### Plan

- 1 Introduction
- 2 Vitesse de convergence
- 3 Coordinate Descent
- 4 Recherche unidimensionnelle
  - Rappels : directions de descente
  - Schéma général
  - Problématique du choix du pas
  - Première condition de Wolfe *W*1
  - Deuxième condition de Wolfe W2
  - Interprétation et existence
  - Algorithme pour trouver le pas
  - Convergences globale et locale

Arnaud Vandaele Optimisation Non-Linéaire 16

Notes		

# (Rappels) Direction de descente : définition

Soit  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ . Une direction d est une direction de descente en un point x si :  $d^T \nabla f(x) < 0$ ,

autrement dit, lorsque la dérivée directionnelle de f au point x dans la direction d est négative. Cela signifie que la fonction est décroissante dans la direction d.

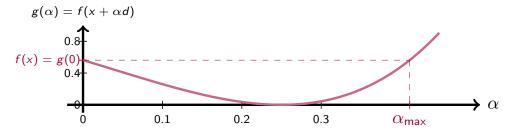
#### Théorème.

Soit  $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ . Si d est une direction de descente en un point x, alors  $\exists \alpha_{\max} > 0$ :

$$f(x + \alpha d) < f(x), \forall \alpha \in ]0, \alpha_{\text{max}}].$$

#### Illustration.

Pour la fonction  $f(x_1, x_2) = (x_1 + x_2)^4 - 2(x_1 + x_2)^2 + 1$  au point  $x = (\frac{1}{4}, \frac{1}{4})$  dans la direction  $d = (1, 1)^T$ , on a  $f(x + \alpha d) = ((0.5 + 2\alpha)^2 - 1)^2$ .



Dans cet exemple,  $\alpha_{\text{max}} = 0.411438$ .

Arnaud Vandaele Optimisation Non-Linéaire 17

Ν	ot	٠
1 7	Οl	.CJ

# Recherche en ligne (unidimensionnelle) (line search)

Un grand nombre de méthodes pour l'optimisation sans contraintes,

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

où f est <u>suffisamment diffférentiable</u> mais pas nécessairement convexe, sont basées sur une stratégie de <u>recherche</u> en ligne :

- 1 Initialisation : un point de départ  $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$  et un indice k := 0
- 2 Tant qu'on n'est pas suffisamment proche d'un minimum
  - 1 Trouver une direction de recherche  $d^{(k)} \in \mathbb{R}^n$
  - **2** Trouver une longueur de pas  $\alpha^{(k)}$  qui minimise

$$\min_{\alpha>0} g(\alpha) = f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})$$

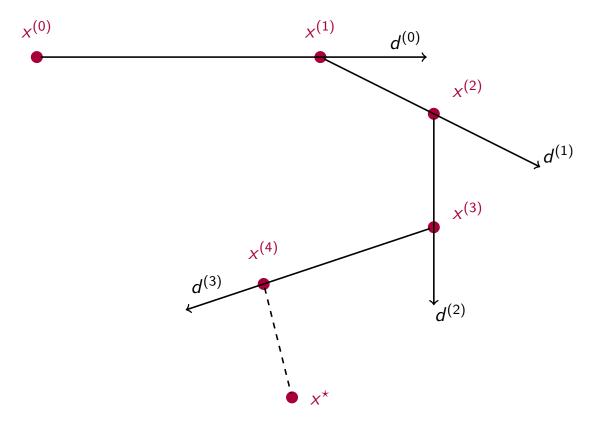
Optimisation Non-Linéaire

Mettre à jour  $\mathbf{x^{(k+1)}} := \mathbf{x^{(k)}} + \alpha^{(k)} \mathbf{d^{(k)}}$  puis k := k+1

Ces méthodes n'ont pour vocation que d'identifier un minimum local (à moins d'avoir affaire à une problème d'optimisation convexe)

Arnaud Vandaele

Notes		



Lorsqu'on se trouve au point  $x^{(k)}$ ,

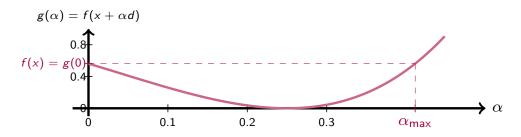
- **quelle direction**  $d^{(k)}$  **choisir ?** une direction de descente! (prochains cours)
- **quel** pas  $\alpha^{(k)}$  choisir le long de  $d^{(k)}$  ?

Arnaud Vandaele	Optimisation Non-Linéaire	19
-----------------	---------------------------	----

Notes		

## Choix du pas $\alpha$

En l'itéré x et étant donné une direction de descente d, comment trouver le pas  $\alpha$  ?



