \\ 4,00047302246094 \\ 0,500473022460938 \\ 1,00041198730469 \\ 6,00047302246094 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad x_2^* = \begin{bmatrix} 0,356119791666667 \\ 0,727660636235692 \\ 2,24152294576982 \\ 0,227170815547733 \\ 0,448801810194877 \\ 2 \end{bmatrix},$$

Custo:

SID-PSM1 : 175 avaliações; SID-PSM2 : 199 avaliações.



Saídas:

$$x_1^* = \begin{bmatrix} 1,25047302246094 \\ 4,00047302246094 \\ 4,00047302246094 \\ 0,500473022460938 \\ 1,00041198730469 \\ 6,00047302246094 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad x_2^* = \begin{bmatrix} 0,356119791666667 \\ 0,727660636235692 \\ 2,24152294576982 \\ 0,227170815547733 \\ 0,448801810194877 \\ 2 \end{bmatrix}$$

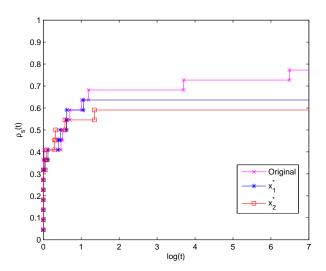
$$\mathbf{e} \quad \mathbf{x}_2^* = \begin{bmatrix} 0,727660636235692 \\ 2,24152294576982 \\ 0,227170815547733 \\ 0,448801810194877 \\ 2 \end{bmatrix}$$

Custo:

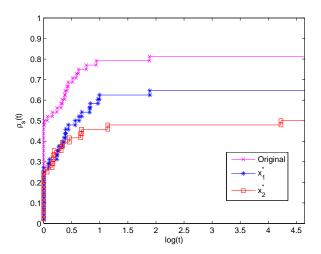
SID-PSM1: 175 avaliações; SID-PSM2: 199 avaliações. Valor da função:

SID-PSM1 : $\bar{f}(x_1^*) = 20782, 8$; SID-PSM2 : $\bar{f}(x_2^*) = 24324, 3$;

Perfil de desempenho usando problemas em P



Perfil de desempenho usando problemas de MGH



Análises

 Diminuimos o valor da função objetivo, mas não melhoramos eficiência em P;

- Diminuimos o valor da função objetivo, mas não melhoramos eficiência em P;
- Perda de eficiência e de robustez em ambos os casos;

- Diminuimos o valor da função objetivo, mas não melhoramos eficiência em P;
- Perda de eficiência e de robustez em ambos os casos;
- Valor da função objetivo não inteiro indica que pelo menos um problema não está sendo resolvido com a precisão desejada;

- Diminuimos o valor da função objetivo, mas não melhoramos eficiência em P;
- Perda de eficiência e de robustez em ambos os casos;
- Valor da função objetivo não inteiro indica que pelo menos um problema não está sendo resolvido com a precisão desejada;
- Repensar na função objetivo.

Repensando função objetivo

 Fazemos a otimização utilizando o conjunto de problemas, a comparação é feita problema-a-problema;

Repensando função objetivo

- Fazemos a otimização utilizando o conjunto de problemas, a comparação é feita problema-a-problema;
- Se um problema gasta 10⁴ avaliações de função e outro gasta 10², o segundo pode aumentar o número de avaliações que realiza que não irá interferir tanto no valor final da função objetivo;

Repensando função objetivo

- Fazemos a otimização utilizando o conjunto de problemas, a comparação é feita problema-a-problema;
- Se um problema gasta 10⁴ avaliações de função e outro gasta 10², o segundo pode aumentar o número de avaliações que realiza que não irá interferir tanto no valor final da função objetivo;
- Para resolver este problema podemos impor pesos a cada um dos problemas;

Repensando função objetivo

• Sejam f_i^0 o número de avaliações de função necessárias para o método SID-PSM1, utilizando os parâmetros originais, resolver o problema i;

Repensando função objetivo

- Sejam f_i^0 o número de avaliações de função necessárias para o método SID-PSM1, utilizando os parâmetros originais, resolver o problema i;
- Assim nossa nova função passa a ser

$$\hat{f}_{\bar{\Omega}}(x) = \begin{cases} \sum_{i \in P} \frac{f_i(x)}{f_i^0} & \text{se } x \in \bar{\Omega}, \\ (|P|+1) & \text{c. c.} \end{cases},$$

Repensando Conjunto de Parâmetros válidos

ullet Ω original foi limitado apenas pelos pontos onde podemos rodar o método;

Repensando Conjunto de Parâmetros válidos

- ullet Ω original foi limitado apenas pelos pontos onde podemos rodar o método;
- ullet iremos impor que os pontos de $ar{\Omega}$ devem satisfazer algumas condições sobre a robustez;

Repensando Conjunto de Parâmetros válidos

- ullet Ω original foi limitado apenas pelos pontos onde podemos rodar o método;
- ullet iremos impor que os pontos de $ar{\Omega}$ devem satisfazer algumas condições sobre a robustez;
- $x \in \bar{\Omega}$ se $x \in \Omega$ e se ao rodar todos os 22 problemas em P no máximo 1 não satisfaça a condição $g_i(x) \leq 1,25g_i^0$.

