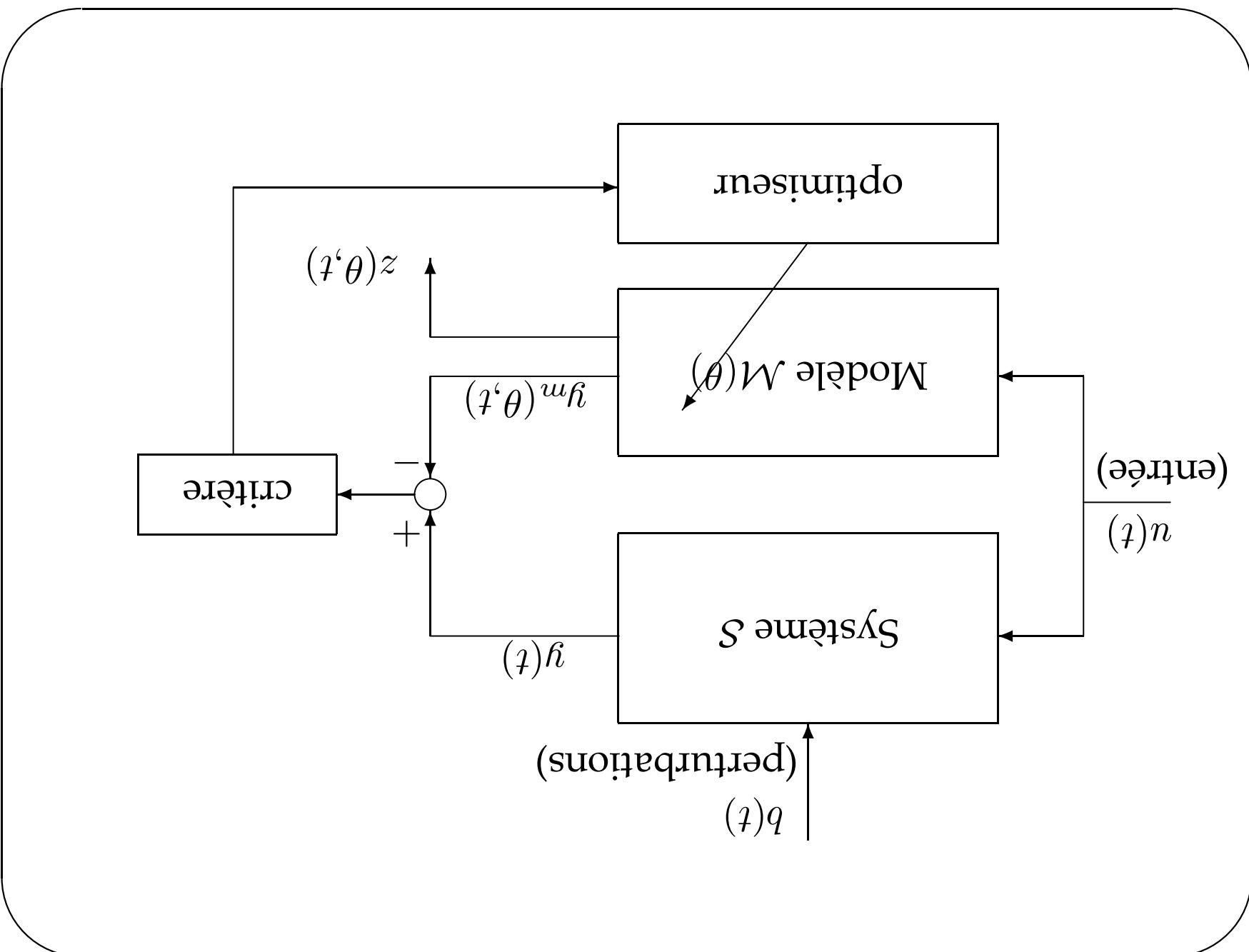


- 1 Optimisation à une dimension
- 2 Combinaison de recherches à une dimension
- 3 Gradient
- 4 Newton & Gauss-Newton
- 5 Quasi-Newton, gradients conjugués
- 6 Optimisation à une dimension (2) : le retour
- 7 Optimisation sous contraintes
- 8 Critères non différentiables
- 9 Techniques récursives
- 10 Optimisation globale

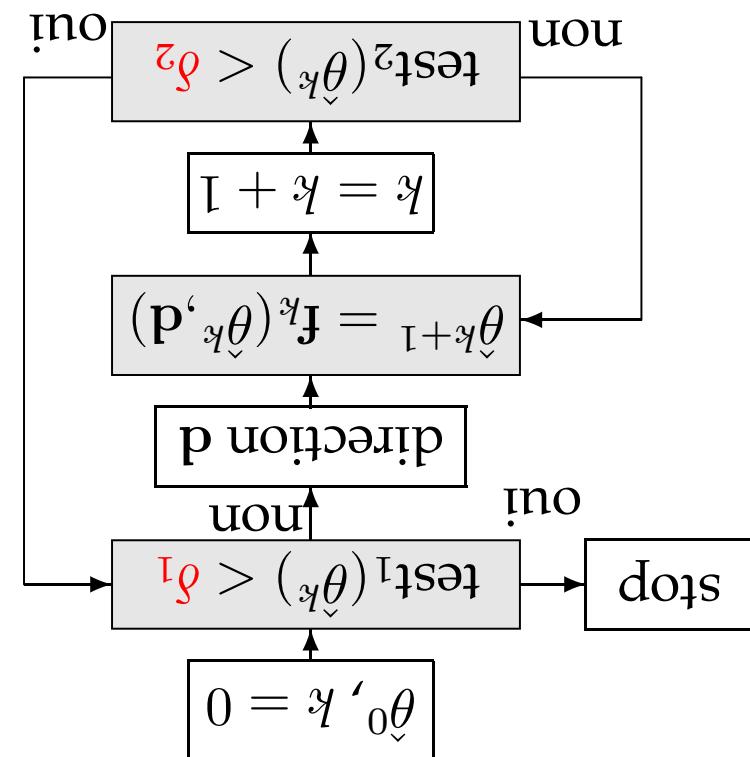
LUC PRONZATO, 2004

OPTIMISATION — MÉTHODES GÉNÉRALES





Difficulté : réglage de φ_1 et φ_2 !



Toujours critère $j(\theta)$ à minimiser (sinon, $j(\theta) \leftarrow -j(\theta)$)

0) Généralités

$$\mathcal{I}_{k+1} = \begin{cases} [a_k, c_k] & \text{si } j'(c_k) < 0 \\ [c_k, b_k] & \text{sinon} \end{cases}$$

Dichotomie : On évalue la dérivee au centre $c_k = (a_k + b_k)/2$,

1.2) Réduire sa longueur : On part de $\mathcal{I}_0 = [a_0, b_0]$, $k = 0$

Rq : Direction opposée au signe de la dérivee... voir + loin

Si $j'(\theta_0) < 0$, même chose avec $\Delta < 0$

\leftarrow un minimum entre θ_{k-2} et θ_k

$\theta_k = \theta_0 + k\Delta$, $\Delta < 0$, jusqu'à ce que $j(\theta_k) < j(\theta_0)$.

Au départ θ_0 , calculer la dérivee $j'(\theta_0)$. Si $j'(\theta_0) > 0$, calculer

1.1) Définir un intervalle de recherche :

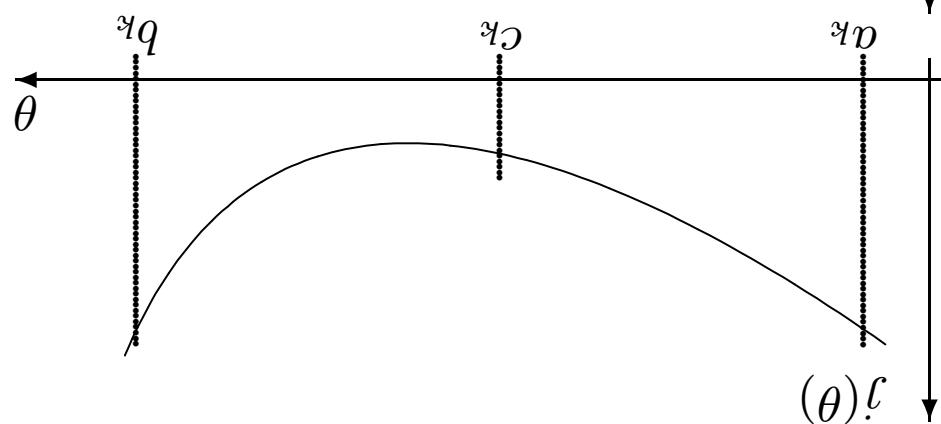
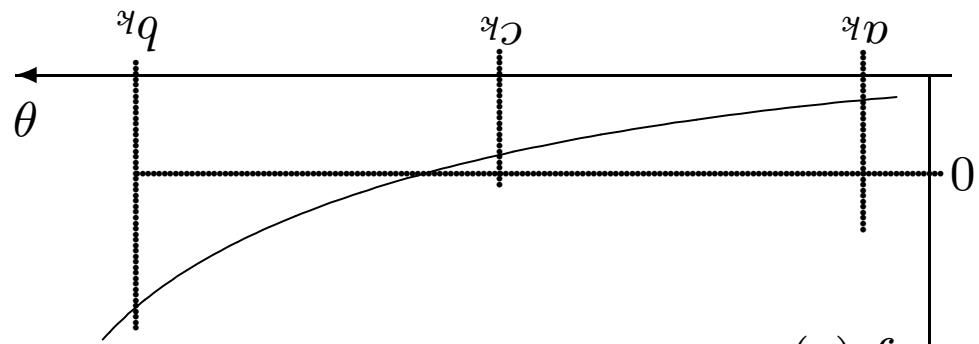
$j(\theta)$, $d = \dim(\theta) = 1$

1) Optimisation à une dimension

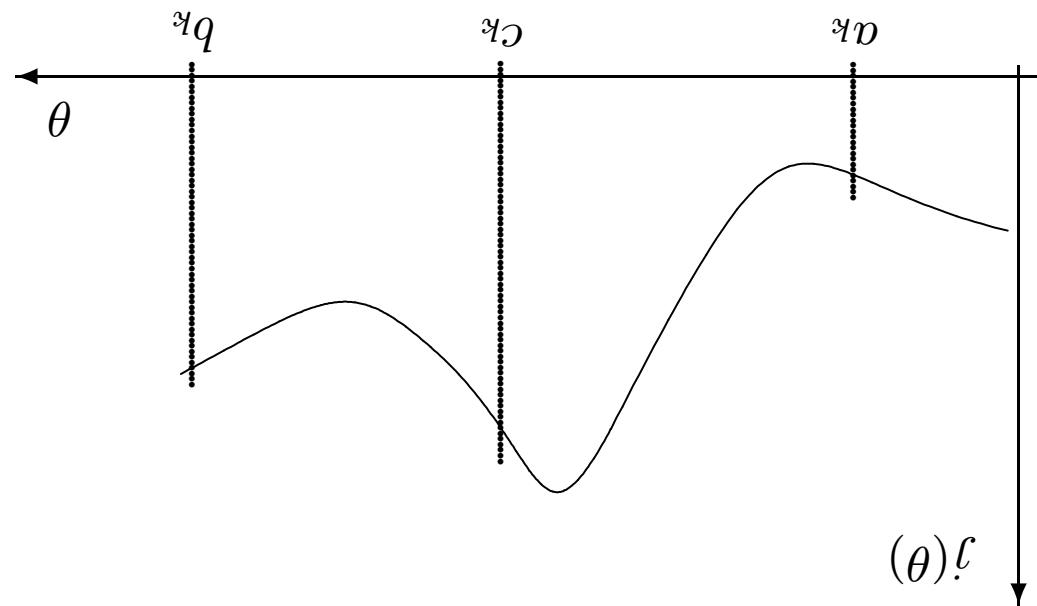
← très rapide !

$$\frac{\partial^u}{\partial L^0} = {}^u a - {}^u q = {}^u T$$

n calculs de dérivée $j'_r(\cdot)$:



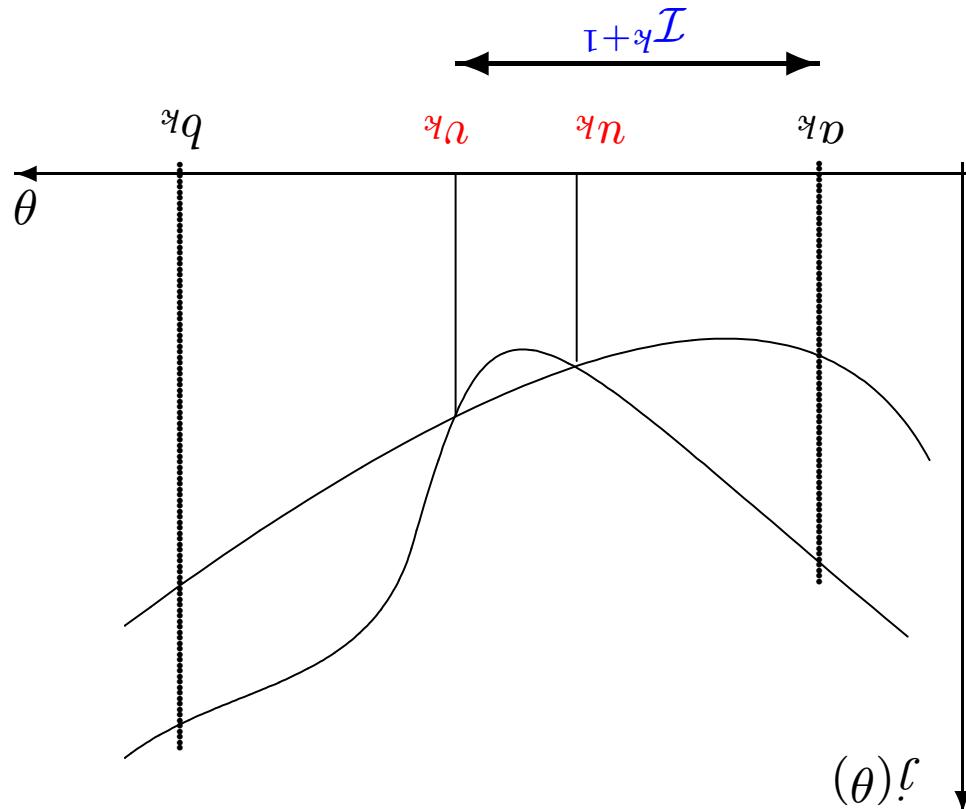
Fibonacci et section-dorée : on n'évalue pas de dérivée



Mais attention : peut converger vers un minimum local

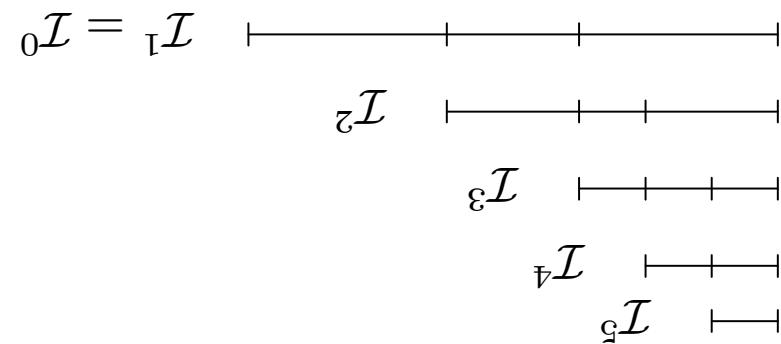
L

$$[u_k, q_k] = I_{k+1} \dots \text{Sion, } I_k$$



$$\text{Si } j(u_k) > j(a_k), I_{k+1} = [a_k, u_k]$$

→ 2 calculs de critère, en u_k , a_k , ($u_k < a_k$) pour un calcul de dérivée



pire cas \Rightarrow symétrie

ensuite... programmation dynamique

$N = 2 : 2$ évaluations en $c_0 - e, c_0 + e$, avec $c_0 = (a_0 + b_0)/2 \leftarrow L^1 \approx L^0/2$

$N = 1 : L^1 = L^0$

Le nombre d'évaluations de $j(\cdot)$ autorisées est fixe : N

On part de $I_0 = [a_0, b_0], L^0 = b_0 - a_0, k = 0$

Méthode de Fibonacci (Kiefer, 1953) : optimale dans le pire cas

Comment choisir u_k, v_k ?

