

Rapport

Projet de calcul scientifique

 ${\it r\'ealis\'e~par}$ Samy Afker & Maxime Moshfeghi



 ${\tt ENSEEIHT}$ - 1SN - Calcul scientifique - 2022 - 2023

Table des matières

| In | troduction | 2 |
|---------------------------|---|----------------|
| Ι | Séance 1 | 4 |
| 1 | Limites de la puissance itérée 1 Temps d'exécution | 5 5 |
| 2 | Amélioration de la méthode de la puissance itérée pour obtenir les sous- espaces propres dominants | 7 |
| 3 | subspace_iter_v2 et subspace_iter_v3 | 8 |
| 4 | Expériences numériques | 10 |
| II | Séance 2 | 11 |
| 1 | Compression d'image | 12 |
| II | I Conclusion 1 Bilan | 14 15 15 |
| A | nnexe | 17 |
| A | Programmes Matlab | 17 |
| В | Reconstitution d'image | 24 |
| $\mathbf{B}_{\mathbf{i}}$ | ibliographie | 25 |

Introduction

Table des matières Rapport Projet

Dans ce projet, le but sera d'implanter différents algorithmes de décomposition spectrale d'une matrice. Nous allons implanter deux versions de la méthode de la puissance itérée ainsi que 4 versions de la méthode "subspace iteration". Ensuite, nous allons comparer les performances des différents algorithmes pour différents paramètres. Enfin, nous allons les appliquer pour compresser un image.

Première partie

Séance 1

Limites de la puissance itérée

1 Temps d'exécution

Question 1 : En terme de temps d'exécution, la méthode de la puissance itérée implantée en suivant l'algorithme 1 donnée dans le sujet est moins efficace que la méthode eig existant initialement dans Matlab. Elle est en effet 10 à 100 fois moins efficace, selon les types des matrices et leurs tailles.

Voir le tableau comparatif des temps d'exécution

2 Optimisation de l'algorithme

Question 2 : En inspectant l'implantation de l'algorithme, on observe que celui-ci peut-être allégé d'une multiplication matrice×vecteur. Voici comment :

Listing 1.1 – Boucle Répéter de l'algorithme 1 optimisé

```
55
            while(norme > eps && nb_it < maxit)</pre>
56
               % y = z;
               v = y / norm(y, 2);
57
               v = z / norm(z,2);
58
59
               z = A * v;
60
               beta = v'*z;
               norme = norm(beta*v - z, 2)/norm(beta,2);
61
62
               nb_it = nb_it + 1;
63
            end
```

Cette nouvelle implémentation nécessite bien sûr une initialisation de z avant la boucle.

On peut désormais comparer les vitesses d'exécution des trois programmes :

Table 1.1 – Temps d'exécution pour chacun des algorithmes

| Propriétés de | Type | 1 | | 2 | | 3 | | 4 | |
|---------------|----------|----------------|-------------------------|----------|----------|----------|----------|----------------|----------|
| la matrice | Taille | 200 | 400 | 200 | 400 | 200 | 400 | 200 | 400 |
| | eig | 8,00E-02 | 3,00E-02 | 1,00E-02 | 2,00E-02 | 2,00E-02 | 5,00E-02 | 2,00E-02 | 3,00E-02 |
| Algorithme | powerv11 | 5,75E+00 | $4{,}19E{+}01$ | 9,00E-02 | 1,20E+00 | 2,00E-01 | 1,11E+00 | 4,97E+00 | 4,29E+01 |
| | powerv12 | $3{,}16E{+}00$ | $2,\!24\mathrm{E}{+01}$ | 7,00E-02 | 8,30E-01 | 1,50E-01 | 7,20E-01 | $3{,}22E{+}00$ | 2,30E+01 |

On remarque que la fonction $\mathtt{eig.m}$ est la meilleure en terme de temps d'exécution. En ce qui concerne les méthodes de la puissance itérée, on observe que la fonction $\mathtt{powerv12.m}$ est en effet 2 fois plus rapide que $\mathtt{powerv11.m}$.

