

École des Ponts ParisTech Mars 2018 - Avril 2018

Cours Optimisation et Contrôle Distrib<br/>EauPti - Projet sur les réseaux de distribution d'eau

Marc-Antoine Augé et Matthieu Roux

### Table des matières

### 1 Séance 1 - Définition de l'oracle

### 1.1 Calculs différentiels

On pose

$$F(q) = \frac{1}{3} < q, r \circ q \circ |q| > + < p_r, A_r q >$$

et

$$q(q_c) = q^{(0)} + Bq_c$$

On cherche à calculer  $\nabla F(q(q_c))$  et  $HF(q(q_c))$  le Hessien.

Remarquons tout d'abord que les matrices sont à coefficients réels donc transposition et adjonction sont deux opérations identiques.

Commencons par  $\nabla F(q)$  en écrivant le produit de Hadamard terme à terme et le produit scalaire sous forme de somme :

$$F(q) = \frac{1}{3} \sum_{i=1}^{n} q_i^2 . r_i . |q_i| + \langle p_r, A_r q \rangle$$

On note alors  $\epsilon_i$  le signe de  $q_i$ :

$$F(q) = \frac{1}{3} \sum_{i=1}^{n} \epsilon_i . r_i . q_i^3 + \langle p_r, A_r q \rangle$$

D'où immédiatement, étant donné que le gradient du second terme est  $A_r^T.p_r$ :

$$\nabla F(q) = (\epsilon_i . r_i . q_i^2)_{1 \le i \le n} + A_r^T . p_r$$

On peut le réécrire sans la notation  $\epsilon_i$  et en utilisant un produit de Hadamard :

$$\nabla F(q) = (r_i \cdot q_i \cdot |q_i|)_{1 \le i \le n} + A_r^T \cdot p_r = r \circ q \circ |q| + A_r^T \cdot p_r$$

Puis par composition, comme  $q(q_c) = q^{(0)} + q_c$ , on a, en notant par abus de notation :  $F(q_c) = F(q(q_c))$  :

$$\nabla F(q_c) = B^T \nabla F(q) = B^T (r \circ q \circ |q| + A_r^T p_r)$$

Pour calculer le Hessien, on a tout d'abord, en notant diag(X) la matrice diagonale possédant sur sa diagonale les coefficients de X:

$$HF(q) = 2.\operatorname{diag}(r \circ |q|)$$

Par composition, étant donné que le  $H(q(q_c)) = 0$ :

$$HF(q_c) = HF(q(q_c)) = 2.B^T.\operatorname{diag}(r \circ |q|).B$$

#### 2 Résultats théoriques entre les séances

#### 2.1 Équivalence des problèmes 13, 14 et 19

On pose les problèmes :

$$\begin{cases}
\operatorname{Min} & \frac{1}{3} < q, r \circ q \circ |q| > + < p_r, f_r > \\
\operatorname{s.c.} & q \in \mathbb{R}^n \\
f_r \in \mathbb{R}^{m_r} & Aq - f = 0
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
\operatorname{Min} & \frac{1}{3} < q, r \circ q \circ |q| > + < p_r, A_r q > \\
\operatorname{s.c.} & q \in \mathbb{R}^n \\
A_d q - f_d = 0
\end{cases}$$

$$\begin{cases}
\operatorname{Min} & \frac{1}{3} < q^{(0)} + Bq_c, r \circ (q^{(0)} + Bq_c) \circ |q^{(0)} + Bq_c| > + < p_r, A_r (q^{(0)} + Bq_c) > \\
\operatorname{s.c.} & q_c \in \mathbb{R}^{n - m_d}
\end{cases}$$
(2)

$$\begin{cases}
\operatorname{Min} & \frac{1}{3} < q, r \circ q \circ |q| > + < p_r, A_r q > \\
\operatorname{s.c.} & q \in \mathbb{R}^n \\
& A_d q - f_d = 0
\end{cases} \tag{2}$$

$$\begin{cases}
\operatorname{Min} & \frac{1}{3} < q^{(0)} + Bq_c, r \circ (q^{(0)} + Bq_c) \circ |q^{(0)} + Bq_c| > + < p_r, A_r(q^{(0)} + Bq_c) > \\
\operatorname{s.c.} & q_c \in \mathbb{R}^{n - m_d}
\end{cases}$$
(3)

Théorème 1 Les problèmes ??, ?? et ?? sont équivalents.

