

Projet de MPNA : Méthode des itérations simultanées

Matthias BEAUPÈRE, Pierre GRANGER

Rapport MPNA - CHPS - 18 février 2019

Table des matières

1	Introduction	1
2	Problématique	1
3	Approche utilisée	1
4	Cas séquentiel	1
4.1	Description de l'algorithme général	1
4.1.1	Procédé de Gram-Schmidt	2
4.1.2	Décomposition de Schur	2
4.1.3	Sélection de k vecteurs propres	2
4.1.4	Calcul de la précision	3
4.1.5	Locking	3
4.2	Étude de performances théorique	3
4.3	Étude de performances pratique	3
4.4	Ajout d'une méthode de déflation "Locking"	3
4.5	Conclusions	3
5	Cas parallèle	3
5.1	Approche utilisée	3
5.2	Étude de performances théorique	3
5.3	Étude de performances pratique	3
5.4	Conclusions	3
6	Conclusion générale	3

1 Introduction

2 Problématique

3 Approche utilisée

4 Cas séquentiel

4.1 Description de l'algorithme général

Données du problèmes :

- m : taille du sous-espace de Krylov
- k : nombre de vecteurs propres demandé
- p : précision demandé
- A : matrice de taille $n * n$ donnée en entrée

— N : nombre d'itérations

Algorithm 1 Algorithme général

```

1:  $Q \leftarrow rand()$ 
2: while  $i = 0..N - 1$  OU  $\min(\text{precisions}) < p$  do
3:    $Z = AQ$ 
4:   Gram-Schmidt  $Q$ 
5:   Projection  $B = Z^t AZ$ 
6:   Décomposition de Schur  $B = Y^t RY$ 
7:   Retour dans l'espace d'origine  $Q = ZY$ 
8:   Sélection des  $k$  vecteur propres
9:   Calcul de la précision
10:  Locking
11: end while

```

Dans les paragraphes suivant sont détaillés chaque étape de l'algorithme.

4.1.1 Procédé de Gram-Schmidt

On utilise une décomposition QR avec le procédé de Gram-Schmidt pour orthonormaliser la matrice Q . L'orthogonalisation consiste chaque vecteur de la matrice Z dans un vecteur temporaire tout en lui soustrayant son projeté sur chaque vecteur déjà ajouté. On normalise ensuite en divisant chaque vecteur par sa norme.

Algorithm 2 Algorithme de Gram-Schmidt

```

1: for  $i = 0..m - 1$  do
2:    $q_i^{temp} \leftarrow q_i$ 
3:   for  $k = 0..i$  do
4:      $q_i^{temp} \leftarrow q_i^{temp} - q_k(q_k \cdot q_i)$ 
5:   end for
6: end for
7:  $Q \leftarrow Q^{temp}$ 

```

4.1.2 Décomposition de Schur

La décomposition de Schur permet de calculer les valeurs et vecteurs propre de l'espace de Krylov, aussi appelés valeurs et vecteurs de Ritz. Pour ce calcul a été utilisé la bibliothèque `lapacke`.

4.1.3 Sélection de k vecteurs propres

En entrée du programme est précisé le nombre k de vecteurs propres désirés. La précision est calculé uniquement sur les k vecteurs de plus grande valeur propre associée. Pour sélectionner ces vecteur, on range les vecteurs par valeur propre associée puis on ne garde que les k premiers.

