

# Métodos de busca linear

Marina Andretta

ICMC-USP

24 de agosto de 2010

Veremos agora métodos de **busca linear** para resolução de problemas de minimização irrestrita, ou seja,

$$\text{Minimizar } f(x) \tag{1}$$

onde

- $x \in \mathbf{R}^n$ ;
- $f \in \mathbf{R}^n \rightarrow \mathbf{R}$  uma função suave.

Em cada iteração de um método de **busca linear**, calcula-se uma **direção**  $p_k$  e então decide-se o quanto se deve mover ao longo desta direção.

A iteração é dada por

$$x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k.$$

onde  $\alpha_k$  é um escalar positivo chamado de **tamanho de passo**.

O sucesso de um método de busca linear depende tanto da escolha da direção  $p_k$  como da escolha do tamanho de passo  $\alpha_k$ .

A maior parte dos algoritmos de busca linear exigem que  $p_k$  seja uma **direção de descida**. Isso significa que a direção deve satisfazer  $p_k^T \nabla f_k < 0$ , o que garante que o valor de  $f$  **decrece** ao longo desta direção.

Mais ainda, as direções de busca geralmente tem a forma

$$p_k = -B_k^{-1} \nabla f_k, \quad (2)$$

onde  $B_k$  é uma matriz simétrica e não-singular.

- No método de máxima descida,  $B_k$  é simplesmente a matriz identidade.
- No método de Newton,  $B_k$  é a Hessiana exata de  $\nabla^2 f(x_k)$ .
- Em métodos de quase-Newton,  $B_k$  é uma aproximação da Hessiana que é atualizada a cada iteração por uma fórmula de posto baixo.

Quando  $p_k$  é definida por (2) e  $B_k$  é definida positiva, temos que

$$p_k^T \nabla f_k = -\nabla f_k^T B_k^{-1} \nabla f_k < 0$$

e, portanto,  $p_k$  é uma direção de descida.

# Tamanho de passo

Ao calcular o tamanho do passo, enfrentamos um dilema: por um lado, gostaríamos de escolher  $\alpha_k$  de forma a obter uma diminuição substancial de  $f$ ; por outro lado, não queremos gastar muito tempo fazendo esta escolha.

A escolha ideal seria o minimizador global da função de uma variável

$$\text{Minimizar}_{\alpha>0} \phi(\alpha) = f(x_k + \alpha p_k), \quad (3)$$

mas, em geral, identificar esta solução é muito custoso.

Mesmo encontrar um minimizador local para  $\phi$  com uma precisão pequena pode requerer muitas avaliações da função objetivo  $f$  e, possivelmente, de seu gradiente  $\nabla f$ .

Estratégias mais práticas fazem uma **busca linear inexata** para identificar um tamanho de passo que proporciona redução suficiente da função  $f$  a um custo mínimo.

Algoritmos de busca linear tipicamente testam uma sequência de candidatos a valores de  $\alpha$  até que certas condições sejam satisfeitas.



A busca linear é feita em duas fases:

- 1 Na primeira fase, encontra-se um **intervalo que contém tamanhos de passo desejados**.
- 2 Na segunda fase, **bissecção ou interpolação** são feitas para encontrar o valor de  $\alpha$  contido no intervalo calculado na primeira fase.

Antes de focar nos algoritmos para cálculo de  $\alpha$ , vejamos quais critérios devem ser satisfeitos por  $\alpha$ .

Uma condição simples que poderia ser imposta a  $\alpha_k$  é que ela deve gerar decréscimo simples da função  $f$ , ou seja, que  $f(x_k + \alpha_k p_k) < f(x_k)$ . No entanto, isto **não é suficiente** (veja figura 3.2 de Numerical Optimization, de J. Nocedal e S. J. Wright).

# Condições de Wolfe

Uma condição popular para **busca linear inexata** estipula que  $\alpha_k$  deve, antes de mais nada, fornecer **decrécimo suficiente da função  $f$** , como medido pela desigualdade

$$f(x_k + \alpha p_k) \leq f(x_k) + c_1 \alpha \nabla f_k^T p_k, \quad (4)$$

para uma constante  $c_1 \in (0, 1)$ . Ou seja, a redução de  $f$  deve ser proporcional tanto ao tamanho de passo  $\alpha$  com à derivada direcional  $\nabla f_k^T p_k$  (veja figura 3.3 de Numerical Optimization, de J. Nocedal e S. J. Wright).