Novos resultados

ullet Aplicamos SID-PSM1 e SID-PSM2 à função $\hat{f}_{ar{\Omega}}$;

Novos resultados

• Aplicamos SID-PSM1 e SID-PSM2 à função $\hat{f}_{ar{\mathbb{Q}}}$;

$$x^{0} = \begin{bmatrix} \gamma_{1} \\ \gamma_{2} \\ \phi \\ \theta \\ \bar{\Lambda} \\ \sigma \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0, 25 \\ 0, 75 \\ 2 \\ 0, 5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix},$$

Novos resultados

• Aplicamos SID-PSM1 e SID-PSM2 à função $\hat{f}_{ar{\mathbf{O}}}$;

•

$$x^{0} = \begin{bmatrix} \gamma_{1} \\ \gamma_{2} \\ \phi \\ \theta \\ \bar{\Lambda} \\ \sigma \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0, 25 \\ 0, 75 \\ 2 \\ 0, 5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix},$$

•
$$\bar{f}(x^0) = 22$$

Saídas:

$$x_3^* = \begin{bmatrix} 0,1015625000 \\ 0,7509765625 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$x_3^* = \left[\begin{array}{c} 0,1015625000 \\ 0,7509765625 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{array} \right] \qquad \text{e} \qquad x_4^* = \left[\begin{array}{c} 0,00520833333 \\ 0,71918708446 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{array} \right],$$

Saídas:

$$x_3^* = \begin{bmatrix} 0,1015625000 \\ 0,7509765625 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad x_4^* = \begin{bmatrix} 0,00520833333 \\ 0,71918708446 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix},$$

Custo:

SID-PSM1 : 165 avaliações; SID-PSM2 : 172 avaliações.



Saídas:

$$x_3^* = \begin{bmatrix} 0,1015625000 \\ 0,7509765625 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$x_3^* = \begin{bmatrix} 0,1015625000 \\ 0,7509765625 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix} \quad \text{e} \quad x_4^* = \begin{bmatrix} 0,00520833333 \\ 0,71918708446 \\ 2 \\ 0,5 \\ 1 \\ 2 \end{bmatrix},$$

Custo:

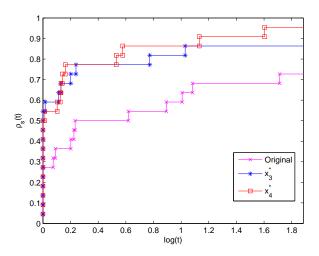
SID-PSM1: 165 avaliações;

SID-PSM2 : 172 avaliações.

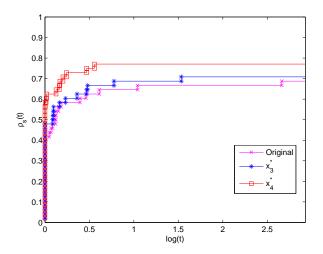
Valor da função:

SID-PSM1 : $\hat{f}_{\bar{\Omega}}(x_1^*) = 17,029;$ SID-PSM2 : $\hat{f}_{\bar{\Omega}}(x_2^*) = 18,601$:

Perfil de desempenho usando problemas em P



Perfil de desempenho usando problemas de MGH



Análises

• Soluções foram bastante satisfatórias

- Soluções foram bastante satisfatórias
- Novos métodos mais eficientes e mais robustos que o original.

- Soluções foram bastante satisfatórias
- Novos métodos mais eficientes e mais robustos que o original.
- Isso mostra o grande potencial desta técnica para obter "novos métodos" melhores e mais rápidos.

Conclusões

• SID-PSM superior aos métodos Nelder-Mead e Busca Padrão;

Conclusões

- SID-PSM superior aos métodos Nelder-Mead e Busca Padrão;
- Dimensão pequena: iteração muito cara:

Conclusões

- SID-PSM superior aos métodos Nelder-Mead e Busca Padrão;
- Dimensão pequena: iteração muito cara:
- Ordem de n^2 verificações de Λ -posicionamento.