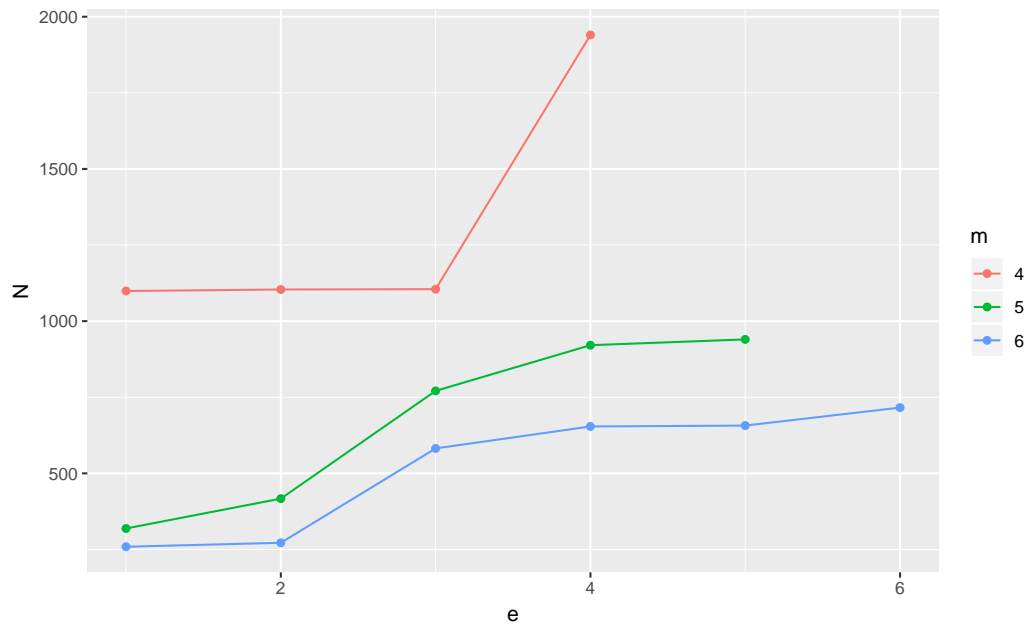


FIGURE 1 – Nombre d'itérations N nécessaires pour faire converger e valeurs propres pour différentes tailles de sous-espace de Krylov m et une précision $p = 10^{-6}$

4.1.4 Calcul de la précision

4.1.5 Locking

4.2 Étude de performances théorique

4.3 Étude de performances pratique

4.4 Ajout d'une méthode de déflation "Locking"

4.5 Conclusions

5 Cas parallèle

5.1 Approche utilisée

5.2 Étude de performances théorique

5.3 Étude de performances pratique

5.4 Conclusions

6 Conclusion générale

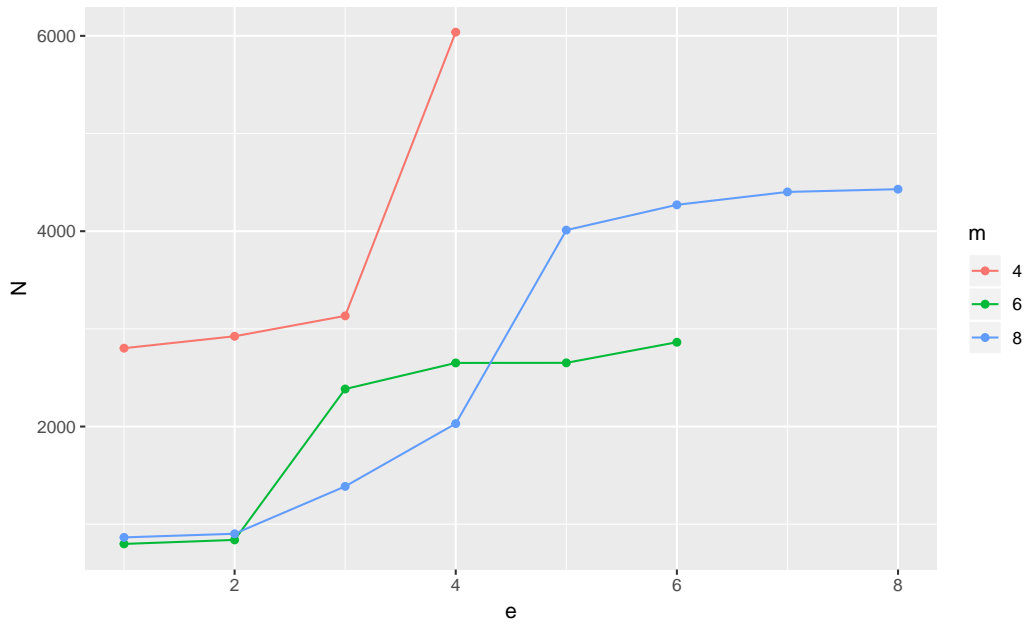


FIGURE 2 – Nombre d'itérations N nécessaires pour faire converger e valeurs propres pour différentes tailles de sous-espace de Krylov m et une précision $p = 10^{-8}$