Question 3:

Cependant, cette méthode présente un principal défaut : l'algorithme effectue la décomposition spectrale complète de la matrice. Ce processus peut alors s'avérer très long (complexité en $\mathcal{O}(n^2)$).

Amélioration de la méthode de la puissance itérée pour obtenir les sous-espaces propres dominants

Question 4:

La matrice V converge vers une matrice contenant les vecteurs propres de A exprimés dans une autre base. On obtient la matrice de passage X permettant de retrouver les vecteurs propres de A dans la base canonique en effectuant la décomposition spectrale de H (à l'aide de la fonction eig.m). Ainsi, on retrouve alors les vecteurs propres en calculant $V_{out} = V \cdot X$

Question 5:

Il est raisonnable d'effectuer une décomposition spectrale complète de H car il s'agit d'une matrice beaucoup plus petite que A (on a $H \in \mathbb{R}^{m \times m}$).

Question 6:

On implémente alors l'algorithme sur Matlab de la manière suivante :

Voir subspace_iter_v0.m en annexe

Question 7:

L'ensemble des étapes de l'algorithme 4 sont identifiées via les commentaires du programme **Matlab** suivant :

Voir subspace_iter_v1.m en annexe

Question 8:

L'opération $A \times A$ a une complexité de $\mathcal{O}(n^3)$. On peut montrer par récurrence immédiate que la complexité du calcul de A^p est $\mathcal{O}((p-1)n^3)$. Ainsi, la complexité totale du calcul de $A^p \cdot V$ est de $\mathcal{O}((p-1)n^3 + mn^2)$

Question 9:

La seule modification à apporter par rapport à subspace_iter_v2.m est la suivante :

Listing 3.1 – Amélioration de subspace_iter_v1.m

Question 10:

Afin d'étudier le comportement de subspace_iter_v2.m en fonction de p, on lance le script test_v0_v1_v2.m pour des matrices de taille 400, de types différents et ceci pour différentes valeurs de p :

Table 3.1 – Temps d'exécution pour chacun des algorithmes

| Propriétés de | Type | 1 | | 2 | | 3 | | 4 | | | | | |
|---------------|------------------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|----------|
| la matrice | Taille | 400 | | | | | | | | | | | |
| | Puissance | 5 | 20 | 50 | 5 | 10 | 15 | 5 | 15 | 30 | 5 | 20 | 50 |
| | subspace_iter_v0 | 9,23E+00 | | 3,90E-01 | | 1,19E+00 | | 7,22E+00 | | | | | |
| Algorithme | subspace_iter_v1 | 7,40E-01 | | | 3,00E-02 | | | 6,00E-02 | | | 7,00E-01 | | |
| | subspace_iter_v2 | 2,00E-01 | 1,20E-01 | 1,00E-01 | 1,00E-02 | 3,00E-02 | 5,00E-02 | 2,00E-02 | 2,00E-02 | 6,00E-02 | 1,90E-01 | 1,40E-01 | 9,00E-02 |

On peut remarquer que la méthode subspace_iteration_v2 est plus efficace que les méthodes subspace_iteration_v0 et subspace_iteration_v1 dans le cas de l'application aux matrices de type 1 et 4, et d'efficacité croissante avec p. Cela est du au bon conditionnement des ces deux types de matrice.

En revanche, cette efficacité a la tendance inverse pour les matrices de types 2 et 3

qui sont les matrices avec le moins bon conditionnement. Dans ce cas, les opérations $matrice \times matrice$ sont les plus coûteuses en temps.

Question 11:

En comparant les précisions des vecteurs propres estimés pour subspace_iter_v1, on remarque que la qualité des vecteurs propres pour v1 est variable car les premiers vecteurs propres calculés sont affinés à chaque itération. Ainsi, la norme des résidus est croissante.

Question 12:

Dans subspace_iter_v3 on n'orthonormalise que la partie qui n'a pas convergé du vecteur V. Par conséquent, les résidus sont autour de la valeur de tolérence eps.