← une seule évaluation de $j(\cdot)$ pour passer à I^{k+2}

I_{k+1} contient u_k ou v_k !

$$\mathbf{x}^k = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \mathbf{x}^{k-1}$$

représentation d'état: $\mathbf{x}^k = (F_k, L_k)^T$

← Section dorée

Mais les points d'évaluation dépendent de la valeur N choisie...

avec (F_i) la suite de Fibonacci: $F_0 = F_1 = 1, F_k = F_{k-1} + F_{k-2}, k \geq 2$

$$L^{N-k} = F^{k+2} L^N$$

et

$$z_N = z_{N-1} = 1/2, z_{N-2} = 2/3, z_{N-3} = 3/5, z_{N-4} = 5/8 \dots$$

Finallement

Dans L^k , 2 évaluations en $a_k + z_k L^k, a_k + (1 - z_k) L^k$, avec $z_k = L^{k+1}/L^k$

← $L^{k-1} = L^k + L^{k+1}$

sy^{ème} dynamique)

symétrique autour de son minimum (algorithme d'optimisation →

Rq : On peut aller + vite que Fibonacci pour N grand si $j(\cdot)$ est localement

$$\frac{L^N}{L^0} \approx \frac{\alpha_{N-1}}{1} = (1 + \alpha)^{N-1}$$

après N évaluations

Dans T_k , 2 évaluations en $a_k + \alpha L_k$ et $a_k - (1 - \alpha) L_k$

← méthode de la section dorée :

$$\text{et } \lim_{k \rightarrow \infty} z_k = 1/(1 + \alpha) = \alpha$$

$$\frac{\sqrt{5}}{(1 + \alpha)^{N+1}} \approx \frac{L^N}{L^0}$$

Pour $k \rightarrow \infty$: le mode instable domine

→ 2 valeurs propres $1 + \alpha, -\alpha$, avec $\alpha = (\sqrt{5} - 1)/2$ le nombre d'or

Dichotomie (1)	Dichotomie (2)	Fibonacci	Section dorée
$2^{10} = 1024$	$2^5 = 32$	89	76

Comparaison: $N = 10$ évaluations de $j(\cdot)$, valeur de L_0/L_N

Dichotomie (1): 1 calcul de dérivé $j'(\cdot) \approx 2$ calculs de critère $j(\cdot)$

Dichotomie (2): 1 calcul de dérivé $j'(\cdot) \approx 1$ calcul de critère $j(\cdot)$

Dichotomie (2): 1 calcul de dérivé $j'(\cdot) \approx 2$ calculs de critère $j(\cdot)$

(différences finies)

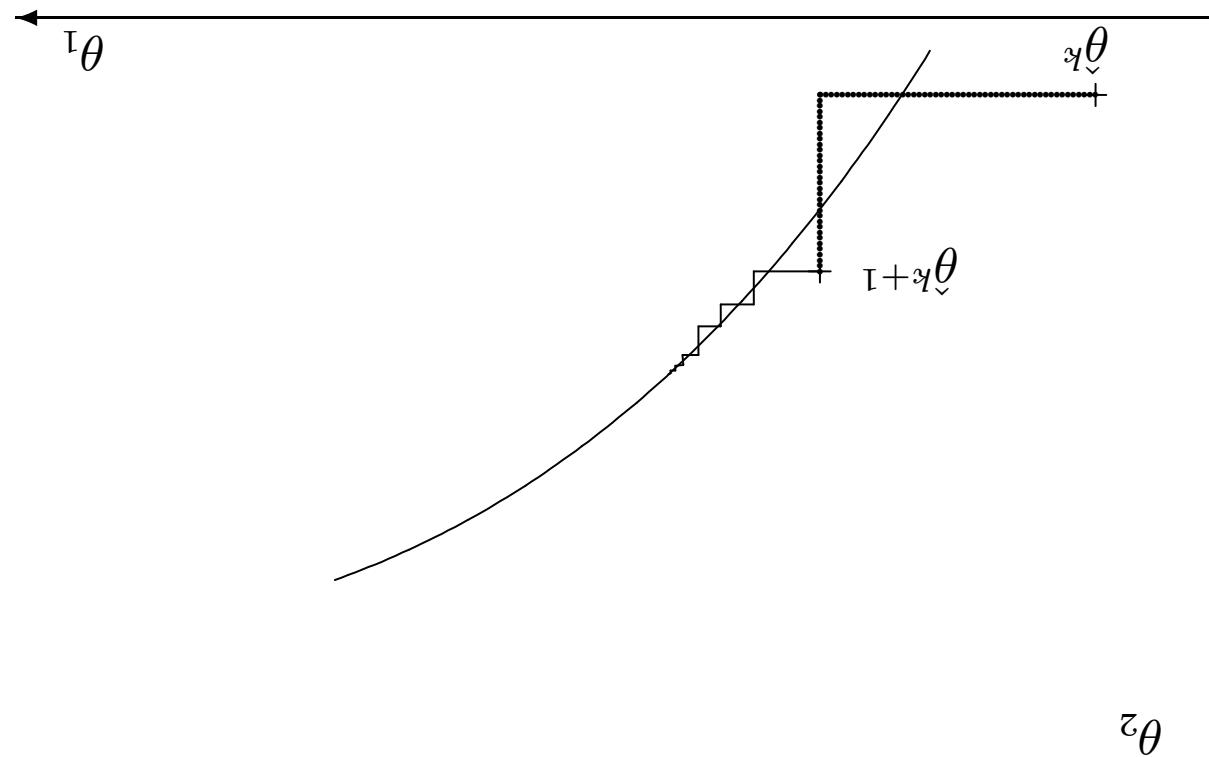
1.3) Interpolation polynomiale:

On utilise plusieurs évaluations de $j(\cdot)$ ou $j'(\cdot)$ pour construire une

interpolation

3 évaluations de $j(\cdot) \rightarrow$ parabole

3 de $j(\cdot)$ et 1 de $j'(\cdot)$, ou 2 de $j(\cdot)$ et 2 de $j'(\cdot) \rightarrow$ polygone de degré 3, etc.



$$\left(\underset{\perp}{\left[\begin{smallmatrix} \theta_k \\ \theta_{k+1} \end{smallmatrix} \right]} \right) = \arg \min_{\theta_i} j(\left[\begin{smallmatrix} \theta_1 \\ \theta_{k+1} \\ \dots \\ \theta_{i-1} \\ \theta_i \\ \theta_{i+1} \\ \dots \\ \theta_{k+1} \end{smallmatrix} \right])$$

2.1) Exploration cyclique des paramètres

2) Combinaison de recherches à une dimension

2.2) Méthode de Powell

Convergence très lente si «vallée» non orientée suivant l'un des axes

- ☞ 1) $\theta_k^+ \leftarrow \theta_k^+$ par minimisation suivant p directions d^i indépendantes
- ☞ 2) $\theta_{k+1}^+ \leftarrow \theta_k^+$ par minimisation suivant d^{p+1}
- ☞ 3) remplacer la «mélange» direction d^i , $i = 1, \dots, p$, par d^{p+1} ,
retourner en 1)

Rq2: Initialisation des d^i par les axes e^i de l'espace

→ assurer l'indépendance des d^i

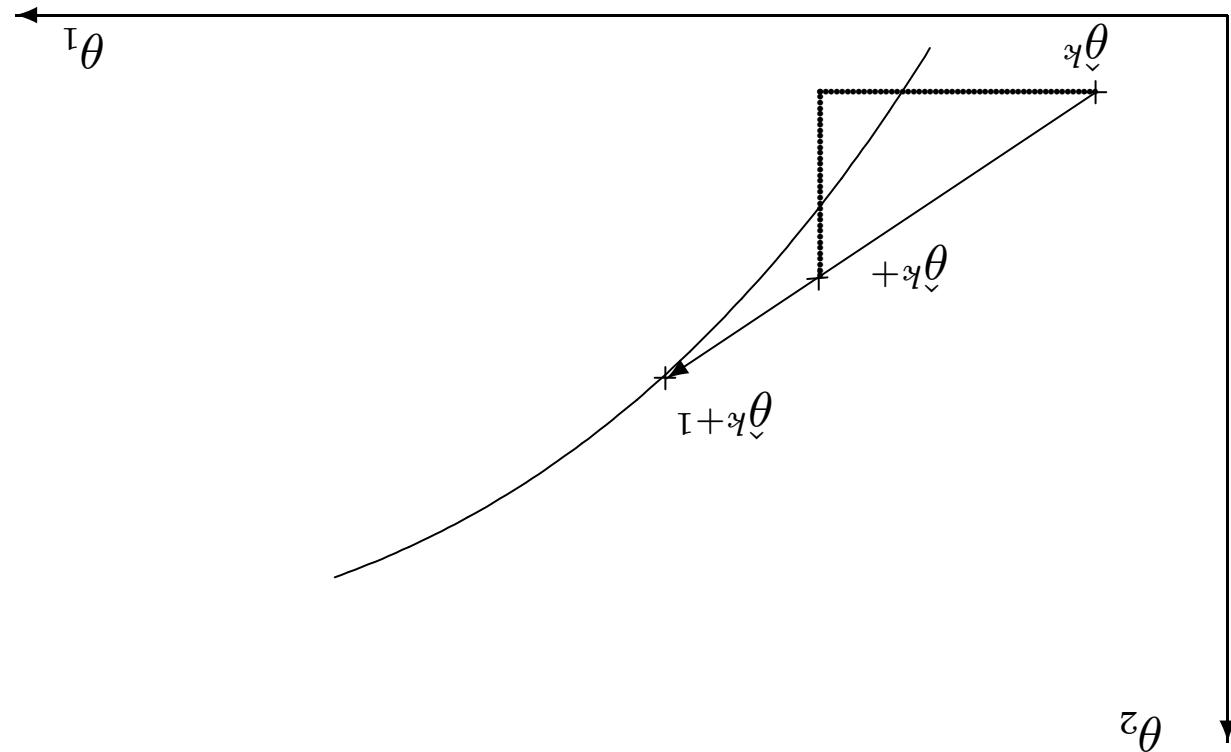
Rq1: «Méilleure direction» : plus forte décroissance de $j(\cdot)$

Mais il faut que $j(\cdot)$ soit dérivable !

Rq5 : On peut donc minimiser $j(\cdot)$ sans jamais calculer sa dérivée !
 $j(\cdot)$ est quadratique, voir + loin

Rq4 : ∃ variantes plus sophistiquées (génére des directions conjuguées si

Rq3 : On peut aussi re-initialiser les d_i par les e_i périodiquement



Choix de α ?

Algorithme du gradient: $\theta_{k+1} = \theta_k - \alpha g(\theta_k)$

Minimiser l'approximation linéaire: à $\|\nabla\theta\|$ fixe $\Leftrightarrow \nabla\theta = -\alpha g(\theta_k), \alpha > 0$

avec $g(\theta_k) = \frac{\partial j(\theta)}{\partial \theta}|_{\theta=\theta_k}$ le gradient de $j(\cdot)$ en θ_k

$$\theta \nabla(\theta_k) \perp g + (\theta_k) \approx j(\theta_k) + \nabla j(\theta_k) = j(\theta_{k+1})$$

Developpement limite de $j(\cdot)$ au 1er ordre

Pas recommandé, mais étape nécessaire pour la suite

3.1) Algorithme

3) Gradient

α constant

Theoreme : Si $j(\theta) < -\infty, \forall \theta$, et si $\bar{g}(\cdot)$ satisfait une condition de Lipschitz

$$\|\bar{g}(\theta^a) - \bar{g}(\theta^b)\| \leq L\|\theta^a - \theta^b\|$$

alors convergence vers un point stationnaire ($\bar{g}(\theta) = 0$) et $j(\cdot)$ décroît de façon monotone si $0 < \alpha < 2/L$

Si de plus

avec $L_m < 0$, alors $\|\theta_0 - \theta_\infty\| \leq \|\theta_0 - \theta_k\|$ (convergence linéaire — ou exponentielle), avec

$$L_m \mathbf{I}^p \leq \frac{\alpha \theta \theta^T}{(\theta)^2} \mathbf{I}^p, \quad \theta \in \mathbb{R}^p,$$

Vitesse maximum : $y_* = \frac{L^M + L_m}{L^M - L_m}$, obtenue pour $\alpha = \frac{L^M + L_m}{2}$

$$\{ |1 - \alpha T^m|, |1 - \alpha T^M| \} = b$$

En pratique, pas très utile...

pres)

- ☞ si $j(\theta_{k+1}) < j(\theta_k)$, rejeter θ_{k+1} , prendre $\chi_{k+1} = 0.5\chi_k$ (essayer plus)
- ☞ si $j(\theta_{k+1}) > j(\theta_k)$, accepter θ_{k+1} , prendre $\chi_{k+1} = 1.5\chi_k$ (accélérer)

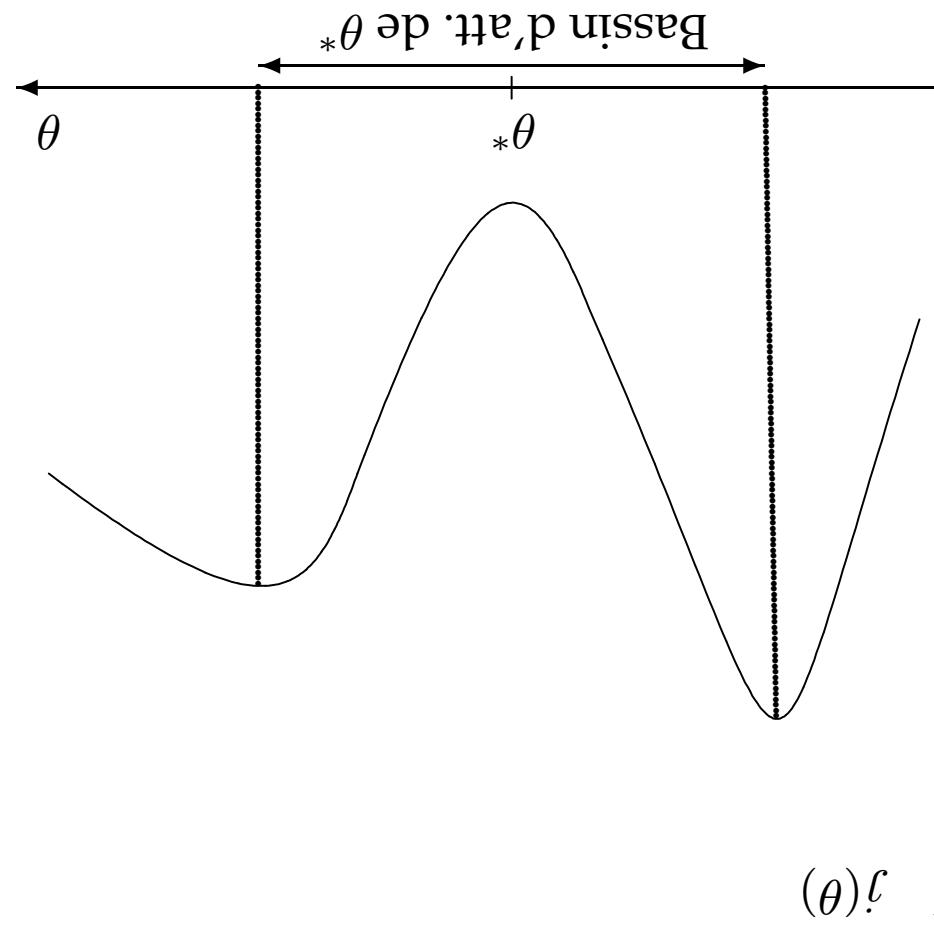
AdAPTER χ à l'itération k

OPTIMISER PAR RAPPORT À χ À CHAQUE ITÉRATION (voir paragraphe 1)