A condição (4) é conhecida como **condição de Armijo**. Na prática,  $c_1$  é definido como um número pequeno, como  $c_1 = 10^{-4}$ .

A condição de decréscimo suficiente não é o bastante para garantir que o algoritmo faça progresso suficiente, pois ele é satisfeito para todos valores suficientemente pequenos de  $\alpha$ .

Para eliminar tamanhos de passo inaceitavelmente pequenos, introduzimos uma segunda condição, chamada de **condição de curvatura**:

$$\nabla f(x_k + \alpha_k p_k)^T p_k \geq c_2 \nabla f_k^T p_k, \quad (5)$$

para uma constante  $c_2 \in (c_1, 1)$  e  $c_1$  a constante da condição (4).

# Condições de Wolfe

Note que o lado esquerdo da inequação é a derivada  $\phi'(\alpha_k)$ . Então, a condição de curvatura garante que a inclinação de  $\phi(\alpha_k)$  é maior do que  $c_2$  multiplicado pelo gradiente  $\phi'(0)$ .

Isto faz sentido porque, se a **inclinação  $\phi'(\alpha)$  é muito negativa**, temos uma indicação de que a  **$f$  pode ser reduzida consideravelmente** movendo-se bastante na direção  $p_k$ . Por outro lado, se a **inclinação é pouco negativa** ou até mesmo positiva, isto é um sinal de que **não podemos esperar uma grande redução de  $f$**  na direção  $p_k$  e, por isso, faz sentido terminar a busca linear (veja figura 3.4 de Numerical Optimization, de J. Nocedal e S. J. Wright).

Valores típicos de  $c_2$  são 0.9, quando a direção de busca  $p_k$  é calculada pelo método de Newton ou quase-Newton e 0.1, quando  $p_k$  é calculada por um método de gradientes conjugados não-linear.

As condições de **decréscimo suficiente** e **de curvatura** são conhecidas, em conjunto, como **condições de Wolfe**:

$$\begin{aligned} f(x_k + \alpha p_k) &\leq f(x_k) + c_1 \alpha \nabla f_k^T p_k, \\ \nabla f(x_k + \alpha_k p_k)^T p_k &\geq c_2 \nabla f_k^T p_k, \end{aligned} \quad (6)$$

para  $0 < c_1 < c_2 < 1$ . (Veja figura 3.5 de Numerical Optimization, de J. Nocedal e S. J. Wright.)

Um tamanho de passo pode satisfazer as condições de Wolfe sem estar perto do minimizador de  $\phi$ . No entanto, podemos modificar a condição de curvatura para forçar que  $\alpha_k$  esteja em pelo menos uma larga vizinhança de um minimizador local ou um ponto estacionário de  $\phi$ .

As **condições fortes de Wolfe** exigem que  $\alpha_k$  satisfaça

$$\begin{aligned} f(x_k + \alpha p_k) &\leq f(x_k) + c_1 \alpha \nabla f_k^T p_k, \\ |\nabla f(x_k + \alpha_k p_k)^T p_k| &\leq c_2 |\nabla f_k^T p_k|, \end{aligned} \tag{7}$$

para  $0 < c_1 < c_2 < 1$ .

A única diferença entre as condições de Wolfe e as condições fortes de Wolfe é que estas não permitem que a derivada  $\phi'(\alpha_k)$  seja muito positiva. Assim, são excluídos os pontos que estão longe dos pontos estacionários de  $\phi$ .

É simples mostrar que existem tamanhos de passo que satisfazem as condições de Wolfe para toda função  $f$  suave e limitada inferiormente.



**Lema 1:** *Suponha que  $f : \mathbf{R}^n \rightarrow \mathbf{R}$  possua primeira derivada contínua. Seja  $p_k$  uma direção de descida a partir de  $x_k$ . Suponha que  $f$  seja limitada inferiormente ao longo do raio  $\{x_k + \alpha p_k | \alpha > 0\}$ .*

*Então, se  $0 < c_1 < c_2 < 1$ , existem intervalos de tamanhos de passo que satisfazem as condições de Wolfe (6) e as condições fortes de Wolfe (7).*

As **condições de Wolfe são invariantes quanto ao escalamento**: multiplicar a função  $f$  por uma constante ou fazer uma mudança afim nas variáveis não as altera.