Question 13:

Voir subspace_iter_v3.m en annexe

Expériences numériques

Question 14:

Les matrices ont des conditionnements différents qui peuvent être classés dans cet ordre : $\kappa_2 > \kappa_3 > \kappa_4 > \kappa_1$; le type de matrice 1 est donc le mieux conditionné. Afin de visualiser la distribution des valeurs propres selon le type de matrice, on trace les figures ci-dessous :

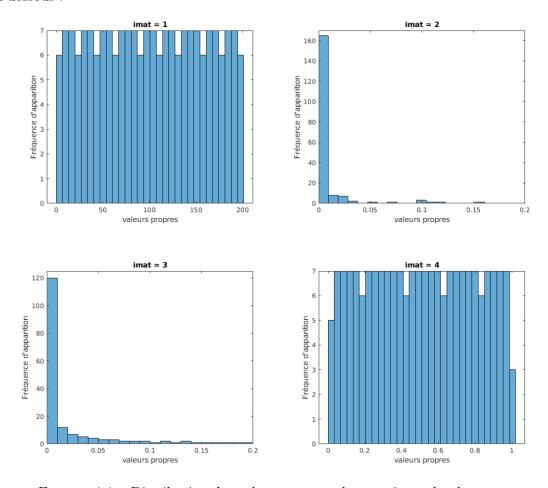


Figure 4.1 – Distribution des valeurs propres des matrices selon leur type

On remarque que les valeurs propres des matrices de type 2 et 3 sont rassemblées autour de 0, rendant difficile la détermination de leurs valeurs et vecteurs propres.

Deuxième partie

Séance 2

Compression d'image

Question 1:

On a $U_k \in \mathbb{R}^{q \times k}, \, V_k \in \mathbb{R}^{k \times k}$ et $\Sigma_k \in \mathbb{R}^{p \times k}$

Question 2:

La valeur de $\|I-I_k\|$ est très proche pour chacun des algorithmes :

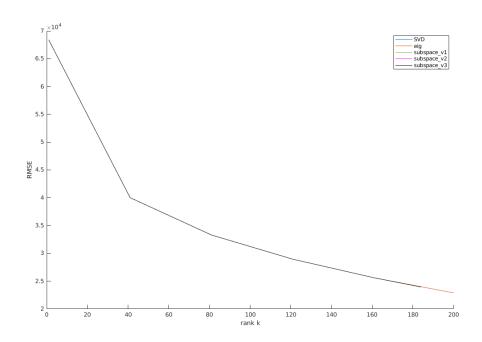


FIGURE 1.1 – $\|I-I_k\|$ en fonction de k

On peut maintenant comparer les temps d'exécution de reconstruction d'image pour chacun des algorithmes :

Table 1.1 – Temps d'exécution de chacun des algorithmes

| Propriétés de | priétés de Valeur de k | | 121 | | | | |
|---------------|------------------------|-----------------------------|---------------------------|------------|--|--|--|
| la matrice | Taille | 1187 ×1920 | | | | | |
| Puissance | | 1 | 2 | 4 | | | |
| | eig | 1,338E-01 | | | | | |
| | powerv11 | Temps d'exécution trop long | | | | | |
| | powerv12 | Temps d'exécution trop long | | | | | |
| Algorithme | subspace_iter_v0 | Temps d'exécution trop long | | | | | |
| | subspace_iter_v1 | $1{,}8695\mathrm{E}{+00}$ | | | | | |
| | subspace_iter_v2 | 1,9499E+00 | 1,1344E+00 | 2,3639E+00 | | | |
| | subspace_iter_v3 | 1,9228E+00 | $1,\!2365\mathrm{E}{+00}$ | 2,8037E+00 | | | |

Voir la reconstitution de l'image en annexe

On remarque que eig.m reste la méthode performante. Cependant, on réussit à créer des algorithmes seulement dix fois moins rapide que cette dernière.