... mais très lent

$$\chi_k \geq 0, \chi_k \leftarrow 0 \text{ et } \sum_{k=0}^{\infty} \chi_k = \infty \text{ convient}$$

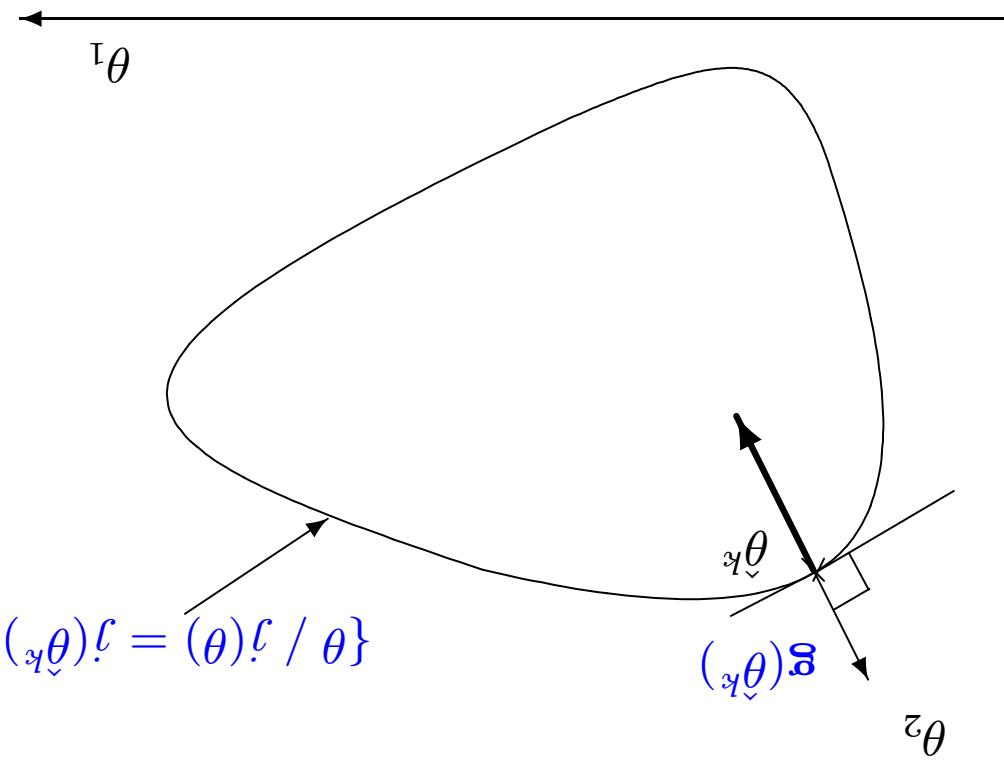
DONC, PRENDRE χ VARIABLE



PG1 : Simple, grand domaine de convergence (bassin d'attraction)
Propriétés de l'algorithme du gradient

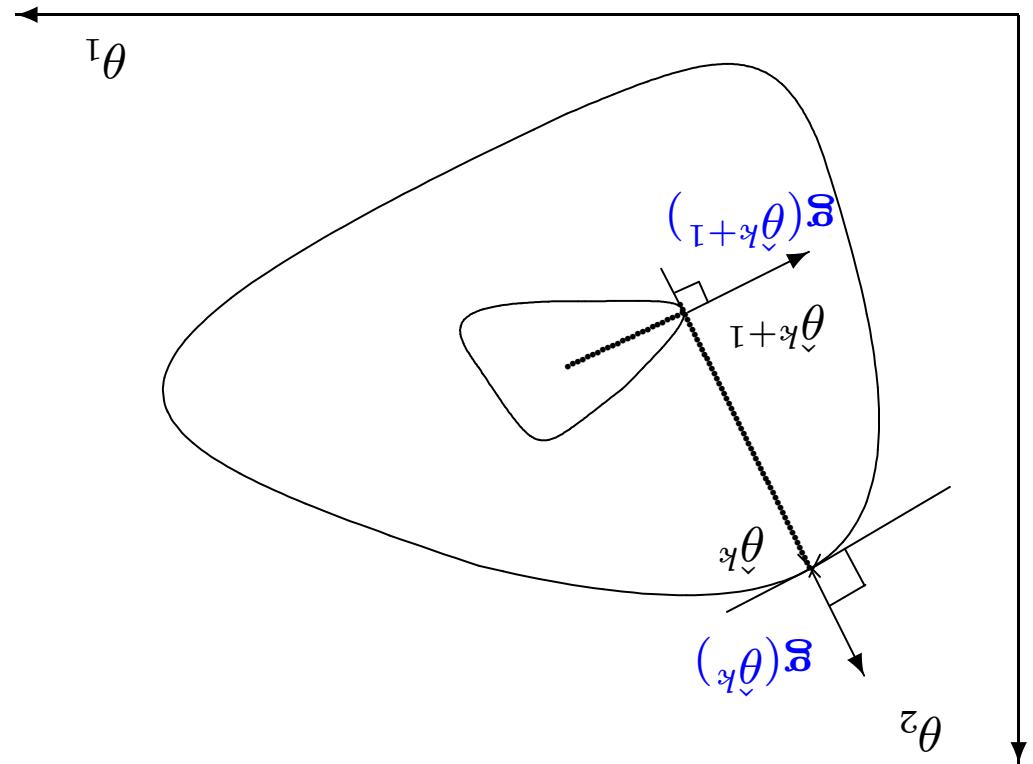
(direction de descente)

PG3 : Toute direction faisant un angle $< \pi/2$ avec $-\mathbf{g}(\theta_k^*)$ est acceptable



(courbe de niveau) $j(\theta_k^*)$

PG2 : Itération $k \rightarrow$ direction de recherche $-\mathbf{g}_k \perp$ surface isocritère



PG4 : Si minimisation précise à chaque itération, les directions de recherche successives sont \perp

PG5 : La trajectoire suivie dépend de la paramétrisation

$$\text{Exemple : } j(\theta) = \theta_1^2 + \theta_2^2$$

$$\theta' \leftarrow \theta = (\theta_1, \theta_2 / 10) \Leftarrow j(\theta') = \theta_1^2 + 100\theta_2^2$$

Convergence + rapide quand les isocritères sont approximativement sphériques (\leftarrow changement de métrique, voir + loin quasi-Newton)

Utilise loin de l'optimum, très lent quand on s'en rapproche : phase initiale de l'optimisation

Comment calculer $s_e(\theta, i)$?

$\mathbf{Ex:} j(\theta) = \sum_{i=1}^n w_i e(\theta, i)$ (MC pondérés)

$$\mathbf{g}(\theta) = 2 \sum_{i=1}^n w_i e(\theta, i) s_e(\theta, i)$$

sensibilité

$\leftarrow \mathbf{g}(\theta)$ fait intervenir les dérivées $\frac{\partial g}{\partial \theta}(i)$ = fonctions de

$e(\theta, i) = y(i) - y_m(\theta, i)$

$j(\theta)$ écrit comme une fonction des erreurs $e(\theta, i)$ (par ex.

3.2.2) Fonctions de sensibilité:

$\leftarrow p (+1)$ calculs de $j(\cdot)$ et résultat approximatif

avec Δ^i «petit»

$3.2.1)$ Différences finies: $[g(\theta)]^i = \frac{1}{\Delta^i} [j(\theta + \Delta^i e^i) - j(\theta)]$, $i = 1, \dots, d$

3.2) Calcul du gradient

et toutes les conditions initiales sont nulles

$$\begin{aligned}
 u(t) &= \frac{dt^2}{(t,\theta) ds^4} + \theta^1 \frac{dt}{(t,\theta) ds^4(\theta,t)} + \theta^2 s^4(\theta,t) \\
 \frac{dt}{(t) np} &= \frac{dt^2}{(t,\theta) ds^3} + \theta^1 \frac{dt}{(t,\theta) ds^3(\theta,t)} + \theta^2 s^3(\theta,t) \\
 -y_m(\theta,t) &= \frac{dt^2}{(t,\theta) ds^2} + \theta^1 \frac{dt}{(t,\theta) ds^2(\theta,t)} + \theta^2 s^2(\theta,t) \\
 \frac{dt}{(t,\theta) np} - &= \frac{dt^2}{(t,\theta) ds^1} + \theta^1 \frac{dt}{(t,\theta) ds^1(\theta,t)} + \theta^2 s^1(\theta,t)
 \end{aligned}$$

On dérive par rapport à θ^i — $s^i(\theta,t)$, $i = 1, \dots, 4$

$$\text{avec } y_m(\theta, 0) = 0, \quad \frac{d y_m(\theta, t)}{dt} \Big|_{t=0} = 0$$

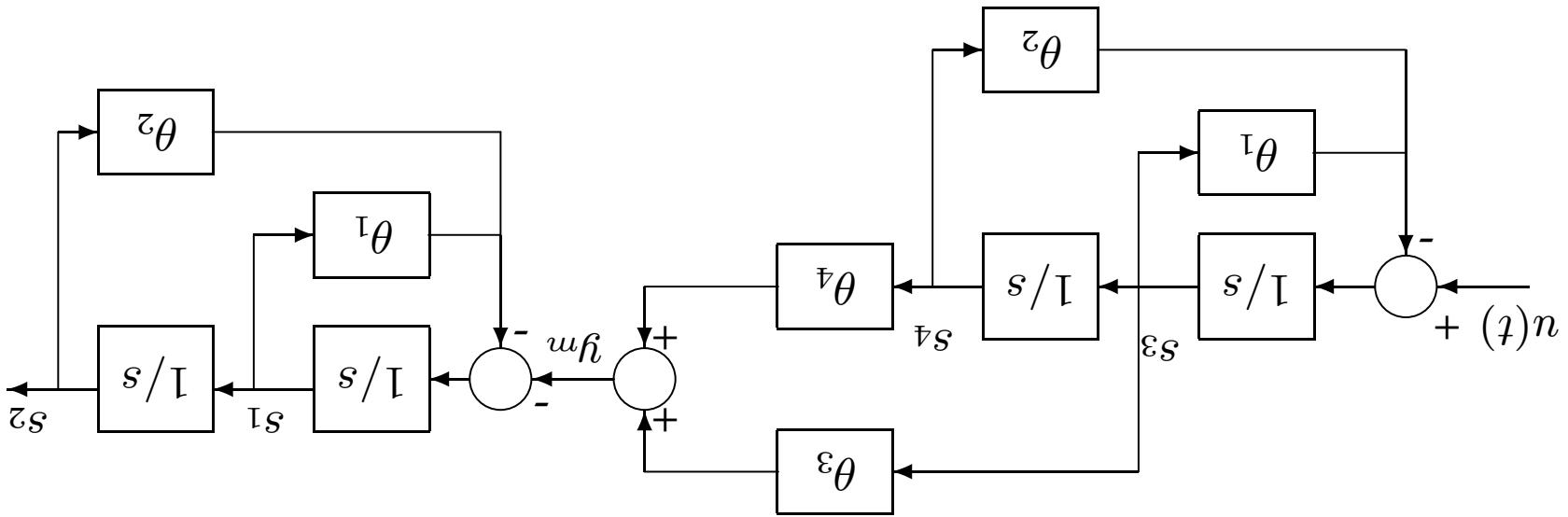
$$\frac{dt}{(t,\theta) np} - \frac{dt^2}{(t,\theta) dy_m} + \theta^1 \frac{dt}{(t,\theta) dy_m} + \theta^2 y_m(\theta,t) = \frac{dt^2}{(t,\theta) dy_m} + \theta^1 \frac{dt}{(t,\theta) dy_m} + \theta^2 y_m(\theta,t) + \frac{dt^2}{(t,\theta) dy_m(\theta,t)}$$

Ex1:

← y_m et $s^i(\theta,i)$, $i = 1, \dots, d$: simulation d'une éq. diff. d'ordre $2m$!

Modèle LI, éq. diff. d'ordre m , conditions initiales d'effet négligeable

Erreur de sortie: $e(\theta,i) = y(i) - y_m(\theta,i) - s^e(\theta,i) = (y(i) - y_m(\theta,i)) - s^e(\theta,i)$



← on obtient $s_1(\theta, t)$ en dérivant par rapport à t

On simule celle donnant $s_2(\theta, t)$

← puis $y_m(\theta, t)$ en combinant $s_3(\theta, t)$ et $s_4(\theta, t)$

← on obtient $s_3(\theta, t)$ en dérivant par rapport à t

On simule celle donnant $s_4(\theta, t)$

Non, car elles sont linéaires et ont toutes le même premier membre

5 éq. diff. d'ordre 2 → système d'ordre 10?

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \theta^4 & \theta^3 \end{pmatrix} = \mathbf{C} \mathbf{x}(t), \text{ avec } \mathbf{C} =$$

Les réponses d'interêt : $\mathbf{z}(\theta, t) = (y_m, s_1, s_2, s_3, s_4)$, soit

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \mathbf{B}, \quad \mathbf{B} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ -\theta^4 & -\theta^1 & -\theta^2 & -\theta^3 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ -\theta^1 & -\theta^2 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{A} =$$

avec

$$\mathbf{0} = (0)\mathbf{x}(t) + \mathbf{B}u(t), \quad \mathbf{x}(0) = \frac{dt}{d\mathbf{x}(t)}$$

Représentation d'état : $\mathbf{x}(t) = [s_3, s_4, s_1, s_2]^\top$ (sorties des 4 intégrateurs)

$$[(i - k)u(b, \theta) - (i - k)y(b, \theta)] = \frac{C(\theta, b)}{1} - \frac{\partial C}{\partial (\theta, k)}$$

et enfin

$$(i - k)\partial \frac{C(\theta, b)}{1} = \frac{\partial C}{\partial (\theta, k)}$$

Puis $C(\theta, b)(\theta, k) = D(\theta, b)[A(\theta, b) - B(\theta, b)u(k)]$ donne

$$(i - k)u \frac{C(\theta, b)}{D(\theta, b)} = - \frac{\partial C}{\partial (\theta, k)}$$

$$(i - k)y \frac{C(\theta, b)}{D(\theta, b)} = \frac{\partial C}{\partial (\theta, k)}$$

On dérive par rapport aux paramètres a_i dans $A(\theta, b)$, b_i dans $B(\theta, b)$, etc.

$$[(i - k)u(b, \theta) - (i - k)y(b, \theta)] = \frac{C(\theta, b)}{D(\theta, b)}$$

→ erreur de prédiction (utilisée pour max. de vraisemblance)

$$\text{Ex2: «ARMAX» } A(\underline{\theta}, b)y(k) = B(\underline{\theta}, b)u(k) + \frac{C(\underline{\theta}, b)}{D(\underline{\theta}, b)}e(k)$$

Plus généralement, erreur de prédiction...

$$\frac{^i\theta \varrho}{(\theta)^0 \mathbf{x} \varrho} = {}^i[(0,\theta)^x \mathbf{s}] \cdot \frac{^i\theta \varrho}{[\theta, (\tau) \mathbf{x}] \mathbf{J} \varrho} + {}^i[(\tau, \theta)^x \mathbf{s}] \frac{\perp \mathbf{x} \varrho}{[\theta, \mathbf{x}] \mathbf{J} \varrho} = \frac{dt}{d[s(\theta, \tau)^x \mathbf{s}] p}$$

On dérive . . .

$$\frac{^i\theta \varrho}{(\tau) \mathbf{x} \varrho} = {}^i[(\tau, \theta)^x \mathbf{s}]$$

← calculer

$$\frac{^i\theta \varrho}{[\theta, (\tau) \mathbf{x}] \mathbf{h} \varrho} + \frac{^i\theta \varrho}{(\tau) \mathbf{x} \varrho} \frac{\perp \mathbf{x} \varrho}{[\theta, \mathbf{x}] \mathbf{h} \varrho} = \frac{^i\theta \varrho}{(\tau, \theta)^m (\tau) \mathbf{A} \varrho} = {}^i[(\tau, \theta)^h \mathbf{s}]$$

(f et h peuvent aussi dépendre de $u(t)$ et de t . . .)

$$\begin{aligned} [\theta, (\tau) \mathbf{x}] \mathbf{h} &= (\tau, \theta)^m \mathbf{A} \\ (\theta)^0 \mathbf{x} = (0) \mathbf{x} &\quad [\theta, (\tau) \mathbf{x}] \mathbf{J} = \frac{dt}{(\tau) \mathbf{x} p} \end{aligned}$$

Représentation d'état, temps continu

Puis généralement, modèle NLI . . .