Estas condições podem ser usadas na maior parte dos métodos de busca linear e são particularmente importantes na implementação de métodos quase-Newton.

## Decréscimo suficiente e *backtracking*

Como mencionado anteriormente, apenas a condição de decréscimo suficiente (4) não basta para garantir que o algoritmo obtenha progresso suficiente ao longo de uma dada direção.

No entanto, se o **algoritmo de busca linear** escolhe os candidatos a tamanho de passo de forma apropriada, **usando o chamado *backtracking***, podemos ignorar a condição de curvatura (5) e **usar apenas a condição de decréscimo suficiente** para terminar o procedimento de busca linear.

**Busca linear com backtracking:** Dados  $\bar{\alpha} > 0$ ,  $\rho, c \in (0, 1)$ .

**Passo 1:** Faça  $\alpha \leftarrow \bar{\alpha}$ .

**Passo 2:** Se  $f(x_k + \alpha p_k) \leq f(x_k) + c\alpha \nabla f_k^T p_k$  então  
faça  $\alpha_k \leftarrow \alpha$  e pare.

Senão

faça  $\alpha \leftarrow \rho\alpha$  e repita o Passo 2.

O tamanho de passo inicial  $\bar{\alpha}$  é 1 quando um método de Newton ou quase-Newton é usado para calcular  $p_k$ , mas pode ter diferentes valores quando são usados outros métodos no cálculo de  $p_k$ , como máxima descida ou gradientes conjugados.

Um tamanho de passo aceitável será encontrado depois de um número finito de iterações, pois, em algum momento  $\alpha$ , se tornará pequeno suficiente para satisfazer a condição de decréscimo suficiente.

## Decréscimo suficiente e *backtracking*

Na prática, o fator de contração  $\rho$  pode variar em cada iteração da busca linear. Só é preciso garantir que, a cada iteração,  $\rho \in [\rho_1, \rho_2]$  para constantes fixadas  $0 < \rho_1 < \rho_2 < 1$ .

O procedimento de *backtracking* garante que  $\alpha_k$  será ou um valor  $\bar{\alpha}$  ou um valor menor que garanta decréscimo suficiente, porém não muito pequeno (já que os valores de  $\alpha$  vão diminuindo e é aceito o primeiro que satisfaz a condição de decréscimo suficiente).

Vamos considerar agora algoritmos para encontrar um minimizador da função unidimensional

$$\phi(\alpha) = f(x_k + \alpha p_k),$$

ou para simplesmente encontrar um  $\alpha_k$  que satisfaça alguma das condições vistas anteriormente.

Supomos que  $p_k$  é uma direção de descida, ou seja,  $\phi'(0) < 0$ , para que nossa busca se restrinja a valores positivos de  $\alpha$ .

# Algoritmos para escolha de tamanho de passo

Se  $f$  é uma função quadrática convexa  $f(x) = \frac{1}{2}x^T Qx + b^T x + c$ , seu minimizador ao longo de  $x_k + \alpha p_k$  pode ser calculado analiticamente e é dado por

$$\alpha_k = -\frac{\nabla f_k^T p_k}{p_k^T Q p_k}.$$

Se a função  $f$  é uma função não-linear qualquer, é necessário usar um processo iterativo para o cálculo de  $\alpha_k$ . Note que a eficiência deste processo impacta diretamente na eficiência do algoritmo para minimização de  $f$ .



# Algoritmos para escolha de tamanho de passo

Todos os procedimentos de **busca linear** precisam de uma **estimativa inicial**  $\alpha_0$  e **geram uma sequência**  $\{\alpha_i\}$  que termina com um passo que satisfaz as condições especificadas pelo usuário (por exemplo, as condições de Wolfe) ou determinam que tal tamanho de passo não existe.

Procedimentos típicos consistem em **duas fases**: **determinar um intervalo**  $[a, b]$  que contém tamanhos de passo aceitáveis e **buscar o tamanho de passo desejado neste intervalo**.

Geralmente, a segunda fase **diminui o intervalo** que contém o tamanho de passo desejado e **interpola** algumas informações da função e da derivada obtidas em suas iterações anteriores para tentar descobrir qual o tamanho de passo buscado.