### Preuve.

Lemme 1 Les problèmes ?? et ?? sont équivalents.

Preuve.

On partitionne le graphe en deux : d'un côté les nœuds dont les pressions sont connues  $(p_r)$  et d'un autre côté celles non connues  $(p_d)$ 

La contrainte Aq - f = 0 se réécrit avec cette décomposition :

$$A_r q = f_r$$
 et  $A_d q = f_d$ 

De fait, en injectant  $A_rq = f_r$  dans la fonction objectif, les deux problèmes sont équivalents.

Lemme 2 Les problèmes ?? et ?? sont équivalents.

Preuve.

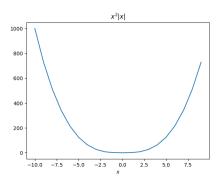


FIGURE  $1 - x^2 \cdot |x|$ 

Prouvons tout d'abord que ?? implique ?? :

On souhaite intégrer la contrainte  $A_dq-f_d=0$  à la fonction objectif. Pour faire cela, on aimerait dire " $q=A_d^{-1}f_d$ " mais  $A_d$  n'est, a priori ni carrée, ni inversible.

On pose alors  $A_d = (A_{d,T}, A_{d,C})$  de sorte à avoir  $A_{d,T}$  inversible et de rang maximal  $(rgA_d = rgA_{d,T})$ .

On applique cette même partition à  $q = (q_T, q_C)^T$  et la contrainte du problème ?? se réécrit :

$$A_{d,T}q_T + A_{d,C}q_C - f_d = 0$$

Ou, puis-ce que  $A_{d,T}$  est inversible :

$$q_T = A_{d,T}^{-1}(f_d - A_{d,C}q_C)$$

On pose alors  $B=(-A_{d,T}^{-1}A_{d,C},I_{n-m_d})^T$  et  $q^{(0)}=(A_{d,T}^{-1}f_d,0)^T$  de sorte à avoir :

$$q = q^{(0)} + Bq_c$$

Ce qui donne le résultat en injectant dans la fonction objectif de ??.

Enfin, ?? implique ?? en réécrivant B et q et en rajoutant des contraintes pour traduire  $q_T = A_{d,T}^{-1}(f_d - A_{d,C}q_C)$ .

D'après les deux lemmes précédents, les problèmes ??, ?? et ?? sont tous trois équivalents.

## 2.2 Unicité des solutions de ?? et de ??

Stricte convexité du critère du problème ?? : D'une part,  $q \mapsto \langle p_r, A_r q \rangle$  est strictement convexe car linéaire. D'autre part, on peut réécrire le premier produit scalaire comme suit :

$$< q, r \circ q \circ |q| > = \sum_{i} q_{i}.q_{i}|q_{i}|$$

Or, chaque terme de cette somme est fortement convexe (cf. figure ??) car les résistances sont positives donc le critère est convexe.

Stricte convexité du critère du problème ?? : Pour les mêmes arguments, puis-ce que  $q_c \mapsto q^{(0)} + Bq_c$  est une fonction convexe et par composition de fonctions convexes : le critère du problème ?? est convexe.

Unicité de la solution du problème ??: Le critère est strictement convexe, s.c.i, cooercif puis-ce que  $\langle p_r, q^{(0)} + Bq_c \rangle = 0 (\langle q^{(0)} + Bq_c, r \circ q^{(0)} + Bq_c \circ |q^{(0)} + Bq_c| \rangle)$  et donc admet une unique solution, d'après le théorème 5.3 du cours.