← on le transforme en tout terminal en introduisant une variable d'état supplémentaire $x_0(k)$

$$[\theta](i)x = \sum_{u=0}^i r^i j(\theta)$$

On suppose le critère $j(\theta)$ **additif** (pas très restrictif) :

$$\begin{aligned} Y_m(\theta, k) &= h[x(k), \theta] \\ x(k+1) &= f[x(k), \theta] \end{aligned}$$

Toujours représentation d'état, temps discret

3.2.3) Etat adjoint : (encore plus fort !)

⇒ pas plus compliquée que par différences finies, et pas d'approximation !

→ simulations pour avoir les $[s^x(\theta, t)]^i$ (**Rq**: chaque éq. diff. est linéaire, non stationnaire car $\frac{\partial f[x, \theta]}{\partial \theta}$ dépend de t , et seuls le terme de commande $\frac{\partial f[x(t), \theta]}{\partial \theta}$ et les conditions initiales changent avec i)

← Une simulation pour avoir $x(t)$

Critère : $j(\theta) = [1 \ 0 \ \cdots \ 0]^T \mathbf{x}^e(u+1)$

$$[(k)^e \mathbf{x}]^e \mathbf{J} = \begin{pmatrix} \theta \\ [\theta' k \mathbf{x}]^T \\ [\theta' k \mathbf{x}]^T k + (k)_0 x \end{pmatrix} = (I + k) \mathbf{x}^e(u+1)$$

$$\begin{pmatrix} \theta \\ (\theta)_0 x \\ 0 \end{pmatrix} = (0)^e \mathbf{x}^e \text{ et } \begin{pmatrix} \theta \\ (k) \mathbf{x} \\ (k)_0 x \end{pmatrix} = (k) \mathbf{x}^e(u+1)$$

de telle sorte que $j(\theta)_0 x = (k)_0 x = (I + k)_0 x$

$$0 = (0)_0 x - [\theta' k \mathbf{x}]^T k + (k)_0 x = [\theta' k \mathbf{x}]^T k \underset{k=0}{=} 0 = (I + k)_0 x$$

$$\frac{(0)^\circ \mathbf{x} \varrho}{[(0)^\circ \mathbf{x}]_\perp^\circ \mathbf{J} \varrho} \frac{\theta \varrho}{(0)_\perp^\circ \mathbf{x} \varrho} = \frac{\theta \varrho}{(1)_\perp^\circ \mathbf{x} \varrho}$$

...

$$\frac{(1-u)^\circ \mathbf{x} \varrho}{[(1-u)^\circ \mathbf{x}]_\perp^\circ \mathbf{J} \varrho} \frac{\theta \varrho}{(1-u)_\perp^\circ \mathbf{x} \varrho} = \frac{\theta \varrho}{(u)_\perp^\circ \mathbf{x} \varrho}$$

$$\frac{(u)^\circ \mathbf{x} \varrho}{[(u)^\circ \mathbf{x}]_\perp^\circ \mathbf{J} \varrho} \frac{\theta \varrho}{(u)_\perp^\circ \mathbf{x} \varrho} = \frac{\theta \varrho}{(1+u)_\perp^\circ \mathbf{x} \varrho}$$

On continue, avec $\mathbf{x}^e(u+1) = \mathbf{J}^e[\mathbf{x}^e(u)]$, etc.

$$_\perp^\circ [0 \ 0 \ \cdots \ 0 \ 1] = \frac{(1+u)^\circ \mathbf{x} \varrho}{\varrho}$$

avec

$$\frac{(1+u)^\circ \mathbf{x} \varrho}{\varrho} \frac{\theta \varrho}{(1+u)_\perp^\circ \mathbf{x} \varrho} = \frac{\theta \varrho}{(\theta) \varrho} = (\theta) \mathfrak{s}$$

← règle de dérivation en chaîne (fonction composée)

$$\left(\begin{array}{cc} {}^d\mathbf{I} & \frac{\theta Q}{(0)_{\perp}^e \mathbf{x} Q} \\ & \end{array} \right) = \frac{\theta Q}{(0)^e \mathbf{x}_{\perp} Q} = (\theta)(0)^e \mathbf{p}$$

$$\mathbf{p}(k-1) = \frac{(k-1)^e \mathbf{x} Q}{[(k-1)^e \mathbf{x}]_{\perp} Q} = \mathbf{p}(k)$$

satisfait l'équation de récurrence à temps rétrograde

$$\begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \text{Etat adjoint : initialisé par } \mathbf{d}(n+1)$$

$$\begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \frac{(n)^e \mathbf{x} Q}{[(n)^e \mathbf{x}]_{\perp} Q} \frac{(n-1)^e \mathbf{x} Q}{[(n-1)^e \mathbf{x}]_{\perp} Q} \dots \frac{(1)^e \mathbf{x} Q}{[(1)^e \mathbf{x}]_{\perp} Q} \frac{(0)^e \mathbf{x} Q}{[(0)^e \mathbf{x}]_{\perp} Q} \frac{\theta Q}{(0)_{\perp}^e \mathbf{x} Q} = (\theta)g$$

soit finalement

rétrograde) implique des approximations, attention !

Rq2 : Modèle à temps continu \leftarrow chaque simulation (temps direct et

\leftarrow utile pour vérifier les calculs
trajectoire

et donc $\dot{\mathbf{x}}^e(k+1)^\top \mathbf{p}^e(k) = \text{cte}$ le long de la

$$(k+1)^\top \mathbf{p}^e(k) = \frac{\mathbf{x}^e(k)^\top \mathbf{Q}}{[(\mathbf{x}^e(k))^\top \mathbf{F}_\perp]^\top \mathbf{Q}}$$

Linearisation de l'évolution de l'état étendu :

$$\mathbf{p}^e(k+1)^\top \left[\frac{\mathbf{x}^e(k)^\top \mathbf{Q}}{[(\mathbf{x}^e(k))^\top \mathbf{F}_\perp]^\top \mathbf{Q}} \right] =$$

Rq1 : L'état adjoint satisfait

$\cdots \wedge p = \dim(\theta)$ et sans approximation !

Une simulation à temps rétrograde : évolution de $\mathbf{d}^e(k) \leftarrow \mathbf{g}(\theta)$

Une simulation à temps direct : évolution de $\mathbf{x}^e(k) \leftarrow \mathbf{j}(\theta)$

avec f la dernière ligne du code

$$f \cdots, 1 = k - 1, \dots, k = \Lambda^k \Phi$$

ligne k :

Finalement, on distingue les valeurs de v avant et après l'exécution de la

$$(v_i, i \in I^k) = \phi^k(v_i)$$

$$(v_i, i \neq k) = v_i$$

\Leftrightarrow transformation Φ^k appliquée à v

$I^k \rightarrow$ ensemble des variables utilisées pour calculer $v^{(k)}$

$$(v_i, i \in I^k) = \phi^k(v_i)$$

la ligne k du code modifie une variable, disons celle de numéro $v^{(k)}$

v : vecteur de toutes les variables utilisées

Idée : code informatique calculant $j(\theta) \Leftrightarrow$ système à temps discret

3.2.4) Code adjoint: (de plus en plus fort!)

Convention :

p premières composantes de $v = \theta$

ensuite, les variables indépendantes (necessaires pour le calcul de $j(\theta)$),

par ex. $y(i)$, $i = 1, \dots, n$

ensuite les variables dépendantes (variables intermédiaires)
enfin, la valeur de $j(\theta)$, dernière composante de v

... et donc, $j(\theta) = [0 \ 0 \ \dots \ 0 \ 1]^T(\theta)$

Même technique que en 3.2.3 : règle de dérivation en chaîne

$$\frac{(f)\Delta\varrho}{\ell\varrho} \frac{(f-f)\Delta\varrho}{f\Phi\varrho} \frac{(f-f-1)\Delta\varrho}{f-1\Phi\varrho} \dots \frac{(0)\Delta\varrho}{1\Phi\varrho} \frac{\theta\varrho}{(0)\Delta\varrho} = (\theta)^g$$

← variables duales d , initialisées par $d(f) = [0 \ 0 \ \dots \ 0 \ 1]^T$, puis

$$\frac{(k)\Delta\varrho}{k\Phi\varrho} = (k)p(k-1) = p(k-1)$$

et $\frac{\partial v(k-1)}{\partial \Phi_k^T}$ est donc par

indépendantes (par ex. $y(i)$)

← composantes suivantes : dérivées de $j(\cdot)$ par rapport aux variables

← les p premières composantes de $\mathbf{d}(0)$ correspondent à $\mathbf{g}(\theta)$

$$[\mathbf{O}^d \mathbf{I}] = \frac{\theta \varrho}{(0)_{\perp} \varrho} \mathbf{d}(0), \text{ avec } \frac{\theta \varrho}{(0)_{\perp} \varrho} = \mathbf{g}(\theta)$$

et enfin

$$(k)^{(k)} d^{(k)} \frac{(k-1)^{(k)} \varrho \varrho}{k \phi \varrho} = (k-1)^{(k)} \quad \text{et } d^{(k)} (k-1) =$$

$$(k)^{(k)} \neq i \text{ pour } i \neq k$$

$$(k)^{(k)} p \frac{(k-1)^{(k)} \varrho \varrho}{k \phi \varrho} + (k)^{(k)} p = (k-1)^{(k)} d^i (k-1) =$$

Ceci donne les récurrences

$$\delta_j \text{ (bien sûr, inutile)} = \delta_j$$

$$\delta_p[y(k) - 2y_m(k) + y_m(k)] = dy_m(k)$$

$$\delta_p[y(k) + 2y(k) - dy(k)] = dy(k)$$

← code adjoint :

← 3 variables $j, y(k), y_m(k)$ et 3 variables duals $\delta_j, dy(k), dy_m(k)$

Ex: code direct : $j = j + [y(k) - y_m(k)]^2$

Incrément : $u_{\mu(k)} = u_{\mu(k)} p \leftarrow ((k) \neq i, u_i) \phi + u_{\mu(k)}$

Initialisation : ϕ_k ne dépend pas de $u_{\mu(k)}$ $\leftarrow 0 = u_{\mu(k)} p$

$$(k) p \frac{\partial u_{\mu(k)}}{\partial \phi} = (k) p$$

$$(k) p \frac{\partial u_{\mu(k)}}{\partial \phi} + i p = i p, (k) \neq i \in \mathcal{I}, i \in \mathcal{I}$$

$u_{\mu(k)} = \phi(u_i, i \in \mathcal{I})$ donne dans le code adjoint

Il est inutile de mémoriser les valeurs successives de d :

Gradient $\mathbf{g}(\theta)$ obtenu en deux simulations (et sans approximation) !

- Rq₁: Le code adjoint est ≈ 4 fois plus « gros » au plus que le code direct
- Rq₂: Boucle `for` du code direct \rightarrow boucle `for` du code adjoint mais en sens inverse !
- Rq₃: Se souvenir du chemin suivi dans le code direct (`if`) \leftarrow même chemin dans le code adjoint
- Rq₄: Se souvenir de la valeur des variables du code direct intervenant dans des expressions non linéaires
- Rq₅: Créer un sous-programme adjoint pour chaque sous-programme
- Rq₆: Développer (et modifier !) les deux codes en parallèle direct

$$\mathbf{0} = \frac{[\theta \nabla] \varrho}{\{\theta \nabla(\mathbf{\mathbf{z}}_\theta) \mathbf{H}_\perp \theta \nabla^2 + \theta \nabla(\mathbf{\mathbf{z}}_\theta)_\perp \mathbf{g} + (\mathbf{\mathbf{z}}_\theta)^T\} \varrho}$$

← condition de stationnarité :

$\Delta \theta$ assurant la plus forte décroissance de $j(\cdot)$?

Le Hessien de $j(\cdot)$ en $\mathbf{\mathbf{z}}_\theta$ (matrice symétrique $p \times p$)

$$\left. \frac{\partial \theta = \theta}{\partial \theta} \right|_{\mathbf{\mathbf{z}}_\theta} = (\mathbf{\mathbf{z}}_\theta)^T \mathbf{H}$$

avec $\mathbf{g}(\mathbf{\mathbf{z}}_\theta)$ le gradient de $j(\cdot)$ en $\mathbf{\mathbf{z}}_\theta$ (vecteur de dim. p) et

$$\theta \nabla(\mathbf{\mathbf{z}}_\theta) \mathbf{H}_\perp \theta \nabla^2 + \theta \nabla(\mathbf{\mathbf{z}}_\theta)_\perp \mathbf{g} + (\mathbf{\mathbf{z}}_\theta)^T \approx (\theta \nabla + \mathbf{\mathbf{z}}_\theta)^T = j(\mathbf{\mathbf{z}}_{k+1}) - j(\mathbf{\mathbf{z}}_k)$$

Développement limite de $j(\theta)$ au deuxième ordre en θ

4.1) Newton :

4) Newton & Gauss-Newton

$j(\cdot)$

PN5: Correct si $H(\theta^k) \prec O$ (on n'a pas utilisé le fait que l'on minimise

PN4: Pas d'accumulation d'erreurs

PN3: H donne une idée de la précision de l'estimation (voir + loin)

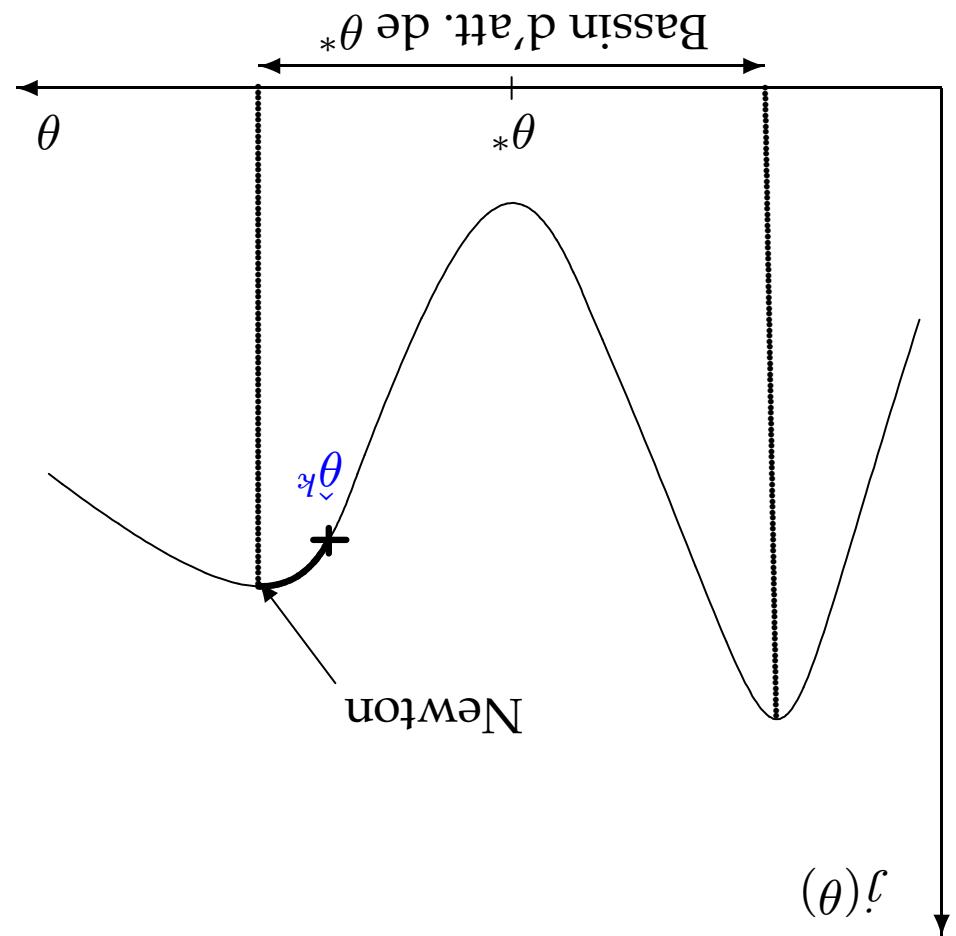
PN2: Calculs beaucoup + lourds (dérivées secondes...)