Vamos denotar por  $\alpha_k$  e  $\alpha_{k-1}$  os tamanhos de passo usados nas iterações  $k$  e  $k - 1$  do algoritmo de otimização. Denotaremos por  $\alpha_j$  os valores intermediários de  $\alpha$  durante o procedimento de busca linear.  $\alpha_0$  será a estimativa inicial da busca linear.

Vamos descrever um procedimento de busca linear baseado na interpolação de valores conhecidos da função  $\phi$  e de sua derivada. Este procedimento é um **melhoramento do procedimento de *backtracking*** visto anteriormente.

O objetivo é encontrar um valor de  $\alpha$  que satisfaça a condição de **decrécimo suficiente (4) sem ser muito “pequeno”**. Este procedimento gera uma sequência  $\alpha_j$  de valores decrescentes, com cada valor  $\alpha_j$  não muito menor do que  $\alpha_{j-1}$ .

Note que podemos escrever a condições de descrésimo suficiente como

$$\phi(\alpha_k) \leq \phi(0) + c_1 \alpha_k \phi'(0).$$

Como, na prática,  $c_1$  é um número pequeno, o que se pede é um pouco mais do que descrésimo simples de  $f$ .

Suponha que uma estimativa inicial  $\alpha_0$  seja dada. Se temos que

$$\phi(\alpha_0) \leq \phi(0) + c_1 \alpha_0 \phi'(0),$$

este tamanho de passo satisfaz a condição de decréscimo suficiente e paramos o procedimento de busca linear com tamanho de passo  $\alpha_k = \alpha_0$ .

Caso contrário, sabemos que o intervalo  $[0, \alpha_0]$  contém tamanhos de passo aceitáveis. Calculamos a **aproximação quadrática**  $\phi_q(\alpha)$  de  $\phi$  interpolando as três informações disponíveis:  $\phi(0)$ ,  $\phi'(0)$  e  $\phi(\alpha_0)$ .

Impondo que  $\phi_q(0) = \phi(0)$ ,  $\phi'_q(0) = \phi'(0)$  e  $\phi_q(\alpha_0) = \phi(\alpha_0)$ , obtemos

$$\phi_q(\alpha) = \left( \frac{\phi(\alpha_0) - \phi(0) - \alpha_0 \phi'(0)}{\alpha_0^2} \right) \alpha^2 + \phi'(0)\alpha + \phi(0).$$

O novo valor  $\alpha_1$  é definido como o minimizador desta quadrática, ou seja,

$$\alpha_1 = -\frac{\phi'(0)\alpha_0^2}{2[\phi(\alpha_0) - \phi(0) - \alpha_0\phi'(0)]}.$$

Se a condição de decréscimo suficiente é satisfeita para  $\alpha_1$ , paramos a busca linear com  $\alpha_k = \alpha_1$ .

Caso contrário, construímos a **interpolação cúbica** usando as informações  $\phi(0)$ ,  $\phi'(0)$ ,  $\phi(\alpha_0)$  e  $\phi(\alpha_1)$ , obtendo

$$\phi_c(\alpha) = a\alpha^3 + b\alpha^2 + \phi'(0)\alpha + \phi(0),$$

com

$$\begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix} = \frac{1}{\alpha_0^2 \alpha_1^2 (\alpha_1 - \alpha_0)} \begin{bmatrix} \alpha_0^2 & -\alpha_1^2 \\ -\alpha_0^3 & \alpha_1^3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \phi(\alpha_1) - \phi(0) - \phi'(0)\alpha_1 \\ \phi(\alpha_0) - \phi(0) - \phi'(0)\alpha_0 \end{bmatrix}.$$

Calculando a derivada de  $\phi_c(x)$ , temos que o minimizador  $\alpha_2$  de  $\phi_c$  está no intervalo  $[0, \alpha_1]$  e é dado por

$$\alpha_2 = \frac{-b + \sqrt{b^2 - 3a\phi'(0)}}{3a}.$$



Se  $\alpha_2$  satisfaz a condição de decréscimo suficiente, a busca linear pára com  $\alpha_k = \alpha_2$ . Caso contrário, continua-se fazendo a interpolação cúbica, sempre tomando os dois últimos valores de  $\alpha_i$ , até que seja calculado um valor de  $\alpha_i$  que satisfaça as condições de decréscimo suficiente.

Se algum dos  $\alpha_i$  está muito próximo de seu predecessor  $\alpha_{i-1}$  ou muito longe deste, redefinimos  $\alpha_i$  como  $\alpha_{i-1}/2$ . Esta salvaguarda serve para garantirmos que um progresso razoável é obtido e que o  $\alpha$  final não seja muito pequeno.