On en déduit alors, par équivalence des problèmes ?? et ?? que le problème ?? admet au moins une solution qui est unique par la stricte convexité du critère.

## 3 Séances 2 et 3 - Implémentations d'algorithmes

Nous avons cherché à résoudre le problème d'optimisation avec différents algorithmes vus en cours :

- Mise en place d'une recherche linéaire vérifiant les conditions de Wolfe avec l'algorithme de Fletcher-Lemaréchal. Cette étape permet de trouver un pas optimal et conduit notamment à l'algorithme de gradient à pas variable.
- Mise en place de l'algorithme de **Polak-Ribière**, algorithme de gradient conjugué non-linéaire où la direction étudiée dépend de la direction de l'étape précédente.
- Mise en place de **l'algorithme de BFGS** (Broyden-Fletcher-Goldfarb-Shanno) qui est une méthode de quasi-Newton où on utilise une approximation de l'inverse du Hessien de la fonction à minimiser.
- Mise en place de **l'algorithme de Newton** qui n'approxime pas l'inverse du Hessien

Nous avons obtenu les résultats présentés sur la Figure ?? et synthétisés sur le Tableau ??. Nous remarquons notamment les points suivants :

- L'ajout de la recherche linéaire via l'algorithme de Fletcher-Lemaréchal est une très bonne amélioration qui demande un peu plus de calculs par itération mais en en faisant près de  $10 \times$  moins demeure deux fois plus rapide qu'un algorithme de gradient à pas fixe.
- L'algorithme de Newton est extrêmement rapide (6 itérations) mais demande une bonne connaissance du problème (le Hessien) : toutefois une approximation de ce Hessien, comme à travers l'algorithme BFGS donne également d'excellents résultats.
- L'initialisation dans l'algorithme de Fletcher-Lemaréchal est importante. Si on initialise avec le  $\alpha$  précédent, comme sur la Figure ??, alors la convergence est très mauvaise.
- On remarque que l'algorithme de Fletcher-Lemaréchal fait osciller le pas de gradient.

# 4 Séance 4 - Minimisation du problème contraint

### Q.1 Le lagrangien du problème 14 s'écrit :

$$\mathcal{L}(\lambda, q) = \frac{1}{3} \langle q, r \circ q \circ | q | \rangle + \langle p_r, A_r q \rangle + \langle \lambda, A_d q - f_d \rangle$$

Les conditions nécessaires d'optimalité sont, étant donné que  $\mathcal L$  est différentiable :

$$\nabla \mathcal{L}_q = 0 \text{ et } \nabla_{\lambda} \min_{q} \mathcal{L}(q, \lambda) = 0$$

La première condition se réécrit :

$$0 = \nabla \mathcal{L}_q = r \circ q \circ |q| + A_r^T p_r + A_d^T \lambda$$

Ce qui se réécrit, correspondant à l'expression 8 :

$$0 = r \circ q \circ |q| + A^T p$$

où l'on note:

$$A = (A_r, A_d)^T$$
 et  $p = (p_r, \lambda)^T$ 

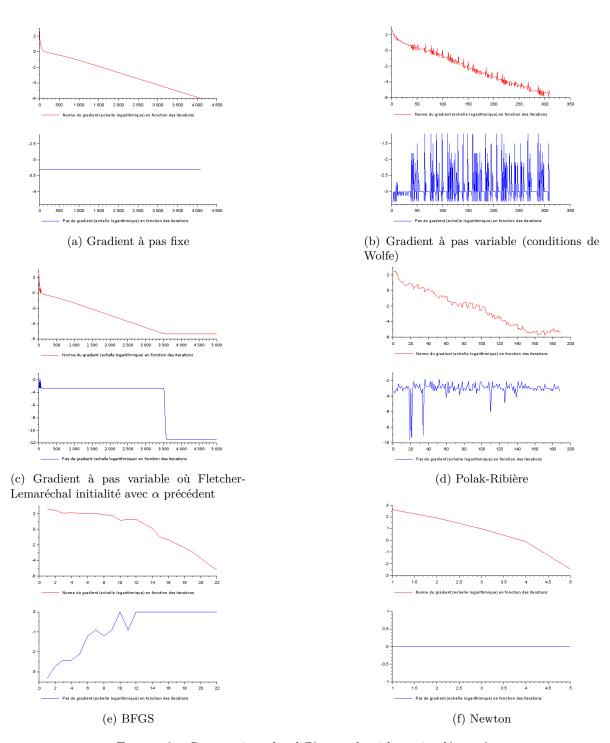


FIGURE 2 – Comparaison des différents algorithmes implémentés

Méthode	Scilab	Pas fixe	Pas variable	Polak-Ribiere	BFGS	Newton
Itérations	-	4094	310	190	23	6
Temps CPU (s)	0	0.34375	0.15625	0.109375	0.03125	0
Critère optimal	-3.734007	-3.734007	-3.734007	-3.734007	-3.734007	-3.734007
Norme du gradient	$10^{-7}$	$10^{-}6$	$9.10^{-7}$	$7.10^{-}7$	$4.10^{-}7$	$7.85.10^{-8}$

Figure 3 – Comparaison des différents algorithmes

La deuxième condition d'optimalité s'écrit, où  $\hat{q}$  est un minimiseur de  $\mathcal{L}$ :

$$A_d\hat{q}(\lambda) - f_d = 0$$

Puis, comme  $f_r = A_r \hat{q}$ , on retrouve **l'expression 6**:

$$A\hat{q} = f$$

**Q.2.** D'après l'expression vérifiée par  $\hat{q}$ , on peut l'obtenir de manière explicite. On introduit pour cela le vecteur  $\epsilon$  des signes :

$$\epsilon_i = -\frac{1}{r_i} (A^T . p)_i$$

Et on obtient:

$$q_i = \epsilon_i \sqrt{\left|\frac{1}{r_i} \left(A^T.p\right)_i\right|}$$

La fonction duale  $\Phi(\hat{q}) = \min_{q} \mathcal{L}(q,\lambda)$  s'écrit alors :

$$\Phi = \frac{1}{3} < \hat{q}(\lambda), r \circ \hat{q}(\lambda) \circ |\hat{q}(\lambda)| > + < p_r, A_r \hat{q}(\lambda) > + < \lambda, A_d \hat{q}(\lambda) - f_d > 0$$

Le Hessien se calcule comme suit :

$$\Phi(\lambda) = \mathcal{L}(q^{\#}, \lambda)$$
$$\nabla_{\lambda} \Phi(\lambda) = A_d q^{\#} - f_d$$

$$H_{\lambda}\Phi(\lambda) = \nabla_q (A_d q^{\#} - f_d) \nabla_{\lambda} q^{\#}$$

Or, on peut exprimer la jacobienne de  $q^{\#}$  par rapport à  $\lambda$  en remarquant que :

$$\frac{\partial}{\partial \lambda_j} (r_i q_i^{\#} | q_i^{\#} |) = -(A_d^T)_{ij}$$
$$\frac{\partial q_i^{\#}}{\partial \lambda_j} = \frac{-1}{2r_i | q_i^{\#} |} (A_d^T)_{ij}$$

$$\nabla_{\lambda} q^{\#} = \frac{-1}{2} diag \left(\frac{1}{r_{i}|q_{i}^{\#}|}\right) A_{d}^{T}$$

Et alors on obtient:

$$H_{\lambda}\Phi(\lambda) = \frac{-1}{2} A_d diag\left(\frac{1}{r_i|q_i^{\#}|}\right) A_d^T$$