Troisième partie

Conclusion

1 Bilan

Ce projet nous a permis dans un premier temps de découvrir les différentes implantations d'algorithmes de décomposition spectrale de matrice. On a alors pu comparer leurs temps d'exécution, et constater que certains programmes étaient davantage adaptés pour certains types de matrices. On a enfin appliqué l'ensemble de ces algorithmes pour la compression d'image, on a également comparé les précisions et les temps d'exécution de ces algorithmes.

2 Remerciements

Merci à l'ensemble des enseignants pour leurs aides précieuses apportées durant les séances de projet.

Annexe

Annexe A

Programmes Matlab

Listing A.1 – Programme d'obtention du sous-espace propre dominant (v0)

```
% version basique de la méthode de l'espace invariant (v0)
3
                 : matrice dont on cherche des couples propres
   % A
                 : nombre de couples propres que l'on veut calculer
                 : seuil pour déterminer si les vecteurs de l'espace invariant
6
   % eps
                   ont convergé
                 : nombre maximum d'itérations de la méthode
8
   % maxit
10
   % Résultats
   % V : matrice des vecteurs propres
11
   % D : matrice diagonale contenant les valeurs propres (ordre décroissant)
   % it : nombre d'itérations de la méthode
   % flag : indicateur sur la terminaison de l'algorithme
15
   % flag = 0 : on a convergé (on a calculé m valeurs propores)
      flag = -3 : on n'a pas convergé en maxit itérations
16
17
18
   function [ V, D, it, flag ] = subspace_iter_v0( A, m, eps, maxit )
19
       % calcul de la norme de A (pour le critère de convergence)
20
21
       normA = norm(A, 'fro');
22
23
       n = size(A,1);
24
25
       % indicateur de la convergence
26
       conv = 0;
       % numéro de l'itération courante
27
28
29
30
       % on génère un ensemble initial de m vecteurs orthogonaux
       Q = rand(n, m);
31
32
       V = mgs(Q);
33
34
        % rappel : conv = invariance du sous-espace V : ||AV - VH||/||A|| <= eps
        while (~conv && k < maxit)
35
36
           k = k + 1;
37
38
            % calcul de Y = A.V
39
40
            Y = A * V;
41
42
            % calcul de H, le quotient de Rayleigh H = V^T.A.V
43
            H = V * Y;
44
45
            % vérification de la convergence
            compute_acc = norm(Y - V*H, 'fro')/normA;
46
            conv = compute_acc < eps;</pre>
```

```
48
49
            % orthonormalisation
50
            V = mgs(Y);
51
52
53
        % décomposition spectrale de H, le quotient de Rayleigh
54
55
        [X, W] = eig(H);
56
57
        % on range les valeurs propres dans l'ordre décroissant
58
        [W, I] = sort(W, 'descend', 'ComparisonMethod', 'abs');
59
60
        % on permute les vecteurs propres en conséquence
        X = I * X:
61
62
        \% les m vecteurs propres dominants de A sont calculés à partir de ceux de H
63
64
65
66
        D = diag(W);
67
68
        it = k;
69
        if (conv)
70
71
          flag = 0;
72
        else
73
          flag = -3;
74
        end
75
76
    end
```