Em muitos casos, é mais interessante usar apenas a interpolação quadrática no cálculo de  $\alpha_k$ . O procedimento é o mesmo apresentado aqui, mas sem que seja calculada a interpolação cúbica. Apenas a informação de  $\phi$  no ponto anterior é necessária.

Este procedimento parte do princípio que calcular derivadas é custoso. Se este não for o caso, os valores das derivadas podem ser usados para obter melhor progresso no cálculo de  $\alpha$ .

Há outros procedimentos para o cálculo de  $\alpha_k$ , que definem um intervalo  $[a, b]$  no qual sabe-se que existem os tamanhos de passo procurados, buscam neste intervalo um valor de  $\alpha$  que satisfaça as condições de Wolfe (por exemplo) e, a cada iteração, atualizam o intervalo  $[a, b]$  para a realização de uma nova busca.

# Tamanho de passo inicial

Para métodos de Newton e quase-Newton, o tamanho de passo  $\alpha_0 = 1$  sempre deve ser usado como estimativa inicial. Isto garante que passos unitários serão aceitos sempre que satisfizerem as condições de parada, o que permite que as propriedades de convergência rápida destes métodos terão efeito.

Para métodos que não produzem passos bem-escalados, como o método de máxima descida e o de gradientes conjugados, é importante usar informações sobre o problema e sobre o algoritmo para definir a estimativa inicial para o tamanho de passo.

# Tamanho de passo inicial

Uma estratégia popular é supor que a mudança de primeira ordem da função no iterando  $x_k$  será a mesma obtida pelo passo anterior. Ou seja, escolhemos a estimativa inicial  $\alpha_0$  tal que  $\alpha_0 \nabla f_k^T p_k = \alpha_{k-1} \nabla f_{k-1}^T p_{k-1}$ .

Portanto,

$$\alpha_0 = \alpha_{k-1} \frac{\nabla f_{k-1}^T p_{k-1}}{\nabla f_k^T p_k}.$$

# Tamanho de passo inicial

Outra estratégia é calcular a interpolação quadrática dos dados  $f(x_{k-1})$ ,  $f(x_k)$  e  $\phi'(0) = \nabla f_k^T p_k$  e definir  $\alpha_0$  como o minimizador desta quadrática.

Ou seja,

$$\alpha_0 = \frac{2(f_k - f_{k-1})}{\phi'(0)}.$$

# Convergência de métodos de busca linear

Para obter **convergência global de métodos de busca linear**, além de um tamanho de passo bem escolhido, precisamos que a direção de busca  $p_k$  satisfaça algumas propriedades.

A propriedade chave que a direção de busca  $p_k$  deve satisfazer está relacionada ao **ângulo  $\theta_k$  entre  $p_k$  e a direção de máxima descida  $-\nabla f_k$** , definido por

$$\cos \theta_k = \frac{-\nabla f_k^T p_k}{\|\nabla f_k\| \|p_k\|}. \quad (8)$$

O teorema a seguir foi mostrado por Zoutendijk. Ele mostra, por exemplo, que o **método de máxima descida é globalmente convergente**. Para outros algoritmos, ele descreve **o quanto  $p_k$  pode se desviar de  $\nabla f_k$**  e ainda gerar uma iteração globalmente convergente.

Vários critérios de parada para a busca linear podem ser usados para mostrar este resultado, mas, para analisar um caso concreto, serão consideradas apenas as condições de Wolfe (6).

**Teorema 1:** *Considere uma iteração da forma  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$ , onde  $p_k$  é uma direção de descida e  $\alpha_k$  satisfaz as condições de Wolfe (6). Suponha que  $f$  seja limitada inferiormente em  $\mathbf{R}^n$  e que  $f$  tenha primeira derivada contínua em um conjunto aberto  $\mathcal{N}$  que contém o conjunto de nível  $\mathcal{L} = \{x | f(x) \leq f(x_0)\}$ , com  $x_0$  ponto inicial da iteração. Suponha também que o gradiente  $\nabla f$  seja Lipschitz contínuo em  $\mathcal{N}$ , ou seja, existe uma constante  $L > 0$  tal que  $\|\nabla f(x) - \nabla f(\tilde{x})\| \leq L\|x - \tilde{x}\|$ ,  $\forall x, \tilde{x} \in \mathcal{N}$ .*

*Então,*

$$\sum_{k \geq 0} \cos^2 \theta_k \|\nabla f_k\|^2 < \infty. \quad (9)$$



Note que as hipóteses do Teorema 1 não são muito restritivas:

- Se a função  $f$  não é limitada inferiormente, o problema de otimização não está bem definido.
- As hipóteses de suavidade (gradiente Lipschitz contínuo) são implicadas por várias condições de suavidade usadas em teoremas de convergência local e, comumente, são satisfeitas na prática.

