# Application en Ingénierie et Programmation Numérique $"Rendu\ I-M\'ethodes\ Directes"$

VILLEDIEU Maxance et BESQUEUT Corentin

1 octobre 2023

## Table des matières

Ι	Rés	olution de systèmes linéaires par des Méthodes Directes : Méthode de Gauss	2
	I.1	Détail de l'algorithme	2
	I.2	Exemples	:
	I.3	Implémentation de l'algorithme de Gauss en passant par le système d'équations linéaires	4
		I.3.1 Code source	4
		I.3.2 Commentaires	6
		I.3.3 Interaction Utilisateur/Console	7
		I.3.4 Exemples d'exécution	8
	I.4	Pivot de Gauss avec matrice augmentée	1(
		I.4.1 Code source	1(
		I.4.2 Commentaires du code	13
		I.4.3 Inputs / Outputs	13
		I.4.4 Exemples d'exécutions	14

### Chapitre I

## Résolution de systèmes linéaires par des Méthodes Directes : Méthode de Gauss

Dans le cadre de ce premier TP, nous devions implémenter l'algorithme du *Pivot de Gauss* en utilisant le langage de programmation C.

#### I.1 Détail de l'algorithme

Soient deux matrices  $A \in \mathcal{M}_{m,m}$  et  $b \in \mathcal{M}_{m,1}$ . L'algorithme de Gauss se décrit ainsi :

Pour 
$$k=1,\ldots,n-1$$
 Faire: 
$$\alpha_i^{(k)}=\frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{ik}^{(k)}}$$
 Pour  $j=k,\ldots,n$  Faire: 
$$a_{ij}^{(k+1)}=a_{ij}^{(k)}-\alpha_i^{(k)}a_{kj}^{(k)}$$
 FIN Pour  $j$  
$$b_i^{(k+1)}=b_i^{(k)}-\alpha_i^{(k)}b_k^{(k)}$$
 FIN Pour  $k$ 

Une fois la matrice échelonnée par cet algorithme, on appliquera la formule suivante pour trouver les solutions du système :

$$x_n = \frac{b_n}{a_{m,m}}$$

et

$$\forall i = n - 1, \dots, 1, \ x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left( b_i - \sum_{j=1+i}^n a_{ij} x_j \right)$$

La complexité temporelle de cet algorithme est cubique soit  $O(n^3)$  avec une complexité exacte de  $\frac{2n^3}{3}$ . Pour l'implémentation de cet algorithme, nous allons présenter deux façons de le conceptualiser avec une comparaison algorithmique des deux programmes.

#### I.2 Exemples

Soit  $A \in \mathcal{M}_{m,m}$  et  $B \in \mathcal{M}_{m,1}$  et x la matrice des inconnues.

Considérons alors le système suivant Ax = b.

Ce système peut-être représenté sous la forme d'une matrice augmentée M tel que :

$$M = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1m} & | & b_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & | & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mm} & | & b_m \end{pmatrix}$$

Après exécution du pivot de Gauss, M devient

$$M = \begin{pmatrix} 1 & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1m} & | & b'_1 \\ 0 & 1 & a'_{23} & \dots & a'_{2m} & | & b'_2 \\ 0 & 0 & 1 & \dots & \vdots & | & b'_3 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & | & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 1 & | & b'_m \end{pmatrix}$$

Une fois que tous les pivots sont placés, il suffira de reconstituer le système et de le remonter afin de déterminer les inconnues comme suit :

$$\text{Soit } A^{'} = \begin{pmatrix} 1 & a_{12}^{'} & a_{13}^{'} & \dots & a_{1m}^{'} \\ 0 & 1 & a_{23} & \dots & a_{2m}^{'} \\ 0 & 0 & 1 & \dots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix} \text{ et } b = \begin{pmatrix} b_{1}^{'} \\ b_{2}^{'} \\ b_{3}^{'} \\ \vdots \\ b_{m}^{'} \end{pmatrix}$$

alors pour A'x = b on a donc  $x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left( b_i - \sum_{j=1+i}^n a_{ij} x_j \right), \forall i = n-1, \dots, 1.$ 

Nous remarquerons que l'implémentation du pivot de Gauss ne nécessitera pas de mettre nos pivots à 1