■ Calculer la longueur de pas qui minimise exactement  $g(\alpha)$  est possible dans certains cas, par exemple quand  $f = \frac{1}{2}x^TAx - b^Tx + c$ :

$$\alpha^{\star} = \frac{-d^{(k)}^{T}(Ax^{(k)} - b)}{d^{(k)}^{T}Ad^{(k)}}$$

- Dans la plupart des cas, calculer la longueur exacte du pas est couteux (problème d'optimisation en tant que tel) et inutile si la direction n'est pas bonne.
- Des petits pas devraient être utilisés afin que l'approximation linéaire de la fonction reste valable. Cependant, on désire avancer rapidement et faire des pas plus longs.
- Afin de concilier ces deux objectifs contradictoires, on introduit des conditions à respecter : les conditions de Wolfe. La longueur du pas n'est donc pas optimale mais est plus facile à calculer.

Arnaud Vandaele	Optimisation Non-Linéaire	20
-----------------	---------------------------	----

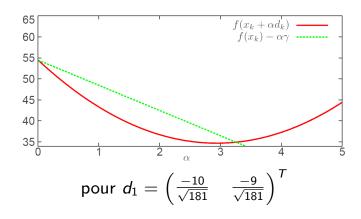
N	otes	

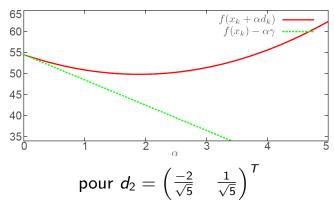
### Condition de décroissance suffisante

Etant donnés un point itéré x et une direction d, ou souhaite que le pas  $\alpha$  vérifie une certaine décroissance (imposée à l'aide d'un paramètre  $\gamma > 0$ ) :

$$f(x + \alpha d) \le f(x) - \alpha \gamma$$
.

**Exemple :**  $f(x) = \frac{1}{2}x_1^2 + \frac{9}{2}x_2^2$  en l'itéré (10, 1) et  $\gamma = 6$ 





### **Observations:**

- lacksquare  $\gamma$  ne peut pas être constant,
- il doit dépendre de la direction.

Arnaud Vandaele

Optimisation Non-Linéaire

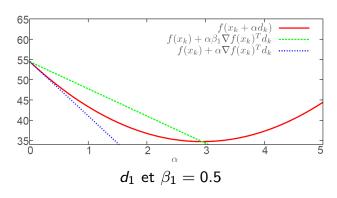
21

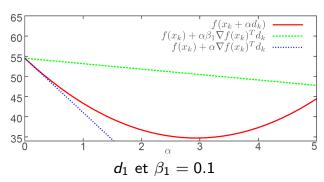
### Notes

### Condition de décroissance suffisante

Il est possible de montrer que pour tout  $\beta_1 < 1$ , il existe  $\alpha \in ]0, \alpha_{\max}]$  tel que :

$$f(x + \alpha d) < f(x) + \alpha \beta_1 d^T \nabla f(x).$$





On choisit donc, avec  $0 < \beta_1 < 1$  (typiquement  $\beta_1 = 10^{-4}$ ) :

$$\gamma = -\beta_1 d^T \nabla f(x).$$

Première condition de Wolfe (W1). (également appelée condition d'Armijo-Wolfe)

La fonction f diminue suffisamment en  $x^{(k)} + \alpha^{(k)}d^{(k)}$  par rapport à  $x^{(k)}$  si, avec  $0 < \beta_1 < 1$ :

$$f(x^{(k)} + \alpha^{(k)}d^{(k)}) \le f(x^{(k)}) + \alpha^{(k)}\beta_1d^{(k)}^T\nabla f(x^{(k)}).$$

Inconve

cette condition est toujours satisfaite lorsque  $\alpha \to 0$ , et n'empêche pas les pas de devenir trop petits  $\to$  il est nécessaire d'introduire une condition supplémentaire.

Arnaud Vandaele Optimisation Non-Linéaire 22

N	Ωt	29

# Condition de progrès suffisant (condition de courbure)

Au point  $x^{(k)}$ , puisque  $d^{(k)}$  est une direction de descente, on a bien  $d^{(k)} \nabla f(x^{(k)}) < 0$ . Si on applique le pas optimal dans la direction  $d_k$ , on a  $g'(\alpha) = 0$ , ce qui équivalent à :

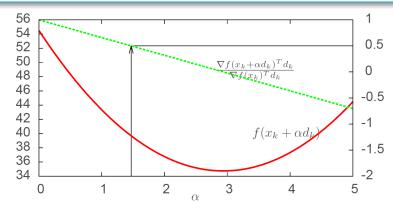
$$d^{(k)}^T \nabla f(x^{(k)} + \alpha^{(k)} d^{(k)}) = 0.$$

On assiste donc à une augmentation de la dérivée directionnelle.

L'idée est donc d'obtenir un pas  $\alpha$  tel que cette dérivée augmente suffisamment.