Listing A.2 – Programme d'obtention du sous-espace propre dominant (v1)

```
% version améliorée de la méthode de l'espace invariant (v1)
   % avec utilisation de la projection de Raleigh-Ritz
2
3
4
   % Données
5
                : matrice dont on cherche des couples propres
   % A
6
                : taille maximale de l'espace invariant que l'on va utiliser
   \% percentage : pourcentage recherché de la trace
              : seuil pour déterminer si un vecteur de l'espace invariant a convergé
   % eps
   % maxit
               : nombre maximum d'itérations de la méthode
10
   % Résultats
11
12
   % V : matrice des vecteurs propres
13
   | D : matrice diagonale contenant les valeurs propres (ordre décroissant)
   \% n_ev : nombre de couples propres calculées
14
15
   % it : nombre d'itérations de la méthode
   % itv : nombre d'itérations pour chaque couple propre
16
   % flag : indicateur sur la terminaison de l'algorithme
17
       \% flag = 0 : on converge en ayant atteint le pourcentage de la trace recherch
18
       \% flag = 1 : on converge en ayant atteint la taille maximale de l'espace
19
20
       % flag = -3 : on n'a pas convergé en maxit itérations
21
22
   function [ V, D, n_ev, it, itv, flag ] = subspace_iter_v1( A, m, percentage, eps,
       maxit )
23
24
       % calcul de la norme de A (pour le critère de convergence d'un vecteur (gamma))
25
       normA = norm(A, 'fro');
26
       % trace de A
27
28
       traceA = trace(A);
29
30
       % valeur correspondnat au pourcentage de la trace à atteindre
31
       vtrace = percentage*traceA;
32
33
       n = size(A,1);
```

```
34
        W = zeros(m,1);
35
        itv = zeros(m,1);
36
37
        % numéro de l'itération courante
        k = 0;
38
        % somme courante des valeurs propres
39
40
        eigsum = 0.0;
41
        % nombre de vecteurs ayant convergés
42
        nb_c = 0;
43
44
        % indicateur de la convergence
45
        conv = 0;
46
        \% on génère un ensemble initial de m vecteurs orthogonaux
47
48
        Vr = randn(n, m);
        Vr = mgs(Vr);
49
50
        % rappel : conv = (eigsum >= trace) | (nb_c == m)
51
52
        while (~conv && k < maxit)
53
54
            k = k+1;
            %% Y <- A*V
55
            Y = A * Vr;
56
57
            %% orthonormalisation
58
            Vr = mgs(Y);
59
            %% Projection de Rayleigh-Ritz
60
61
            [Wr, Vr] = rayleigh_ritz_projection(A, Vr);
62
63
            %% Quels vecteurs ont convergé à cette itération
64
            analyse_cvg_finie = 0;
65
            % nombre de vecteurs ayant convergé à cette itération
66
            nbc_k = 0;
            % nb_c est le dernier vecteur à avoir convergé à l'itération précédente
67
68
            i = nb_c + 1;
69
70
            while(~analyse_cvg_finie)
71
                % tous les vecteurs de notre sous-espace ont convergé
72
                % on a fini (sans avoir obtenu le pourcentage)
73
                if(i > m)
74
                    analyse_cvg_finie = 1;
75
                else
76
                    % est-ce que le vecteur i a convergé
77
78
                    % calcul de la norme du résidu
79
                    aux = A*Vr(:,i) - Wr(i)*Vr(:,i);
                    res = sqrt(aux'*aux);
80
81
82
                    if(res >= eps*normA)
83
                        % le vecteur i n'a pas convergé,
84
                         % on sait que les vecteurs suivants n'auront pas convergé non
                            plus
                         % => itération finie
85
86
                         analyse_cvg_finie = 1;
87
88
                         % le_vecteur i a convergé
89
                         % un de plus
                         nbc_k = nbc_k + 1;
90
91
                         % on le stocke ainsi que sa valeur propre
92
                         W(i) = Wr(i);
93
94
                        itv(i) = k;
95
                         % on met à jour la somme des valeurs propres
96
97
                         eigsum = eigsum + W(i);
98
                         % si cette valeur propre permet d'atteindre le pourcentage
99
```

```
100
                            % on a fini
101
                            if(eigsum >= vtrace)
102
                                analyse_cvg_finie = 1;
103
                                \mbox{\ensuremath{\mbox{\%}}} on passe au vecteur suivant
104
105
                                i = i + 1;
                            end
106
                       end
107
108
                   end
109
              end
110
              % on met à jour le nombre de vecteurs ayant convergés
111
112
              nb_c = nb_c + nbc_k;
113
              % on a convergé dans l'un de ces deux cas
114
              conv = (nb_c == m) | (eigsum >= vtrace);
115
116
117
         end
118
119
         if (conv)
120
              % mise à jour des résultats
121
              n_{ev} = nb_c;
              V = Vr(:, 1:n_ev);
122
123
              W = W(1:n_{ev});
              D = diag(W);
124
125
              it = k;
126
          else
127
              % on n'a pas convergé
128
              D = zeros(1,1);
129
              V = zeros(1,1);
130
              n_ev = 0;
              it = k:
131
132
133
134
         % on indique comment on a fini
         if(eigsum >= vtrace)
135
136
              flag = 0;
137
          else if (n_{ev} == m)
138
                  flag = 1;
139
              else
140
                  flag = -3;
141
              end
         end
142
     end
143
```