# I.3 Implémentation de l'algorithme de Gauss en passant par le système d'équations linéaires

#### I.3.1 Code source

Voici mon implémentation de l'algorithme de Gauss, qui ne recourt à l'utilisation de la matrice augmentée. En effet, le programme fonctionne directement avec le système d'équations linéaires Ax=B.

```
0
    #include <stdio.h>
1
    #include <string.h>
   #include <stdlib.h>
3
4
5
    *CREATE A 2D FLOAT MATRIX
6
7
8
    float ** createMatrix(int row, int column){
9
             float **mat=NULL;
10
             mat=malloc(row* sizeof(int*));
             if(mat=NULL){return NULL;}
11
             for (int i = 0; i < row; i + +){
12
                      mat[i]=malloc(column* sizeof(int));
13
                      if(mat[i]==NULL)
14
15
                               for (int j=0; j< i; j++){}
16
                                        free (mat[j]);
                                        return NULL;
17
18
                               }
19
20
21
             return mat:
22
23
24
25
    *PRINT A 2D FLOAT MATRIX
26
27
    void printMatrix(float **mat, int row, int column){
28
             for (int i = 0; i < row; i + +){
29
30
                      for (int j=0; j<column; j++){
                               printf("%f
                                              "\;,\;\; {\rm mat}\,[\;i\;]\,[\;j\;]\,)\;;
31
32
33
                      printf("\n");
             }
34
35
    }
36
37
38
    *FREE A 2D FLOAT MATRIX
39
40
41
    void freeMatrix(float **mat, int row){
42
             for (int i = 0; i < row; i + +){
43
                      free (mat[i]);
44
45
             free (mat);
46
47
48
    *COMPLETE A 2D FLOAT MATRIX FROM USER INPUT
49
50
51
52
    void completeMatrix(float **mat, int row, int column){
53
             for (int i=0; i<row; i++){
                      for (int j=0; j < column; j++){
54
```

```
printf("Coefficient at M %d, %d:
                                                                           ", i+1, j+1);
 55
                                  scanf("%f", &mat[i][j]);
 56
 57
                        }
 58
               }
 59
     }
 60
 61
     *GENERATE A COLUMN VECTOR "B" FROM A 2D FLOAT MATRIX "A"
 62
 63
 64
     void generateB(float **matA, float **matB, int row, int column){
 65
               for (int i=0; i< row; i++){
 66
 67
                        float sum=0;
 68
                        for (int j=0; j<column; j++){
 69
                                  sum+=matA[i][j];
 70
                        }
                        \text{matB}[i][0] = \text{sum};
 71
               }
 72
 73
 74
 75
     *PERFORM GAUSSIAN ELIMINATION ON A Ax=B MATRIX SYSTEM OF LINEAR EQUATIONS
 76
 77
 78
     void gauss(float** matA, float** matb, int size){
 79
 80
               for (int k=0; k < size -1; k++){
                        for (int i=k+1; i < size; i++){
 81
                                  float alpha=matA[i][k]/matA[k][k];
 82
 83
                                  for (int j=k; j < size; j++){
 84
                                           matA[i][j]=matA[i][j]-alpha*matA[k][j];
 85
                                  matb[i][0] = matb[i][0] - alpha*matb[k][0];
 86
 87
                        }
 88
               }
 89
     }
 90
 91
 92
     *SOLVE A MATRIX SYSTEM OF LINEAR EQUATIONS USING BACKWARD SUBSTITUTION
 93
 94
     void resolution(float** matA, float** matb, float** matx, int size){
               \mathtt{matx} \, [\, \mathtt{size} \, -1\, ] [0] \! = \! \mathtt{matb} \, [\, \mathtt{size} \, -1\, ] [0] \, / \, \mathtt{matA} \, [\, \mathtt{size} \, -1\, ] [\, \mathtt{size} \, -1\, ];
 95
 96
               for (int i=size -2; i>=0; i--){
 97
                        float sum=0;
 98
                        for (int j=i+1; j < size; j++){
 99
                                  sum+=matA[i][j]*matx[j][0];
100
101
                        \max[i][0] = (1/\max A[i][i]) * (\max b[i][0] - \sup);
102
               }
103
104
105
     int main(){
106
107
               //A Matrix
108
               int rowA;
               int columnA;
109
110
               printf("\nRow count of matrix A : ");
               scanf("%d", &rowA);
111
               printf("\nColumn count of matrix A : ");
112
               scanf("%d", &columnA);
113
114
               float ** Amatrix=createMatrix(rowA, columnA);
115
116
               completeMatrix(Amatrix, rowA, columnA);
               puts ("\n
117
                                           A matrix \n");
               printMatrix(Amatrix, rowA, columnA);
118
119
```

```
//B Matrix
120
              float ** Bmatrix=createMatrix(rowA, 1);
121
122
              generateB(Amatrix, Bmatrix, rowA, columnA);
123
              puts ("\n
                                        B matrix \n");
124
              printMatrix (Bmatrix, rowA, 1);
125
126
              //X Matrix
127
              float ** Xmatrix=createMatrix(rowA, 1);
128
129
              //Matrix Triangularization
              puts ("\n
                                        TRIANGULARIZATION \n");
130
131
              gauss (Amatrix, Bmatrix, rowA);
                                        A Matrix \n");
132
              puts ("\n
133
              printMatrix(Amatrix, rowA, columnA);
              puts ("\n
                                        B Matrix \n");
134
135
              printMatrix(Bmatrix, rowA, 1);
136
              //Solve the system
137
              puts ("\n
                                        SOLVING \n");
138
              resolution (Amatrix, Bmatrix, Xmatrix, rowA);
139
                                        SOLUTION VECTOR X \n");
140
              puts ("\n
141
              printMatrix(Xmatrix, rowA, 1);
142
              //Free
143
144
              freeMatrix (Amatrix, rowA);
              freeMatrix (Bmatrix, rowA);
145
146
              freeMatrix (Xmatrix, rowA);
147
              return 0;
148
```