A desigualdade (9), chamada de **condição de Zoutendijk**, implica que

$$\cos^2 \theta_k \|\nabla f_k\|^2 \rightarrow 0. \quad (10)$$

Este limite pode ser usado para derivar resultados de convergência global para algoritmos de busca linear.

# Convergência de métodos de busca linear

Se nosso método para escolher a direção de busca  $p_k$  na iteração  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$  garante que o ângulo  $\theta_k$  definido por

$$\cos \theta_k = \frac{-\nabla f_k^T p_k}{\|\nabla f_k\| \|p_k\|}$$

está longe de  $90^\circ$ , existe uma constante positiva tal que

$$\cos \theta_k \geq \delta > 0, \quad \forall k.$$

# Convergência de métodos de busca linear

Portanto, segue imediatamente de (10) que

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \|\nabla f_k\| = 0. \quad (11)$$

Em outras palavras, podemos garantir que a sequência de normas dos gradientes converge para zero se as direções de busca nunca estão muito perto da ortogonalidade com o gradiente.

Em particular, o **método de máxima descida**, para o qual o ângulo entre a direção de busca e o gradiente é zero, **produz uma sequência de gradientes que converge para zero**, dado que ele use uma busca linear que satisfaça as condições de Wolfe.

# Convergência de métodos de busca linear

Para métodos de **busca linear da forma geral**  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$ , o **limite (11) é resultado de convergência global mais forte** que se pode obter: não podemos garantir que o método converge para um minimizador, mas somente que ele é atraído por pontos estacionários.

Somente exigindo mais condições de  $p_k$  (por exemplo, introduzindo informação de curvatura negativa da Hessiana) podemos deixar esses resultados mais fortes incluindo a convergência a minimizadores locais.

# Convergência de métodos de busca linear

Considere agora métodos do tipo Newton com iterações do tipo  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$ ,  $p_k = -B_k^{-1} \nabla f_k$ . Suponha que as matrizes  $B_k$  sejam definidas positivas com um número de condição uniformemente limitado. Ou seja, existe uma constante  $M$  tal que

$$\|B_k\| \|B_k^{-1}\| \leq M, \quad \forall k.$$

É fácil mostrar, pela definição (8), que

$$\cos \theta_k \geq 1/M.$$

Combinando este limitante com o limite (10), temos que

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \|\nabla f_k\| = 0.$$

Portanto, temos que os métodos de Newton e quase-Newton são globalmente convergentes se as matrizes  $B_k$  são definidas positivas (necessário para que a direção  $p_k$  seja de descida) e possuem número de condição limitado.

# Convergência de métodos de busca linear

Para alguns algoritmos, como métodos de gradientes conjugados, não é possível mostrar que vale o limite (11), mas sim o resultado mais fraco

$$\liminf_{k \rightarrow \infty} \|\nabla f_k\| = 0.$$

Em outras palavras, apenas uma subsequência das normas dos gradientes converge para zero, em vez da sequência toda. Este resultado também pode ser mostrado usando a **condição de Zoutendijk (9)**.



Usando os resultados vistos anteriormente, é possível **mostrar a convergência global de toda uma classe de algoritmos**.

Considere qualquer algoritmo para o qual

- 1 toda iteração produz decréscimo da função objetivo;
- 2 toda  $m$ -ésima iteração é uma iteração de máxima descida, com tamanho de passo escolhido de modo a satisfazer as condições de Wolfe.

Como  $\cos \theta_k = 1$  para a direção de máxima descida, o resultado (11) vale.

É claro que nas demais  $m - 1$  iterações a idéia é fazer algo melhor do que uma iteração de máxima descida. Apesar desta iteração poder não fornecer um decréscimo grande, pelo menos ela garante a convergência global do método.