Listing A.3 – Programme d'obtention du sous-espace propre dominant (v3)

```
% version améliorée de la méthode de l'espace invariant (v3)
   % avec utilisation de la projection de Raleigh-Ritz
3
   % avec une accélération bloc
   % avec utilisation de mgs_block
4
5
   % Données
6
7
   % A
                : matrice dont on cherche des couples propres
8
                : taille maximale de l'espace invariant que l'on va utiliser
   % m
9
   % percentage : pourcentage recherché de la trace
10
   % р
                : nombre de produits Y = A^p . V
11
   % eps
                : seuil pour déterminer si un vecteur de l'espace invariant a convergé
12
                : nombre maximum d'itérations de la méthode
   % maxit
13
   % Résultats
14
   % V : matrice des vecteurs propres
   % D : matrice diagonale contenant les valeurs propres (ordre décroissant)
   \% n_ev : nombre de couples propres calculées
17
18
   % it : nombre d'itérations de la méthode
   % itv : nombre d'itérations pour chaque couple propre
   |% flag : indicateur sur la terminaison de l'algorithme
```

```
21
        % flag = 0 : on converge en ayant atteint le pourcentage de la trace recherch
          flag = 1 : on converge en ayant atteint la taille maximale de l'espace
22
23
          flag = -3 : on n'a pas convergé en maxit itérations
24
25
    function [ V, D, n_ev, it, itv, flag ] = subspace_iter_v3( A, m, percentage, p, eps
        , maxit )
26
27
        % calcul de la norme de A (pour le critère de convergence d'un vecteur (gamma))
28
        normA = norm(A, 'fro');
29
30
        % trace de A
31
        traceA = trace(A);
32
        % valeur correspondnat au pourcentage de la trace à atteindre
33
34
        vtrace = percentage*traceA;
35
36
        n = size(A,1);
37
        W = zeros(m,1);
38
        itv = zeros(m,1);
39
        Wr = zeros(1,m);
40
        % numéro de l'itération courante
41
42
        k = 0;
43
        \% somme courante des valeurs propres
44
        eigsum = 0.0;
45
        % nombre de vecteurs ayant convergés
46
        nb_c = 0;
47
48
        % indicateur de la convergence
49
        conv = 0;
50
        % on génère un ensemble initial de m vecteurs orthogonaux
51
52
        Vr = randn(n, m);
53
        Vr = mgs(Vr);
54
55
        % rappel : conv = (eigsum >= trace) | (nb_c == m)
56
        while (~conv && k < maxit)</pre>
57
58
            k = k+1;
            %% Y <- A^p*V
59
60
            Temp = Vr(:, nb_c + 1:end);
            for k=1:p
61
62
                Temp = A*Temp;
63
            end
64
            Y = [Vr(:,1:nb_c) Temp];
65
66
            %% orthogonalisation
67
            Vr = mgs_block(Y, nb_c);
68
69
            %% Projection de Rayleigh-Ritz
70
            [Wr(:, nb_c + 1:end), Vr(:, nb_c + 1:end)] = rayleigh_ritz_projection(A, Vr
                (:, nb_c + 1:end));
71
            %% Quels vecteurs ont convergé à cette itération
72
            analyse_cvg_finie = 0;
73
            % nombre de vecteurs ayant convergé à cette itération
74
75
            nbc_k = 0;
76
            % nb_c est le dernier vecteur à avoir convergé à l'itération précédente
77
            i = nb_c + 1;
78
79
            while (~analyse_cvg_finie)
80
                % tous les vecteurs de notre sous-espace ont convergé
81
                % on a fini (sans avoir obtenu le pourcentage)
                if(i > m)
82
83
                    analyse_cvg_finie = 1;
84
                else
```

```
85
                      % est-ce que le vecteur i a convergé
86
87
                      \% calcul de la norme du résidu
88
                      aux = A*Vr(:,i) - Wr(i)*Vr(:,i);
                      res = sqrt(aux'*aux);
89
90
91
                      if(res >= eps*normA)
92
                          % le vecteur i n'a pas convergé,
93
                          % on sait que les vecteurs suivants n'auront pas convergé non
                             plus
                          % => itération finie
94
95
                          analyse_cvg_finie = 1;
96
                          % le_vecteur i a convergé
97
98
                          % un de plus
99
                          nbc_k = nbc_k + 1;
100
                          % on le stocke ainsi que sa valeur propre
                          W(i) = Wr(i);
101
102
103
                          itv(i) = k;
104
                          % on met à jour la somme des valeurs propres
105
106
                          eigsum = eigsum + W(i);
107
                          % si cette valeur propre permet d'atteindre le pourcentage
108
109
                          % on a fini
                          if(eigsum >= vtrace)
110
                              analyse_cvg_finie = 1;
111
112
                          else
113
                              % on passe au vecteur suivant
114
                              i = i + 1;
                          end
115
                     end
116
                 end
117
118
119
120
             % on met à jour le nombre de vecteurs ayant convergés
121
             nb_c = nb_c + nbc_k;
122
123
             % on a convergé dans l'un de ces deux cas
             conv = (nb_c == m) | (eigsum >= vtrace);
124
125
126
         end
127
         if (conv)
128
             % mise à jour des résultats
129
130
             n_ev = nb_c;
             V = Vr(:, 1:n_ev);
131
             W = W(1:n_{ev});
132
             D = diag(W);
133
134
             it = k;
135
         else
136
             % on n'a pas convergé
             D = zeros(1,1);
137
             V = zeros(1,1);
138
             n_ev = 0;
139
140
             it = k;
141
         end
142
143
         \% on indique comment on a fini
         if(eigsum >= vtrace)
144
145
             flag = 0;
         else if (n_ev == m)
146
147
                 flag = 1;
             else
148
149
                 flag = -3;
150
             end
```