PN1: A présent, direction et pas successives simultanément

(Rappel : algorithme du gradient $\leftarrow \theta^k - \gamma g(\theta^k)$)

Algorithme de Newton : $\theta^k - H^{-1}g(\theta^k)$

\leftarrow déplacement (pas) $\Delta\theta = -H^{-1}g(\theta^k)$



PN6 : Domaine de convergence plus réduit que pour l'alg. du gradient

PN9: Implémentation \leftarrow Plutôt résoudre $\mathbf{H}(\theta^k) \nabla \theta = -\mathbf{g}(\theta^k)$

$$j(\theta^{k+1}) < j(\theta^k)$$

Commencer avec $\chi_k = 1$, rejeter θ^{k+1} et réduire χ_k tant que

Algorithme de Newton relaxé : $\theta^{k+1} = \theta^k - \mathbf{H}^{-1}(\theta^k) \mathbf{g}(\theta^k)$

\leftarrow coefficient de relaxation χ_k

fait un angle $< \pi/2$ avec celle suggérée par l'alg. du gradient $\leftarrow j(\theta)$ peut décroître dans cette direction (si on ne va pas trop loin)

PN8: Si $\mathbf{H}(\theta^k) \prec \mathbf{O}$, $\mathbf{H}^{-1}(\theta^k) \succ \mathbf{O}$ et la direction suggérée par Newton

rapide (*quadratique* — linéaire pour le gradient)

Si $j(\theta)$ non quadratique, mais θ^k proche de l'optimum, convergence très

[Ex. : $j(\theta) = \mathbf{e}_T(\theta) \mathbf{Q} \mathbf{e}(\theta)$, $\mathbf{e}(\theta) = \mathbf{y} - \mathbf{R}\theta$]

PN7: $j(\theta)$ quadratique \Rightarrow convergence en une itération !

simplifier !

2) pas sûr que $\mathbf{H}(\theta_k)$ soit $\prec \mathbf{O}$!

1) lourdes à calculer

← fonctions de sensibilité du deuxième ordre

$$(i, \theta) \partial \frac{\partial \theta \partial \theta}{\partial \theta^2(i, i)} w_i \sum_u^{i=1} + \frac{\partial \theta \partial}{\partial \theta^2(i, i)} \frac{\partial \theta \partial}{\partial \theta^2(i, i)} w_i \sum_u^{i=1} = \text{Hessien } \mathbf{H}(\theta)$$

$$\text{gradient } \mathbf{g}(\theta) = \frac{\partial \theta}{\partial \theta^2(i, i)} w_i \sum_u^{i=1} =$$

$$\frac{1}{2} \sum_u^{i=1} w_i e^2(\theta, i) \text{ donne}$$

Critère quadratique (Moindres carrés)

Très efficace !

Proposée est une direction de descente

Si le modèle est localement identifiable en $\hat{\theta}_k$, $\mathbf{H}^a(\hat{\theta}_k) \prec \mathbf{O} \leftarrow$ La direction

sont petites, et leur dérivée seconde faible (modèle presque linéaire)

Approximation de \mathbf{H} par \mathbf{H}^a d'autant plus justifiée que les erreurs $e(\theta, i)$

$$\mathbf{g}(\hat{\theta}_k)$$

Utilise seulement les fonctions de sensibilité déjà utilisées pour calculer

\leftrightarrow matrice d'information de Fisher (\leftarrow précision sur $\hat{\theta}$)

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \theta} \frac{\partial \mathcal{L}}{\partial \theta}^T = (\theta)^a \mathbf{H}$$

remplacer $\mathbf{H}(\hat{\theta}_k)$ par $\mathbf{H}^a(\hat{\theta}_k)$ dans Newton, avec

$$\mathbf{J}(\theta) = \frac{1}{2} \sum_u^{i=1} u^i e^2(\theta, i)$$

4.2) Gauss-Newton : Pour un critère

toujours par marche)

si $j(\theta_{k+1}) < j(\theta_k)$, rejeter θ_{k+1} , essayer avec $10u_k$ (le gradient finit

si $j(\theta_{k+1}) > j(\theta_k)$ diviser u_k par 10 (tout va bien...)

AdAPTER u_k :

$u_k \leftarrow \infty$: gradient avec pas $1/u_k \rightarrow 0$

$u_k = 0$: Newton (ou Gauss-Newton) non relaxé

(revient à ajouter la pénalité $(u_k/2)\|\theta - \theta_k\|^2$ à $j(\theta)$)

$$[\mathbf{H}^a(\theta_k) + u_k \mathbf{I}]^\dagger \mathbf{g}(\theta_k), \quad u_k \lesssim 0$$

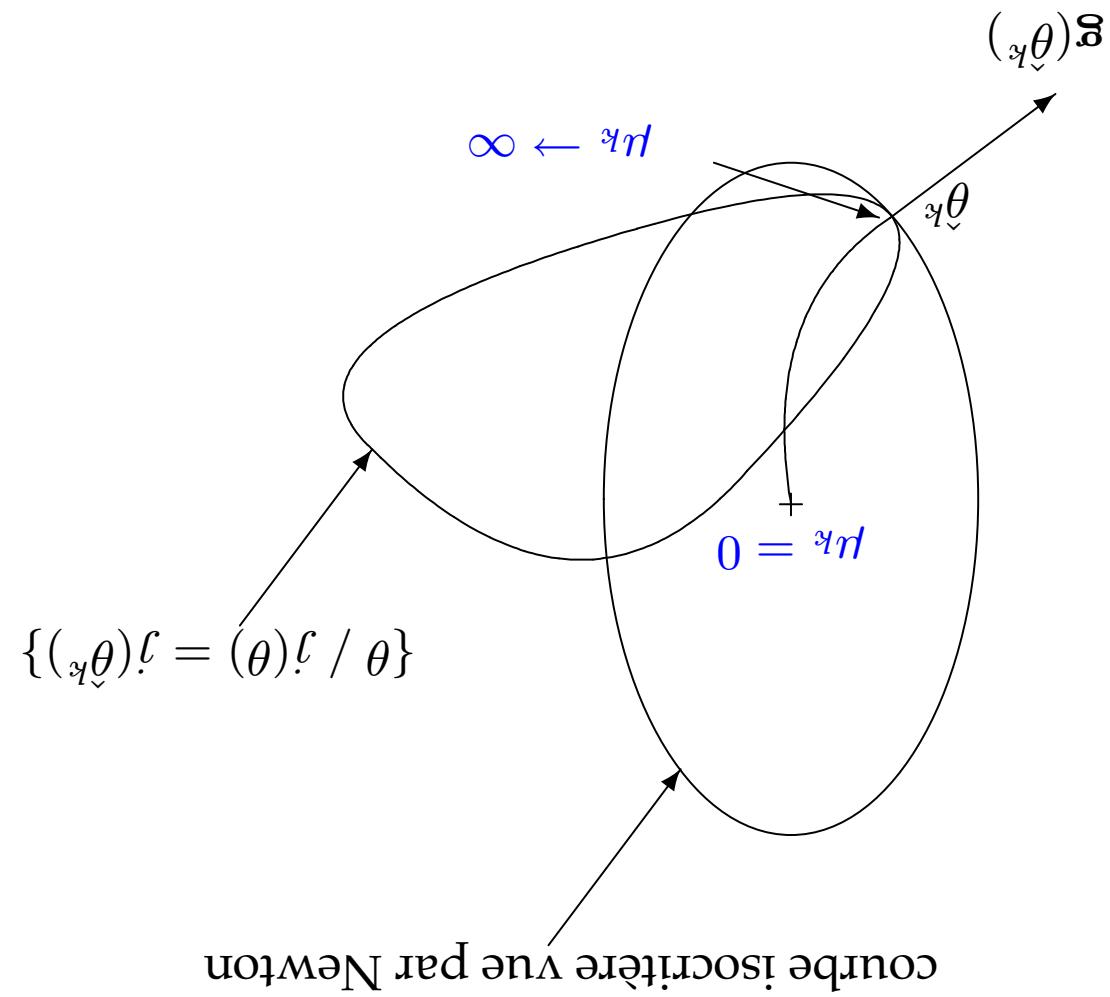
Levenberg (1944) Marquardt (1963) : remplacer par

$(\mathbf{H}^a(\theta_k)^\dagger \nabla \theta = -\mathbf{g}(\theta_k))$ pour Gauss-Newton

Newton \rightarrow résoudre $\mathbf{H}(\theta_k)^\dagger \nabla \theta = -\mathbf{g}(\theta_k)$

4.2) Levenberg-Marquardt:

Pour chaque H_k , résoudre $[H_k \mathbf{I}^d + (\theta_k) \nabla] u_k = -g(\theta_k)$



$$(\hat{\theta} - \theta) \mathbf{H}_\perp (\hat{\theta} - \theta) + \frac{2}{1} (\hat{\theta} - \theta) (\hat{\theta})_\perp \mathbf{s} + (\hat{\theta}) \mathbf{j} = (\theta) \mathbf{j}$$

Supposons $\mathbf{j}(\theta)$ quadratique en θ :

secondes...

→ construire une approximation de \mathbf{H}_\perp^{-1} sans calculer de dérivées

Newton (convergence rapide — si convergence !)

Essayer de combiner les avantages du gradient (peu de calculs) et de

5.1) Quasi-Newton

5) Quasi-Newton, gradients conjugués

$$\nabla \theta = -\mathbf{T} \text{diag}\{\alpha_i + u_k\}_{i=1}^d, \quad i = 1, \dots, d$$

avec $\mathbf{T} \mathbf{T}_\perp = \mathbf{I}^d$ et $\mathbf{V} = \text{diag}\{\alpha_i, i = 1, \dots, d\}$, puis

→ Diagonalisier $\mathbf{H}(\theta_k) : \mathbf{H}(\theta_k) = \mathbf{T} \mathbf{V} \mathbf{T}_\perp$,

$$(\mathbf{M}^k + \mathbf{C}^k) \nabla \mathbf{g}^k = \nabla \theta^k$$

Si \mathbf{M}^{k+1} était l' inverse de $\mathbf{H} \rightarrow \mathbf{M}^{k+1} \nabla \mathbf{g}^k = \nabla \theta^k$, ou encore
Calcul d'une correction de rang 1 :

avec \mathbf{C}^k matrice de correction
Nouvelle approximation de \mathbf{H}^{-1} : $\mathbf{M}^{k+1} = \mathbf{M}^k + \mathbf{C}^k$

avec λ^k obtenu par optimisation unidimensionnelle (approximation
polynomiale par ex.)

$$\theta^{k+1} = \theta^k - \lambda^k \mathbf{M}^k \mathbf{g}(\theta^k)$$

Si \mathbf{M}^k est l'approximation courante de \mathbf{H}^{-1} , quasi-Newton relaxé :

$$\text{soit, } \nabla \mathbf{g}^k = \mathbf{H} \nabla \theta^k$$

$$(\lambda^k \theta^k - \lambda^{k+1} \theta^k) \mathbf{H} + (\lambda^k \theta^k) \mathbf{g} = (\lambda^{k+1} \theta^k) \mathbf{g}$$

$j(\theta)$ quadratique $\Leftrightarrow \mathbf{H}$ ne dépend pas de θ

$$C_k = \left(1 + \frac{\nabla \theta^k \Delta g^k}{\Delta \theta^k \Delta g^k} \right) - \frac{\nabla \theta^k \Delta g^k}{\Delta \theta^k \Delta g^k} \left(\frac{\nabla \theta^k \Delta g^k}{\Delta \theta^k \Delta g^k} \right)$$

ou Broydén-Fletcher-Goldfarb-Shanno (BFGS):

$$C_k = \frac{\nabla \theta^k \Delta g^k}{\Delta \theta^k \Delta g^k} - \frac{\Delta g^k \Delta g^k M^k \Delta g^k}{M^k \Delta g^k \Delta g^k M^k}$$

Davidon-Fletcher-Powell (DFP):

En pratique, correction de rang 2, \exists différentes formules:

Initialisation : $M^0 = I^d \Leftrightarrow$ gradient

C_k symétrique et de rang 1

$$C_k \Delta g^k = \Delta \theta^k - M^k \Delta g^k = \underbrace{\frac{(\Delta \theta^k - M^k \Delta g^k) \Delta g^k}{\Delta g^k}}_{\perp} = \frac{(\Delta \theta^k - M^k \Delta g^k)(\Delta \theta^k - M^k \Delta g^k)}{(\Delta \theta^k - M^k \Delta g^k)(\Delta \theta^k - M^k \Delta g^k)}$$

On obtient

PQN1: Calculs simples (seulement le gradient)

PQN2: Si $j(\theta)$ quadratique, convergence en p itérations (Newton : 1 itération, gradient : ∞ itérations !)

PQN3: Accumulation d'erreurs $\rightarrow M^k$ peut devenir singulière \rightarrow réinitialiser M^k par I_p (gradient) [peut être fait chaque p itérations]

PQN4: $M^k \rightarrow$ caractérisation de la précision de l'estimation

PQN5: Domaine de convergence = bassin d'attraction (comme gradient)

PQN6: Convexité au début, puis s'accélère (superlinéaire, et même quadratique si $H(\theta)$ satisfait une condition de Lipschitz au voisinage de l'optimum)

PQN7: Métrique variable

5.2) Gradients conjugués

Essayez de combiner les avantages du gradient (peu de calculs) et de Newton (convergence rapide — si convergence !)