#### I.3.2 Commentaires

#### Fonctions usuelles de manipulation de matrices

Ce code implémente diverses fonctions pour travailler avec des matrices à coefficients en nombre flottants.

- La fonction *createMatrix* alloue dynamiquement de la mémoire pour créer une matrice de nombres flottants avec un nombre spécifié de lignes et de colonnes.
- La fonction *printMatrix* affiche les éléments d'une matrice de nombres flottants.
- La fonction *freeMatrix* libère la mémoire allouée pour une matrice de nombres flottants.
- La fonction *completeMatrix* permet à l'utilisateur de saisir des valeurs pour remplir les éléments d'une matrice de nombres flottants.
- La fonction generateB génère un vecteur colonne B en fonction de la somme des éléments de chaque ligne de la matrice A.

#### Fonctions résolvant notre système linéaire Ax = B à l'aide de l'algorithme de Gauss

Dans le cadre de notre résolution de systèmes d'équations linéaires, deux fonctions jouent un rôle clef dans ce code : la fonction *gauss* et la fonction *resolution*.

— La fonction gauss joue un rôle important dans la préparation de la résolution de notre système d'équations linéaires. En effectuant l'élimination de Gauss sur la matrice A, elle la transforme en une matrice triangulaire supérieure. Cela signifie que les éléments sous la diagonale principale de la matrice deviennent tous des zéros, simplifiant ainsi la résolution du système. De plus, la fonction met également à jour la matrice B en conséquence, garantissant que notre système Ax = B reste équilibré.

— La fonction *resolution*, quant à elle, prend en charge la résolution effective du système linéaire une fois que la matrice A a été triangulée par la fonction **gauss**. Elle utilise la méthode de substitution pour calculer la solution et stocke le résultat dans le vecteur X. Cette étape finale permet d'obtenir les valeurs des variables inconnues du système, fournissant ainsi la solution recherchée pour le problème initial.

En combinant ces deux fonctions avec celles sus-citées en I.3.2, le code réalise un processus complet de résolution de systèmes d'équations linéaires de manière efficace et précise (aux erreurs d'arrondies près).

#### I.3.3 Interaction Utilisateur/Console

#### Entrées utilisateur

En premier lieu dans notre programme, nous avons besoin de spécifier le système Ax = B à l'ordinateur. Pour ce faire, nous allons dans l'ordre :

- 1. Allouer une matrice A en mémoire. Cette matrice verra sa taille définie par la première entrée utilisateur du programme (nous demanderons consécutivement le nombre de lignes, puis le nombre de colonnes de la matrice).
- 2. Définir les coefficients de la matrice A. Il s'agira de la deuxième entrée utilisateur de notre programme.