 Utilizamos o método SID-PSM pois não temos acesso à função objetivo, logo não temos acesso também às derivadas da função;

- Utilizamos o método SID-PSM pois não temos acesso à função objetivo, logo não temos acesso também às derivadas da função;
- Nossa função é muito cara, porém temos poucas variáveis (6), logo o custo da iteração do SID-PSM passa a ser irrelevante;

- Utilizamos o método SID-PSM pois não temos acesso à função objetivo, logo não temos acesso também às derivadas da função;
- Nossa função é muito cara, porém temos poucas variáveis (6), logo o custo da iteração do SID-PSM passa a ser irrelevante;
 - 1- Resultados insatisfatórios;
 - 1- Possíveis motivos: simplicidade da função e forma de penalização.

- Utilizamos o método SID-PSM pois não temos acesso à função objetivo, logo não temos acesso também às derivadas da função;
- Nossa função é muito cara, porém temos poucas variáveis (6), logo o custo da iteração do SID-PSM passa a ser irrelevante;
 - 1- Resultados insatisfatórios;
 - 1- Possíveis motivos: simplicidade da função e forma de penalização.
 - 2- Resultados satisfatórios;
 - 2- Tanto a eficiência quanto a robustez melhoraram.

Principais Referências

- C. Audet e D. Orban, Finding optimal algorithmic parameters using derivative-free optimization, SIAM Journal on Optimization, 3, pp. 642-664, 2006.
- A.L. Custódio e L.N. Vicente, Using sampling and simplex derivatives in pattern search methods, SIAM Journal on Optimization, 18,pp. 537-555, 2007.
- J.C. Lagarias, J.A. Reeds, M.H. Wright e P.E. Wright, Convergence properties of the Nelder- Mead simplex algorithm in low dimensions, SIAM Journal on Optimization 9, pp. 112-147, 1998
- J.J. Moré, B.S. Garbow e K.E. Hillstrom, Testing unconstrained optimization software, ACM Transactions on Mathematical Software, 7,pp. 17-41, 1981
- V. Torczon, On the convergence of pattern search algorithm, SIAM Journal on Optimization, 7, pp. 1-25, 1997.

OBRIGADO!

• Queremos gerar $D \in \mathbb{R}^{n \times n + 1}$, tal que

$$d_i^{\top} d_j = \alpha \quad \forall i \neq j$$

е

$$||d_i|| = 1$$
 $\forall i = 1, \dots, n+1.$

• Queremos gerar $D \in \mathbb{R}^{n \times n + 1}$, tal que

$$d_i^{\top} d_j = \alpha \qquad \forall i \neq j$$

е

$$||d_i|| = 1$$
 $\forall i = 1, \dots, n+1.$

• Neste caso é possível mostrar que o único valor possível para α , de modo que D não possua todos as colunas iguais é

$$\alpha = -\frac{1}{n}$$

ullet Primeiramente encontraremos um conjunto V, tal que

$$V^{\top}V = \begin{bmatrix} 1 & -1/n & -1/n & \dots & -1/n \\ -1/n & 1 & -1/n & \dots & -1/n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & -1/n \\ -1/n & -1/n & -1/n & \dots & 1 \end{bmatrix} = A \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

ullet Primeiramente encontraremos um conjunto V, tal que

$$V^{\top}V = \begin{bmatrix} 1 & -1/n & -1/n & \dots & -1/n \\ -1/n & 1 & -1/n & \dots & -1/n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & -1/n \\ -1/n & -1/n & -1/n & \dots & 1 \end{bmatrix} = A \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

Tomando G a decomposição de Cholesky de A temos

$$GG^{\top} = A$$
,

daí se tomarmos $V={\cal G}^{\top}$ temos as condições exigidas no slide anterior garantidas.

- 4 ロ ト 4 個 ト 4 種 ト 4 種 ト - 種 - り Q (C)

V possui n vetores, o último vetor é dado por

$$d_{n+1} = -\sum_{i=1}^n v_i$$

V possui n vetores, o último vetor é dado por

$$d_{n+1} = -\sum_{i=1}^n v_i$$

• Prova-se que d_{n+1} junto de V satisfaz as condições exigidas. Assim podemos definir nossa base positiva com vetores de ângulos de tamanho uniforme como

$$D = [V \quad d_{n+1}],$$

e como V é base para \mathbb{R}^n claramente D é base positiva para o \mathbb{R}^n .

4 □ ト 4 圖 ト 4 필 ト 4 필 ト 9 Q @

Perfil de desempenho do método SID-PSM1 otimizado sem problemas repeditos