Ne pas manipuler de matrice (utile si p très grand)

Supposons de nouveau $j(\theta)$ quadratique

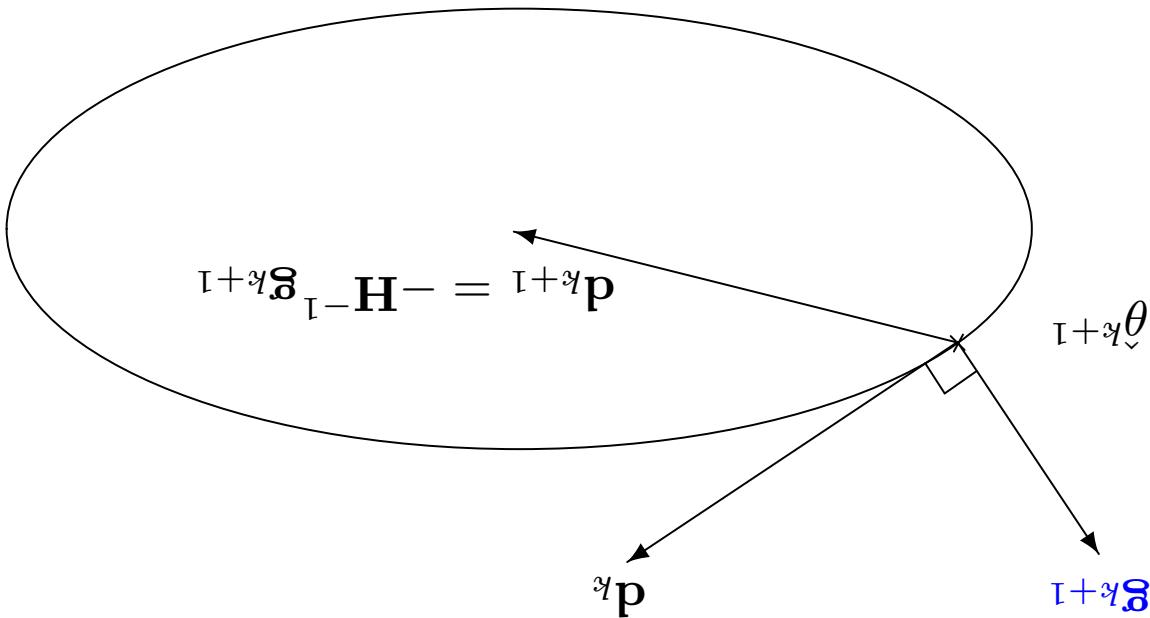
$$(\mathbf{g}_\theta - \theta)\mathbf{H}_\perp(\mathbf{g}_\theta - \theta) + \frac{1}{2}(\mathbf{g}_\theta - \theta)(\mathbf{g}_\theta)_\perp \mathbf{g} + (\mathbf{g}_\theta)^\top \mathbf{f} = j(\theta)$$

: θ_{k+1} obtenu par minimisation dans une certaine direction d_k :

$$\theta_{k+1} = \theta_k + \gamma_k d_k$$

Minimisation précise suivant $d_k \Leftarrow \mathbf{g}_{k+1} = \mathbf{g}(\theta_{k+1})^\top \mathbf{d}_k$, soit

$$0 = \mathbf{g}_{k+1}^\top \mathbf{d}_k$$



→ générer des directions mutuellement conjuguées

On dit que les directions d^k et d^{k+1} sont conjuguées par rapport à \mathbf{H}

$$\mathbf{d}_{k+1}^\top \mathbf{H} \mathbf{d}^k = 0.$$

$$\mathbf{g}^{k+1} = -\mathbf{H} \mathbf{d}^{k+1}, \text{ et donc}$$

Direction suivante d^{k+1} : celle de Newton $d^{k+1} = -\mathbf{H}^{-1}\mathbf{g}^{k+1}$, soit

Si $j(\theta)$ quadratique, et \mathbf{H} connu, alors $\chi^k = -\frac{\mathbf{g}^k}{\mathbf{p}^k}$, $\mathbf{g}^{k+1} = \mathbf{g}^k + \chi^k \mathbf{H} \mathbf{d}^k$
 et on montre que les directions \mathbf{d}^i générées satisfont $\mathbf{d}^i \mathbf{H} \mathbf{d}^j = 0, \forall i \neq j$

$$(\mathbf{p} \chi + \theta) \overset{\chi}{=} \arg \min \mathcal{J}(\theta), \quad \chi^k = \mathbf{p}^k + \theta^k = \theta^{k+1}$$

\mathbf{d}^k en partant de θ^k
 avec $\mathbf{g}^{k+1} = \mathbf{g}(\theta^{k+1})$ et θ^{k+1} obtenu par minimisation dans la direction

$$\mathbf{d}^{k+1} = -\mathbf{g}^{k+1} + \frac{\mathbf{g}^k \mathbf{g}^k}{\mathbf{g}^{k+1} \mathbf{g}^{k+1}}$$

$\mathbf{d}^0 = -\mathbf{g}^0$ (gradient), puis (Polak-Ribière)

PGC1: Calculs simples (seulement le gradient)

PGC2: Si $j(\theta)$ quadratique, convergence en p itérations (Newton : 1 itération, gradient : ∞ itérations !)

PGC3: Accumulation d'erreurs \rightarrow re-initialiser d_k par $-g_k$ (gradient) [peut étre fait chaque p itérations]

PGC4: Pas de matrice à manipuler (mais pas de caractérisation de la précision...), très utile en grandes dimensions

PGC5: Plus d'itérations que quasi-Newton, mais itérations plus simples
PGC6: Les minimisations unidimensionnelles doivent étre précises (pour avoir la propriété de conjugaison)

← Rejeter les pas **trop petits** et les pas **trop grands**

Méthode de Wolfe :

Pour le pas est 1

Rq : Pour Newton, Gauss-Newton, quasi-Newton, un choix raisonnable

décroissance significative de $j(\theta)$

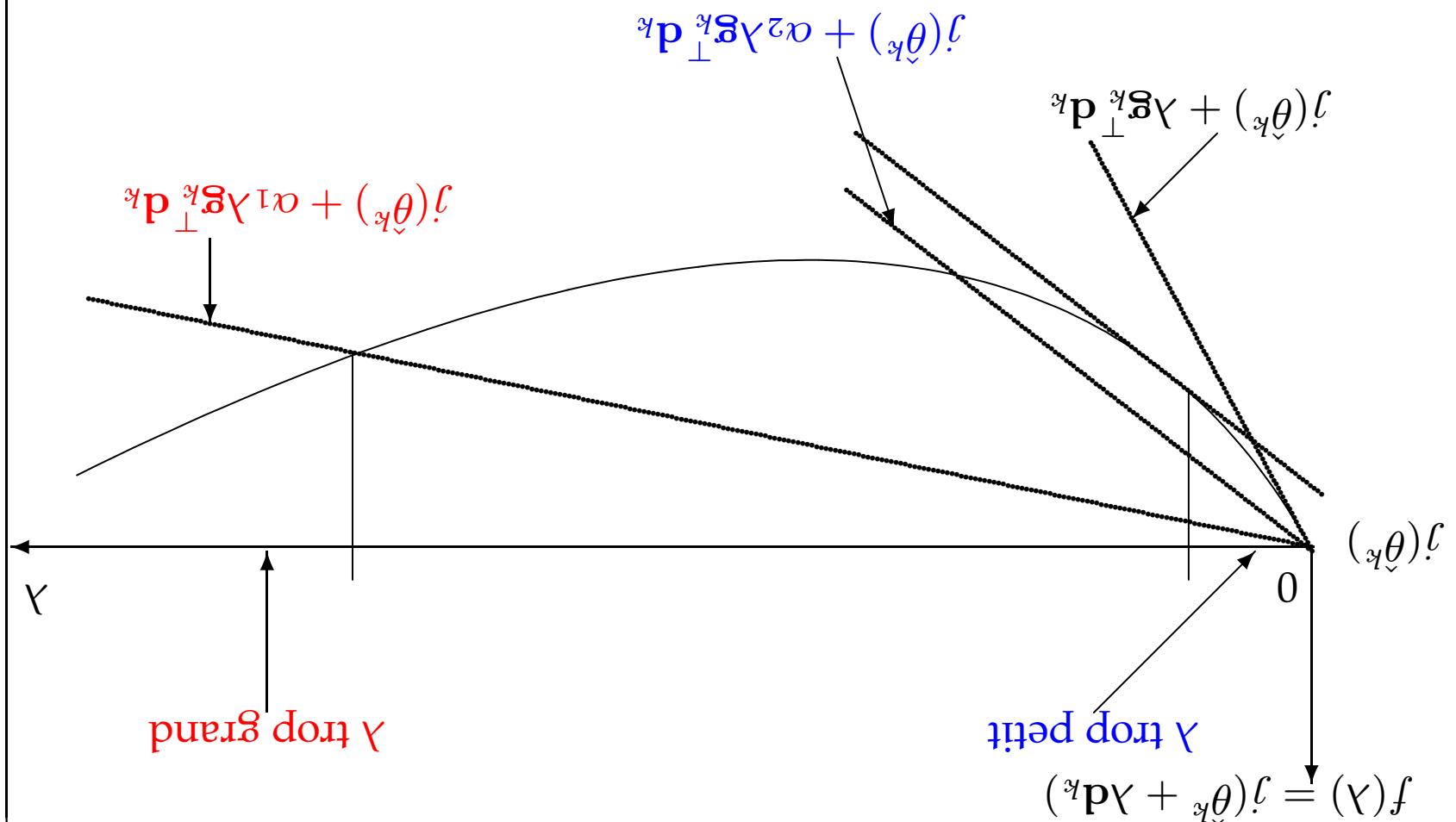
Pour Powell et gradients conjugués) ← seulement assurer une

Rien ne serai d'optimiser trop précisément dans la direction proposée (sauf

... ou plutot, choix du pas

6) Optimisation à une dimension (2) : Le retour

$\alpha_1 > \alpha_2 > 1$ (et même $\alpha_1 > 1/2 > \alpha_2 > 1$)



Algorithme:

- 1) Choisir $\alpha_1 < 0, \alpha_1, \alpha_2$, avec $0 < \alpha_1 < \alpha_2$, $\alpha_{\min} = \alpha_{\max} = 0, i = 1$
 - 2) Si $j(\theta_k + \alpha_i d_k) < j(\theta_k) + \alpha_1 \gamma^i g_k^\top d_k$, α_i trop grand : $\alpha_{\max} = \alpha_i$,
 - 3) Si $g_k^\top (\theta_k + \alpha_i d_k) d_k \geq \alpha_2 g_k^\top d_k$, α_i est acceptable :
 - $\theta_{k+1} = \theta_k + \alpha_i d_k$, stop \rightarrow direction suivante
 - Sinon, α_i trop petit, $\alpha_{\min} = \alpha_i$ - 4) Si $\alpha_{\max} = 0, \alpha_{i+1} = 2\alpha_i, i \leftarrow i + 1$, aller au pas 2
 - 5) $\alpha_{i+1} = (\alpha_{\min} + \alpha_{\max})/2, i \leftarrow i + 1$, aller au pas 2
- Rq : \exists autres méthodes ne calculant pas d'autre gradient que g_k
- Goldstein et Price :
- $j(\theta_k) + \alpha_2 \gamma^i g_k^\top d_k \leq j(\theta_k + \alpha_i d_k) \leq j(\theta_k) + \alpha_1 \gamma^i g_k^\top d_k \leftarrow \forall i$ est acceptable
- $j(\theta_k) + \alpha_1 \gamma^i g_k^\top d_k < j(\theta_k + \alpha_i d_k) + \alpha_2 \gamma^i g_k^\top d_k \leftarrow \forall i$ trop grand
- $j(\theta_k) + \alpha_2 \gamma^i g_k^\top d_k > j(\theta_k + \alpha_i d_k) + \alpha_1 \gamma^i g_k^\top d_k \leftarrow \forall i$ trop petit

1979), voir + Join

■ autres algorithmes (ellipsoïdes, points intérieurs), suite à (Khachiyan,

■ algorithme spécifique et classique : simplexe (Dantzig, 1963)

Problème rencontré pour l'estimation de norme L_1 et $L^\infty \dots$

C'est-à-dire, $a_i^\top \theta \leq b_i, i = 1, \dots, m$ (S est un polyèdre)

$$A\theta \leq b$$

Minimiser $c^\top \theta$ (linéaire en θ) sous les contraintes (linéaires en θ)

7.1) Programmation linéaire

Beaucoup plus difficile que sans contraintes

acceptables (qui satisfait les contraintes, ici uniquement inégalités)

→ Modification de l'algorithme. On notera S ensemble des points

Modification du critère (pénalisation) : déjà vu

7) Optimisation sous contraintes

$$\begin{pmatrix} \mathbf{q} \\ \mathbf{p} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \mathbf{z} \\ \mathbf{d}_{\perp} + \theta \mathbf{A}_{\perp}^k \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \mathbf{O} & \mathbf{A}_k \\ \mathbf{A}_k^T & \mathbf{C} \end{pmatrix}$$

Stationnaire par rapport à θ et \mathbf{z} :

$$\mathcal{L}(\theta, \mathbf{z}) = \frac{1}{2} \theta_{\perp}^T \mathbf{C} \theta - \mathbf{d}_{\perp}^T \theta + \frac{1}{2} \mathbf{z}^T (\mathbf{A}_k^T \theta - \mathbf{q})$$

→ Lagrangien

Soient \mathbf{A}_k et \mathbf{b}_k les parties de \mathbf{A} et \mathbf{b} correspondant aux contraintes actives

contraintes actives prises comme des contraintes égaliés

Algorithme «standard» : recherche le minimum de $j(\cdot)$ sous les

avec $\mathbf{C} \succ \mathbf{O}$ ($\Leftrightarrow j(\cdot)$ est convexe)

$$j(\theta) = \frac{1}{2} \theta_{\perp}^T \mathbf{C} \theta - \mathbf{d}_{\perp}^T \theta$$

quadratique

Contraintes linéaires, $\mathbf{A}\theta \leq \mathbf{b}$ (S est un polyèdre), mais objectif

7.2) Programmation quadratique

Ici aussi, \exists autres algorithmes (ellipsoïdes, points intérieurs), suite à (Khachiyan, 1979), voir + loin

- ☞ si des z_i sont < 0 , éliminer les contraintes associées (inactives)
 - introduire les nouvelles contraintes égaliés point acceptable θ_{k+1}^+
 - rechercher sur le segment $\theta_k \leftarrow \theta_{k+}$ pour trouver un nouveau
- ☞ Si θ_{k+}^+ viole des contraintes,
- ☞ Si $A\theta_{k+}^+ \leq b$ et $\bar{z} \geq 0$, θ_{k+}^+ est solution

← isocritères : cercles centre en $(0, -1)$

$$j(\theta) = \theta_1^2 + (1 + \theta_2)^2, \theta = (\theta_1, \theta_2)^\top, S = \{\theta / |\theta_1| \leq 1, 0 \leq \theta_2 \leq 1\}$$

Ex1 :

mauvaise idée !

$$\hat{\theta}_{k+1} = \arg \min_{\theta} g_{\perp}^{\theta_k}$$

← remplacer $g(\theta_k)$ par $d_k = \hat{\theta}_{k+1} - \hat{\theta}_k$ avec

(S)

Problème : $g(\theta_k)$ peut pointer dans une direction inacceptable (sortant de

minimiser $j(\theta_{k+1})$

Algorithme du gradient: $\hat{\theta}_{k+1} = \hat{\theta}_k - \alpha_k g(\theta_k)$, avec α_k choisi pour

7.3) Gradient contraint

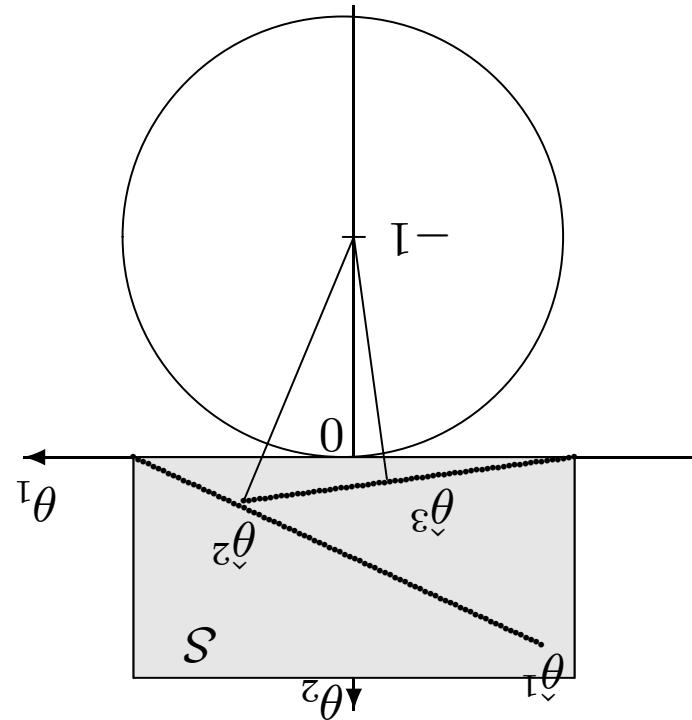
[Retour à Ex1](#) ...

Puis minimisation de $j[\hat{\theta}_{k+1}^*(\alpha)]$ par rapport à α

$$\hat{\theta}_{k+1}^*(\alpha) = \arg \min_{\theta \in S} \| \theta - [\hat{\theta}_k^* - \alpha g(\hat{\theta}_k^*)] \|^2$$

7.4) Gradient projeté

Convergence vers l'optimum $(0,0)$
en une **uite** d'iterations !