| Annexe A. | Programmes Matlab | Conclusion | Rapport Projet |
|-----------|-------------------|------------|----------------|
| • | | | _ |

151 | end 152 | end

Annexe B

Reconstitution d'image

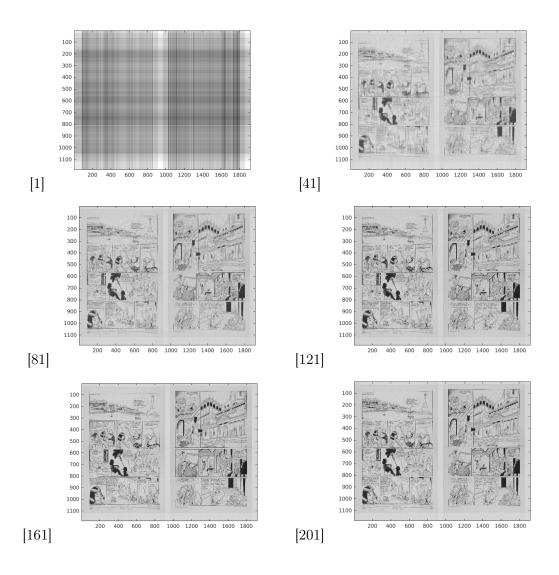


FIGURE B.1 – Image compressée pour différentes valeurs de ${\bf k}$

Bibliographie

[1] Equipe pédagogique - Calcul Scientifique (2022), $Subspace\ Iteration\ Methods,$ ENSEEIHT.