Seconde condition de Wolfe (W2).

Avec  $\beta_1 < \beta_2 < 1$  (typiquement  $\beta_2 = 0.9$ ):  $d^{(k)}^T \nabla f(x^{(k)} + \alpha^{(k)} d^{(k)}) \ge \beta_2 d^{(k)}^T \nabla f(x^{(k)})$ .



(en choisissant par exemple  $\beta_2 = 0.5$ , le pas  $\alpha$  doit être tel que  $\alpha \geq 1.4687$ .)

Condition W2 forte : 
$$\left|d^{(k)}^T \nabla f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})\right| \leq \beta_2 \left|d^{(k)}^T \nabla f(x^{(k)})\right|$$
.

Arnaud Vandaele

Optimisation Non-Linéaire

23

Ν	ot	65
1 7	$\sim$ $\iota$	. 🔾 🔾

# Interprétation à l'aide de $g(\alpha)$

On sait que pour  $g(\alpha) = f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})$ , on a

$$g'(\alpha) = d^{(k)}^T \nabla f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)}).$$

La condition de décroissance suffisante W1 impose un taux de décroissance au moins égal à  $\beta_1|g'(0)|$  :

$$g(\alpha) \leq g(0) - \alpha \beta_1 |g'(0)|.$$

La condition de courbure W2 borne inférieurement  $g'(\alpha)$  (c'est-à-dire l'empêche de rester trop négatif)

$$g'(\alpha) \geq \beta_2 g'(0)$$
.

La condition forte borne supérieurement  $|g'(\alpha)|$ , c'est-à-dire empêche  $g'(\alpha)$  de trop s'éloigner de zéro :

$$|g'(\alpha)| \leq \beta_2 |g'(0)|.$$

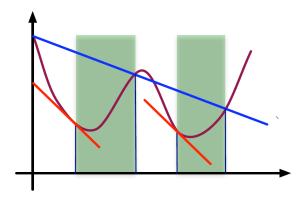
Arnaud Vandaele

Optimisation Non-Linéaire

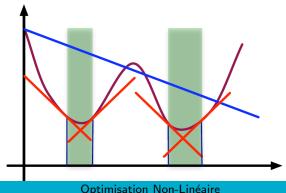
24

# Conditions : illustration W1+W2 vs. W1+W2 forte

Pas  $\alpha$  acceptables pour W1 (bleue) et W2 (rouge) :



Pas  $\alpha$  acceptables pour W1 (bleue) et W2 forte (rouge) :



Arnaud Vandaele

Optimisation Non-Linéaire

### Existence

- Si on suppose  $f \in C^1$  et
  - $\mathbf{d}^{(k)}$  est une direction de descente,
  - $g(\alpha) = f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})$  est bornée inférieurement pour  $\alpha > 0$ , et
  - $0 < \beta_1 < \beta_2 < 1$ ,

alors il existe des intervalles de longueurs de pas vérifiant les conditions de Wolfe (et les conditions fortes de Wolfe)

- Si  $0 < \beta_2 < \beta_1 < 1$ , il est possible qu'aucune valeur  $\alpha$  ne vérifie les conditions de Wolfe.
- Il existe des algorithmes de calcul garantissant l'obtention d'un de ces points (voir slide suivant)
- Le minimum le long de la direction de recherche ne satisfait pas toujours aux conditions de Wolfe (d'où le choix de  $\beta_1$  très petit)
- Ces conditions sont indépendantes de l'échelle

Alliaud Validacie	Optimisation Non-Lineage	20
Notes		

## Algorithme de calcul de $\alpha$

Méthode permettant de déterminer un pas  $\alpha$  vérifiant les conditions W1 et W2.

On se donne :  $\alpha_0$ ,  $0 < \beta_1 < \beta_2 < 1$  et  $\lambda > 1$ 

- 1 Initialisation : i = 0,  $\alpha_l = 0$  et  $\alpha_r = +\infty$ .
- 2 Si  $\alpha_i$  vérifie W1 et W2, alors  $\alpha^* = \alpha_i$ , STOP.
- 3 Si  $\alpha_i$  viole W1, alors le pas est trop long.

$$\alpha_r = \alpha_i$$

$$\alpha_{i+1} = \frac{\alpha_i + \alpha_r}{2}$$

4 Si  $\alpha_i$  ne viole pas W1 mais viole W2, alors le pas est trop court.

$$\alpha_I = \alpha_i$$

$$\alpha_{i+1} = \begin{cases} \frac{\alpha_i + \alpha_r}{2} & \text{si } \alpha_r < +\infty \\ \lambda \alpha_i & \text{sinon.} \end{cases}$$

5 i = i + 1

Arnaud Vandaele

Optimisation Non-Linéaire

27

### Notes