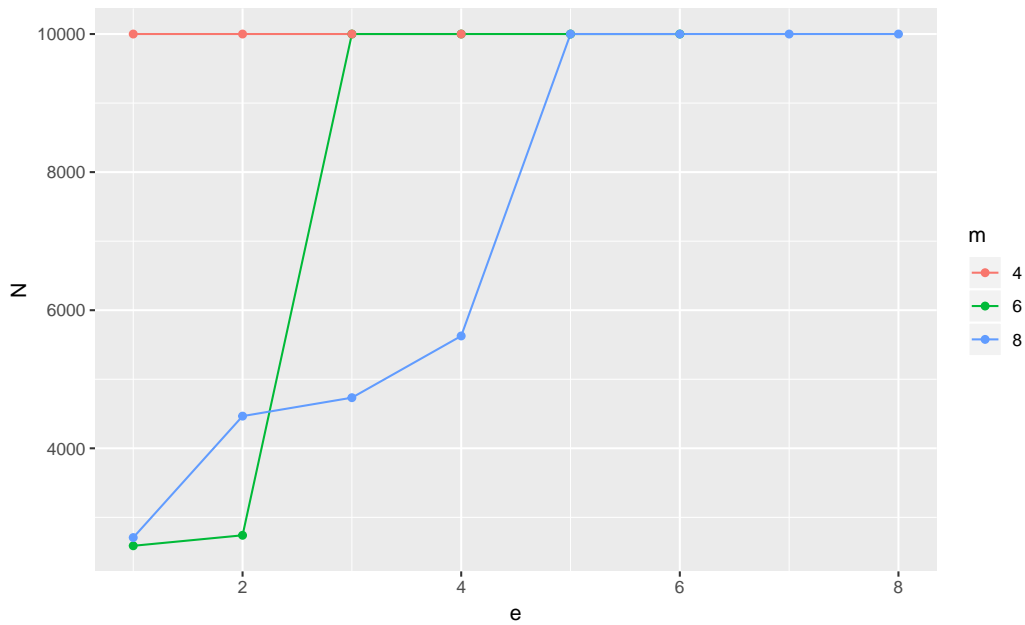


FIGURE 3 – Nombre d'itérations N nécessaires pour faire converger e valeurs propres pour différentes tailles de sous-espace de Krylov m et une précision $p = 10^{-10}$

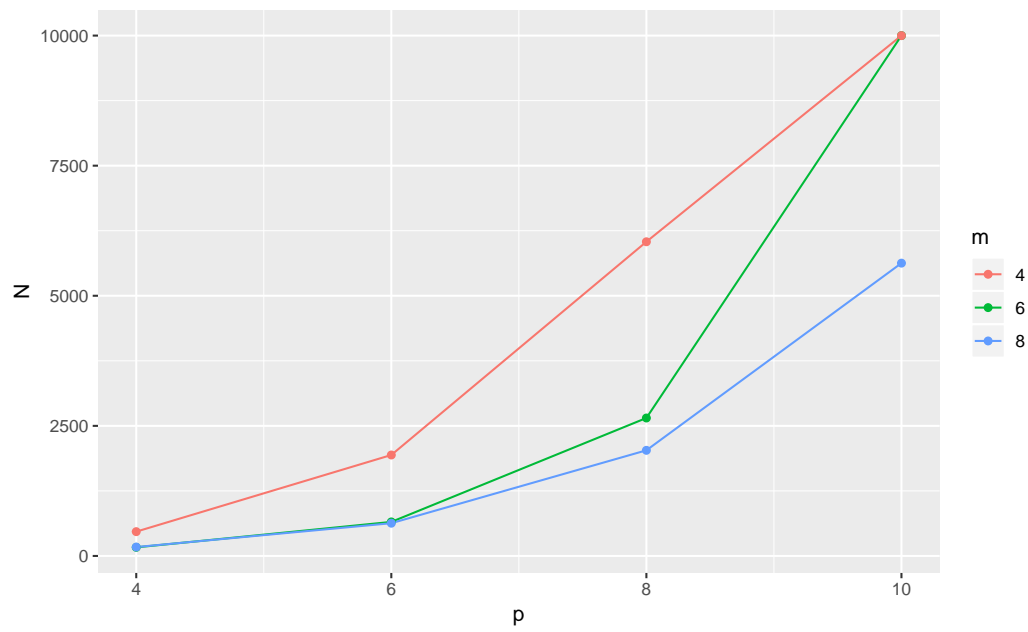


FIGURE 4 – Nombre d'itérations N nécessaires pour faire converger $e = 4$ valeurs propres pour différentes tailles de sous-espace de Krylov m et une précision p