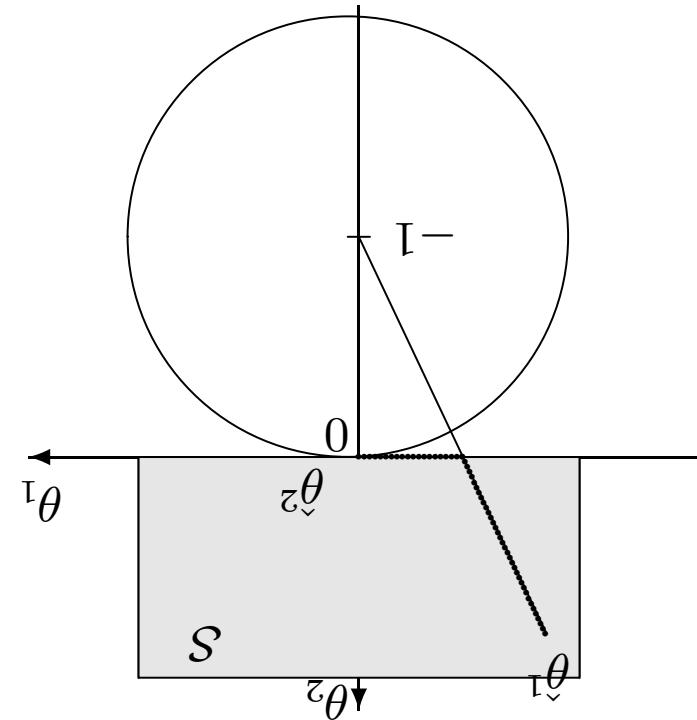


$$\left. \begin{array}{l} a_i < (\underline{\theta}_k)^i g(\chi) - \dot{\underline{\theta}}_k^i \quad \text{si } a_i \\ \dot{q} < (\underline{\theta}_k)^i g(\chi) - \dot{\underline{\theta}}_k^i \quad \text{si } \dot{q} \\ \dot{q} \geq (\underline{\theta}_k)^i g(\chi) - \dot{\underline{\theta}}_k^i \quad \text{si } a_i \geq (\underline{\theta}_k)^i g(\chi) - \dot{\underline{\theta}}_k^i \end{array} \right\}$$

$S = \{\theta / a_i \leq \theta^i \leq b^i, i = 1, \dots, d\} \leftarrow \text{simple «saturation»}$

Tres pratique quand S est un hyper-rectangle (orthotope),

Convergence vers l'optimum $(0,0)_\perp$
en une itération !



Si S n'est pas un polyèdre (contraintes non linéaires), on les linéarise . . .

← programmation quadratique séquentielle
Si S est un polyèdre : détermination de θ_{k+}^+ = programmation quadratique

$$\theta_{k+1}^+ = \arg \min_{\theta} [\theta_k^+ + \lambda (\theta - \theta_k^+)]$$

ou

puis $\theta_{k+1}^+ =$

récursivement pour quasi-Newton

avec $\mathbf{H}(\theta)$ le Hessian en θ (ou une approximation construite

$$\left[(\theta_k^+ - \theta) (\theta_k^+ - \theta)^\top \mathbf{H}_\perp (\theta_k^+ - \theta) + \frac{1}{2} (\theta_k^+ - \theta)^\top \mathbf{g}_\perp (\theta_k^+ - \theta) \right] (\theta_k^+ - \theta) = \arg \min_{\theta} \mathcal{J}(\theta)$$

Approximation quadratique de $j(\cdot)$:

7.5) Méthodes du second ordre : programmation quadratique séquentielle

Si non, $\partial_j(\theta) = \text{sous-différentiel} = \text{ensemble des sous-gradients en } \theta$

Si $j(\cdot)$ est différentiable en θ , alors le sous-gradient en θ est unique,
 $\tilde{g}(\theta) = g(\theta) \text{ gradient de } j(\cdot) \text{ en } \theta$

$\forall r \in I\!\!R^p, j(\theta + r) \geq j(\theta) + \langle a_r, r \rangle$

Sous-gradient de $j(\cdot)$ en θ : vecteur $a \in I\!\!R^p$ tel que

8.1.1) Sous-différentiel et sous-gradient
 $\Leftrightarrow S$ est convexe et $j(\cdot)$ est convexe
8.1) Programmation convexe
axes e_1 et $e_2 \rightarrow$ La méthode de Powell est inapplicable !
En $\theta_1 = (1, 1)^T, j(\theta)$ augmente quand on se déplace suivant chacun des
Par exemple, estimation $L_1, j(\theta) = |\theta_1 - \theta_2| + 0.2|\theta_1 + \theta_2|$

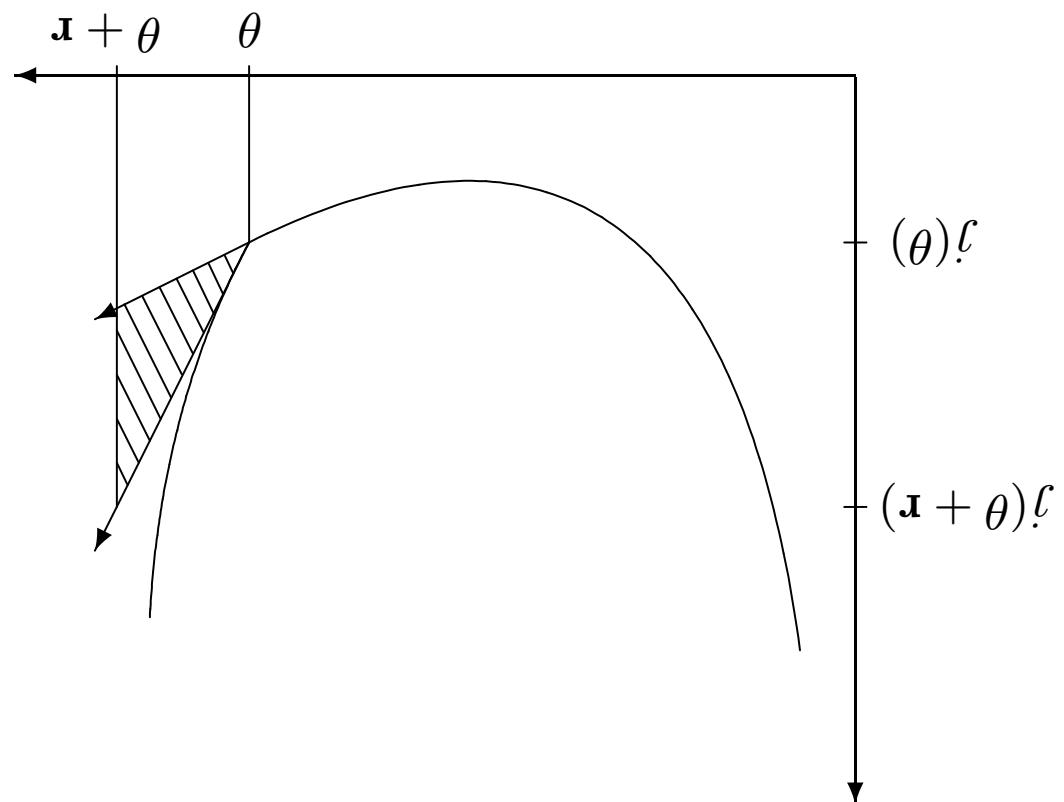
8) Critères non différentiables

θ minimise $j(\cdot)$ convexe $\Leftrightarrow \theta \in \mathcal{J}$

$0 \leq (\theta_1 - \theta_2)^T [g(\theta_1) - g(\theta_2)] \leq j(\cdot)$ convexe

$\{x > j(\theta)\} / \theta$ borne sur $j(\cdot)$ convexe

Propriétés:



$\Delta \theta \neq 0$, et $|\theta_{k+1} - \theta_k| = \lambda \Delta k$!

Impossible aussi de garder λ constant : pour $j(\theta) = (\theta)$, $\theta \in \mathbb{R}$, $|\tilde{g}(\theta)| = 1$

⇐ impossible d'optimiser par rapport à λ !

Problème : $j(\cdot)$ ne décroît pas forcément dans la direction $-\tilde{g}(\theta_k)$

$$(j_{k+1} - j_k) \tilde{g}(\theta_k)$$

8.1.2) Méthode du sous-gradient

$$\{(j_i(\theta) / j_i(\theta))\}_{i \in \mathcal{I}(\theta)} \text{ avec } \mathcal{I}(\theta) = \{i \in \mathbb{N}^m \mid j_i(\theta) > 0\}$$

• si $j(\theta) = \max_{i=1, \dots, m} j_i(\theta)$, alors $\partial j(\theta)$ est l'enveloppe convexe de

• si $j(\theta) = \sum_{i=1}^m a_i j_i(\theta)$, alors $\partial j(\theta) = \sum_{i=1}^m a_i \partial j_i(\theta)$

respectifs $\tilde{g}_i(\cdot)$

Quelques règles de calcul : $j_i(\cdot)$ des fonctions convexes, de sous-gradients

$$\partial_{\theta_1} \max_{\theta_2} j(\theta_1, \theta_2) = \lim_{\epsilon \leftarrow 0} \frac{j(\theta_1 + \epsilon, \theta_2) - j(\theta_1, \theta_2)}{\epsilon}$$

→ dérivée directionnelle (Fréchet)

$$\theta \in S \text{ et } j_i(\theta) \leq j_i(\theta^*) + (\theta - \theta^*)^\top \nabla j_i(\theta^*) \quad i = 1, \dots, k$$

Minimiser a sous les contraintes

Si S est un polyèdre \Leftrightarrow programmation linéaire dans \mathbb{R}^{p+1} :

$$\text{et } \hat{\theta}_{k+1} = \arg \min_{\theta \in S} j_k(\theta)$$

$$j_k(\theta) = \max_{i=1, \dots, k} j_i(\theta) = (\theta - \theta^*)^\top \nabla j_i(\theta^*)$$

On utilise une approximation inférieure de $j(\cdot)$ donnée par

$$j(\cdot) \text{ convexe} \Leftarrow \forall \theta, j(\theta) \leq j(\theta^*) + (\theta - \theta^*)^\top \nabla j(\theta^*)$$

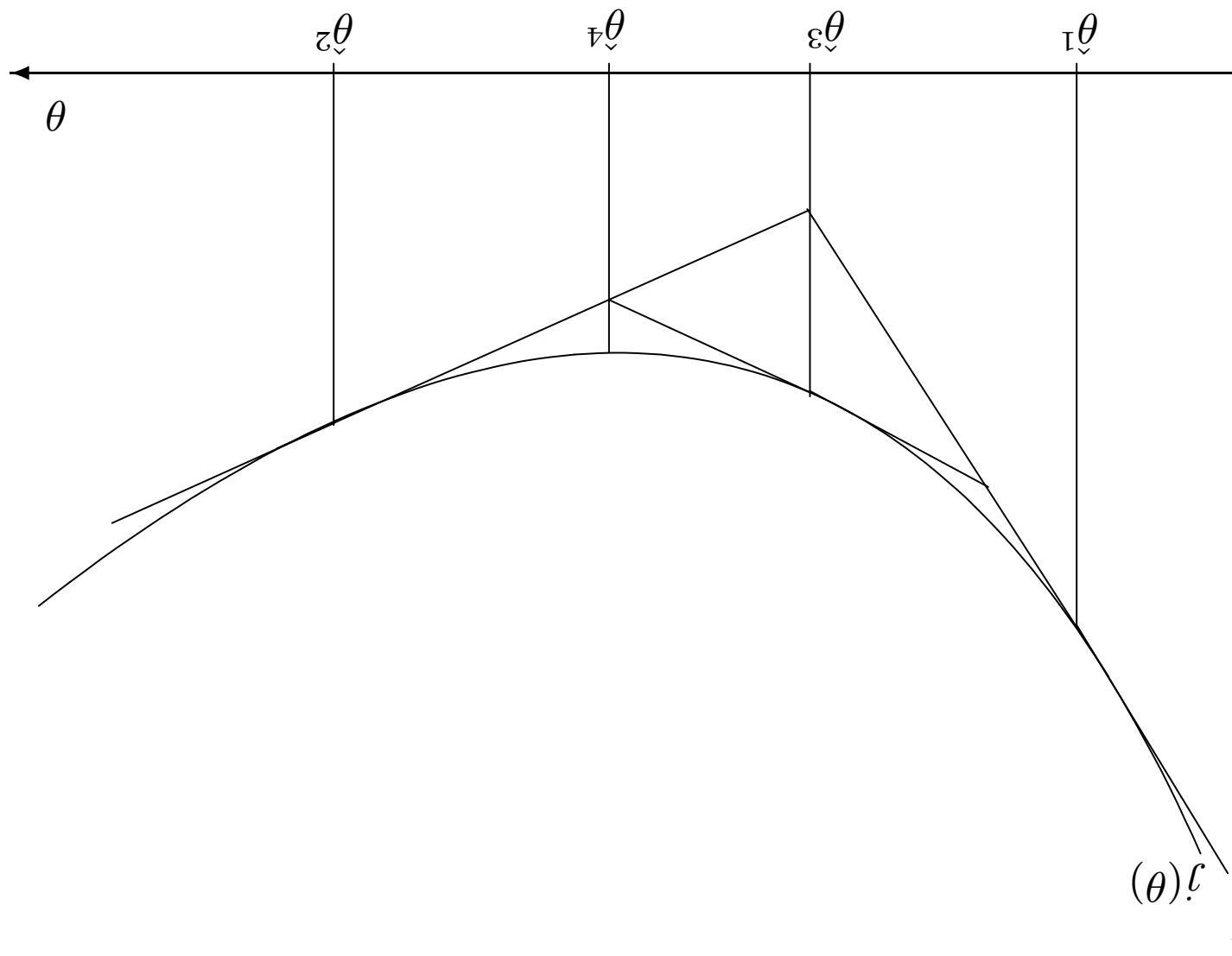
8.1.3) Méthode du plan secant

mais convergence très lente...

$$\chi_k \lesssim 0, \lim_{k \rightarrow \infty} \chi_k = 0, \quad (\chi_k = \frac{1}{\alpha} \text{ convient})$$

← on fixe χ_k a priori:

Mais la convergence est parfois très lente. . .



sait pas faire, centre du plus grand ellipsoïde inscrit dans $S_k \dots$)
 point suivant θ_{k+1} choisi dans cet ensemble (centre de gravité, mais on ne

$$\{\theta_i | \nabla f(\theta_i)^\top \tilde{g} \geq 0, i = 1, \dots, k\} \cup S = \theta \in S_k$$

après k évaluations, on sait que
 supplémentaire
 ← chaque évaluation de sous-gradient appporte une contrainte

$$\nabla f(\theta_k)^\top \tilde{g} > 0$$

$f(\cdot)$ convexe \Leftrightarrow le minimum θ satisfait

(le plan secant en fait partie...)

8.1.4) Méthodes de coupe

8.1.5) Méthode des ellipsoïdes extérieurs

On part d'un grand ellipsoïde E_0 dont on est sûr qu'il contient $\hat{\theta}$

Soit E_k l'ellipsoïde de l'itération k

Si son centre $\hat{\theta}_k$ ne satisfait pas l'une des contraintes de S_{k-1} ,

on coupe par la contrainte la plus violée (*coupé profonde*),

on garde la partie de l'ellipsoïde qui satisfait la contrainte,

on détermine le plus petit ellipsoïde contenant cet ellipsoïde tronqué,

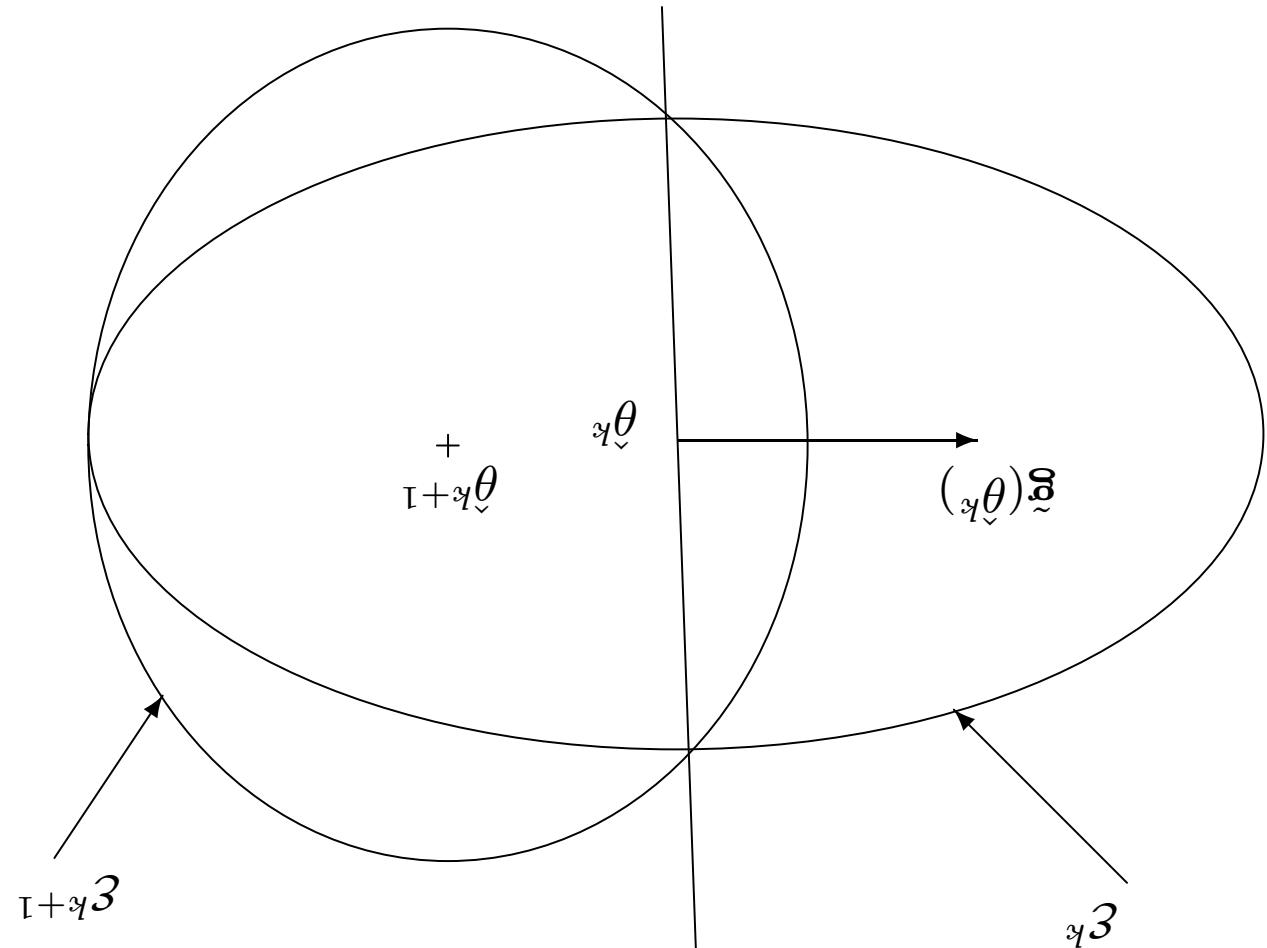
on répète autant que nécessaire

Quand le centre satisfait finalement toutes les contraintes, on coupe par le

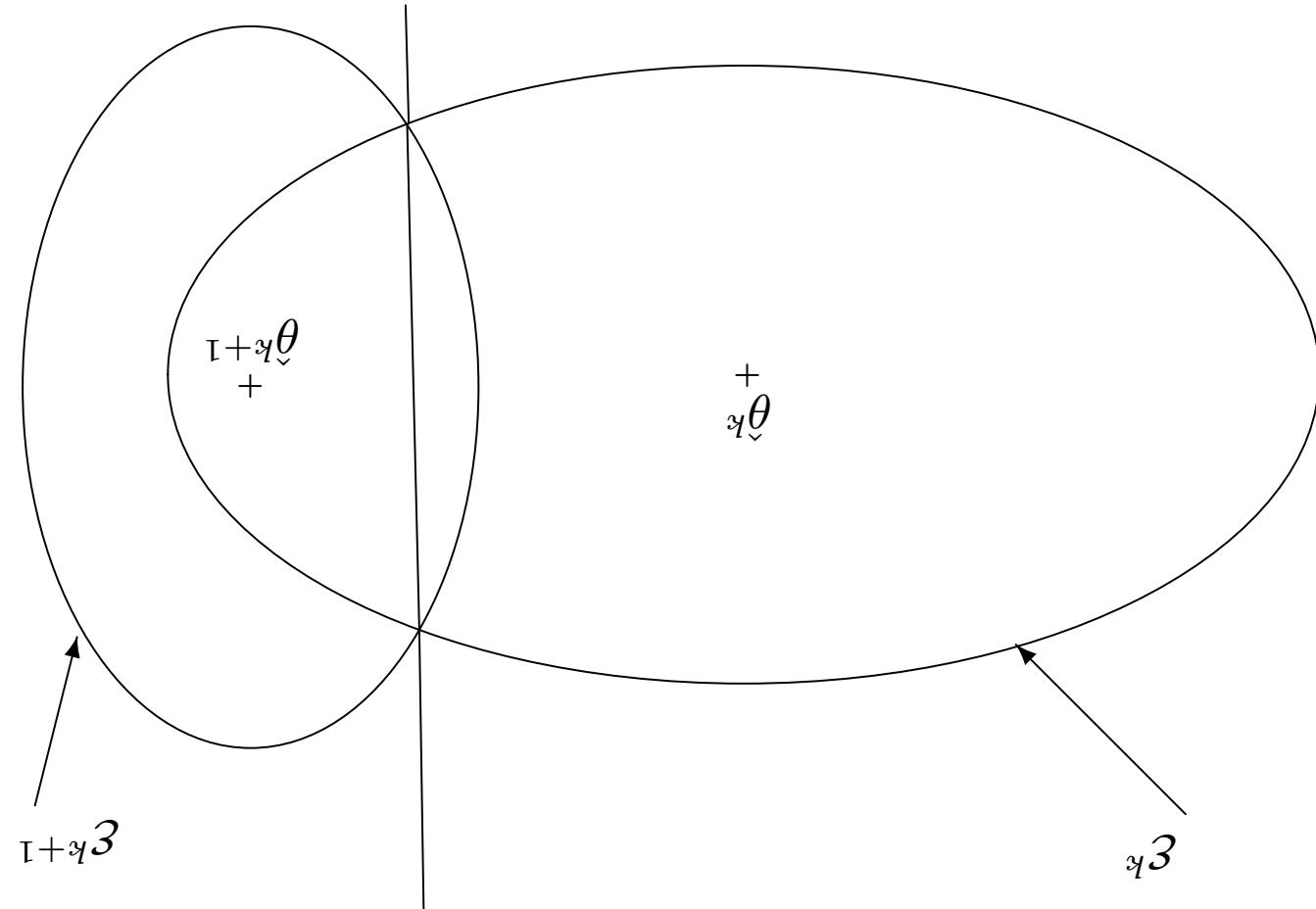
centre (coupé central) en utilisant $\hat{g}_\perp(\hat{\theta}_k)(\hat{\theta} - \hat{\theta}_k)$

Dépuis, méthodes de points intérieurs pour programmation convexe... .

Coupe centrale



Coupe profonde



8.2) Estimation de norme L_1

Si modèle linéaire, déjà vu : programmation linéaire

Si modèle non-linéaire \rightarrow solution séquentielle de problème convexes

$$\sum_{i=1}^N |y(i) - y_m(\theta, i)|$$

Choisir $\theta_0, k = 0$

1) calculer

$$\theta \leftarrow \arg \min_{\theta} \sum_{i=1}^N |y(i) - y_m(\theta, i)|$$

2) calculer

$$\alpha_k = \arg \min_{\alpha} \sum_{i=1}^N w_i |y(i) - y_m(\theta_k + \alpha \varphi_{\theta_k}, i)|$$

$\theta_{k+1} = \theta_k + \alpha_k \varphi_{\theta_k}$, $k \leftarrow k + 1$, retourner en 1)

$$\left. \begin{array}{ll} & \text{si } |e| > \delta \\ \left. \begin{array}{l} \delta |e| - \delta^2 / 2 \\ e^2 / 2 \end{array} \right. & \text{si } |e| \leq \delta \end{array} \right\} = p_1(e)$$

M-estimateur de Huber

... mais il vaut mieux quand même rendre le critère différentiable →

Pas 2) : recherche unidimensionnelle (déjà vu aussi)

Pas 1) : problème convexe (outils déjà vus)

Il faut aussi un test d'arrêt (par exemple sur $|j(\hat{\theta}_k) - j(\hat{\theta}_{k+1})|$)

$$\frac{\partial \theta}{\partial \theta} = \frac{\partial \theta}{\partial \mathbb{E}_e[\log \pi_e(\theta, l)]} + \gamma_k \theta_{k+1}$$

Gradient :

La calculer !

Approximation stochastique : on peut optimiser une espérance sans jamais

$$j_{MV}(\theta) \approx \mathbb{E}_e[\log \pi_e(\theta, l)|\theta]$$

supposées i.i.d., alors

On suppose que l'on en aura beaucoup : $N \rightarrow \infty$, et les $e(\theta, i)$ sont

Comment faire pour traiter les données l'une après l'autre ?

$$j_{MV}(\theta) = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N \log \pi_e(\theta, i)$$

Maximum de vraisemblance \leftarrow erreur de prédiction $e(\theta, i) \leftarrow$ maximiser

9) Techniques récursives

(un choix possible : $\lambda_k = \alpha/(k+1)$)

$$\infty > \sum_{\infty}^{k=1} \lambda_k^2 < \infty, \quad \lambda_k < 0, \quad \lambda_k > 0$$

Conditions sur λ_k :

$$\begin{aligned} \frac{\partial \ell(\theta | \theta_k, k+1)}{\partial \theta_k} &= \frac{\partial \ell(\theta | \theta_k, k+1) \log \pi(e(\theta, k+1) | \theta_k)}{\partial \theta_k} + \lambda_k = \\ \frac{\partial \ell(\theta | \theta_k, k+1)}{\partial \theta_{k+1}} &= \end{aligned}$$

ici $e(\theta, k+1)$ correspondant à l'observation suivante

prix au hasard

Gradient stochastique : on remplace $E\{\cdot\}$ par une évaluation en un point

$$\frac{\partial \ell}{\partial \theta} = \sum_{i=1}^{n-k} \frac{1}{k+1} \frac{\theta^2}{\theta^2 + 1}$$

Ex: $y(i) = y_m(\theta, i) + e_i$, avec e_i i.i.d. $\mathcal{N}(0, \sigma^2)$. Alors

$$\mathbf{MI}(\theta, \zeta_{k+1}^1) = \left\{ \theta \mid \frac{\partial \ell}{\partial \theta} = \sum_{i=1}^{n-k} \frac{1}{k+1} \frac{\theta^2}{\theta^2 + 1} \right\}$$

avec $\mathbf{MI}(\theta, \zeta_{k+1}^1)$ la matrice d'information de Fisher (moyenne par observation)

$$\mathbf{MI}(\theta, \zeta_{k+1}^1) = \frac{1}{k+1} \sum_{i=1}^{n-k} \frac{\partial^2 \ell}{\partial \theta^2}$$

Newton stochastique :

approche»

et on peut éviter l'inversion de $M^a(\xi_{k+1}^1) \leftarrow \text{«maximum de vraisemblance}$

$$M^a(\xi_{k+1}^1) = \frac{k}{k+1} M^a(\xi_k^1) + \frac{1}{k+1} \frac{\partial y_m(\theta, i)}{\partial \theta} \Big|_{\theta=\theta_k}$$

$M(\theta, \xi_{k+1}^1)$ récursivement par
Si $y_m(\theta, i)$ n'est pas linéaire en θ , on peut tout de même approximer
appelle algorithme Least Mean Squares

$$[\theta_{k+1}] = \theta_k - \alpha(k+1)[y(k+1) - \mathbf{x}^\top(k+1)\theta_k]$$

L'algorithme du gradient stochastique donne dans ce cas :

← redonne exactement l'algorithme des moindres carrés récursifs !

$$M(\theta, \xi_{k+1}^1) = \frac{k}{k+1} M(\theta, \xi_k^1) + \frac{(k+1)\alpha}{k+1} \mathbf{x}_\perp^\top(k+1)$$

Peut être calculé récursivement :
Si $y_m(\theta, i)$ linéaire en θ , $y_m(\theta, i) = \mathbf{x}_\perp^\top(i)\theta$, $M(\theta, \xi_{k+1}^1)$ ne dépend pas de θ et

idée : adapter $\Sigma \leftarrow$ recherche aleatoire adaptive

→ tirages proches si $\hat{\theta}_k$ proche de l'optimum $\hat{\theta}$, tirages éloignés sinon...

Difficile : comment choisir Σ ?

sion $\hat{\theta}_{k+1} = \hat{\theta}_k$

• 2) si $j(\hat{\theta}_{k+1}) > j(\hat{\theta}_k)$, accepter $\hat{\theta}_{k+1} = \hat{\theta}_{k+1}$;

nouveau tant que $\hat{\theta}_{k+1} \notin S$

• 1) générer $\hat{\theta}_{k+1} \in S$: $\hat{\theta}_{k+1} = \hat{\theta}_k + r_k$, avec $r_k \sim N(0, \Sigma)$ (on essaie de

• 0) choisir $\hat{\theta}_0$, $k = 0$

Technique simple à mettre en œuvre : recherche aleatoire

d'échapper aux optimas locaux

Mais si les observations sont déjà là ... il faut un algorithme permettant

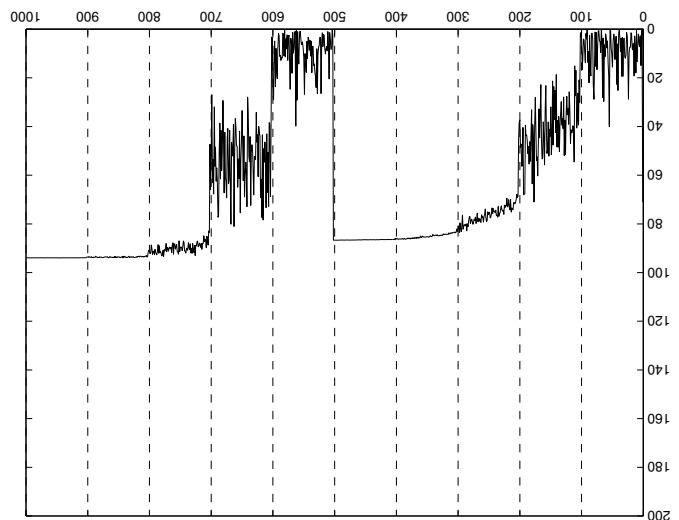
des observations sous les mêmes conditions expérimentales

On a déjà vu comment supprimer la présence d'optima locaux en répétant

10) Optimisation globale

- On suppose $S = \text{orthotope } \{\theta / a_i \leq \theta^i \leq b^i, i = 1, \dots, d\}$ (ou contenu dans un tel orthotope)
- θ_0^i au centre: $\theta_0^i = (a^i + b^i)/2, i = 1, \dots, d$
 - 5 valeurs de Σ : $\Sigma_1 = \text{diag}\{b^i - a^i, i = 1, \dots, d\}$, puis $\Sigma^{j+1} = 0.1\Sigma^j$,
 - On alterne 2 phases:
 - a) exploration : soit θ_k^* le meilleur point [+ petite valeur de $j(\cdot)$]
 - pour chaque j , on fait 100/j itérations avec Σ^j , et on note $\theta_{k^*, j}^*$ la meilleure valeur obtenue, $j = 1, \dots, 5$
 - b) exploitation : on part du meilleur point θ_{k^*, j^*}^* , obtenu pour $j = j^*$, et on fait 100/j itérations avec Σ^{j^*}
 - exploration de nouveau, puis exploitation, etc.
 - si $j_* = 5$ (\leftrightarrow petit \rightarrow recherche locale) un nombre consécutif de fois on arrête ... quand on en a assez (!) (nb. max. d'itérations dépassé), ou si $j_* = 5$ (\leftrightarrow petit \rightarrow recherche locale) un nombre consécutif de fois

Pas d'alternance



exploration/exploitation :

$Z_1, Z_2, Z_3, Z_4, Z_5, Z_1, Z_2, Z_3, Z_4, \dots$

Alternance

exploration/exploitation ...

exploration/exploitation puis