Par définition de notre fonction *completeMatrix*, nous remplirons la matrice dans l'ordre suivant :

```
a_{1,1}, a_{1,2}, ..., a_{1,n}, puis a_{2,1}, ... a_{2,n}, jusque a_{n,1}, ..., a_{n,n}
```

- 3. Allouer une matrice B en mémoire. À noter que la taille de B est définie automatiquement en fonction de la taille de A. Nous avons  $A \in \mathcal{M}_{n,p} \Rightarrow B \in \mathcal{M}_{n,1}$ .
- 4. Définir les coefficients de la matrice B. Chaque coefficient prendra la valeur de la somme des éléments de la ligne respective de la matrice A.

Nous avons donc:

Soient 
$$A \in \mathcal{M}_{n,p}$$
 et  $B \in \mathcal{M}_{n,1}, \forall i \in \{1, n\}, b_{i,1} = \sum_{i=1}^{p} a_{i,p}$ .

5. Allouer une matrice X en mémoire. Cette matrice aura la même taille que la matrice B. Ces coefficients ne seront pas définis pour le moment.

En guise d'exemple, le système matriciel AX = B suivant :

$$\begin{pmatrix} 3 & 0 & 4 \\ 7 & 4 & 2 \\ -1 & 1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 7 \\ 13 \\ 2 \end{pmatrix} \tag{I.1}$$

est représenté par l'entrée utilisateur :

Listing I.1 – User Input

```
Row count of matrix A: 3
    Column count of matrix A: 3
                     FILL IN THE VALUE OF MATRIX A
    Value for a 1.1:
                        0
    Value for
    Value for
    Value for
10
    Value for
11
    Value for
12
    Value for
13
    Value for a 3,2:
14
    Value for a 3,3:
```

Une fois toutes les matrices initialisées et complétées, nous pouvons attaquer la résolution du système par la triangularisation du système. Ceci fait, nous résolverons le système obtenu pour obtenir notre vecteur X solution.

#### Affichage Console

Dès lors le système AX = B connu par l'ordinateur, ce dernier peut retrouver les valeurs de la matrice X. Voici l'affichage produit par notre programme en console :

Listing I.2 – Console Display of the Gauss elimination for the AX

```
0
                      A matrix
    3.000000
                 0.000000
                             4.000000
    7.000000
                 4.000000
                             2.000000
    -1.000000
                  1.000000
                              2.000000
                      B matrix
    7.000000
    13.000000
10
    2.000000
11
                      TRIANGULARIZATION
12
13
                      A Matrix
14
15
    3.000000
                 0.000000
                             4.000000
16
    0.000000
                 4.000000
                              -7.333333
17
    0.000000
                 0.000000
                             5.166667
18
19
                      B Matrix
20
21
    7 000000
22
    -3.333332
23
    5.166667
24
25
                      SOLVING
                      SOLUTION VECTOR X
26
27
    1.000000
28
29
    1.000000
    1.000000
```

Il est à repérer que le programme affiche dans cet ordre :

- La Matrice A
- La Matrice B
- La **Matrice** A une fois triangulée supérieure
- La Matrice B une fois mise à jour en conséquence pour que le système reste équilibré
- La **Matrice** X solution du système

Remarque : le temps d'exécution de ce programme a été de 0.000237 secondes

#### I.3.4 Exemples d'exécution

Soient les matrices suivantes données dans le TP :

$$A_2 = \begin{pmatrix} -3 & 3 & -6 \\ -4 & 7 & 8 \\ 5 & 7 & -9 \end{pmatrix}, A_4 = \begin{pmatrix} 7 & 6 & 9 \\ 4 & 5 & -4 \\ -7 & -3 & 8 \end{pmatrix}, A_6 = \begin{pmatrix} -3 & 3 & -6 \\ -4 & 7 & 8 \\ 5 & 7 & -9 \end{pmatrix}$$

On obtient respectivement les résultats suivants :

Listing I.3 – 
$$A_2X = B$$
 results

```
Amatrix
                         3.000000
       -3.000000
                                           -6.000000
       \substack{-4.000000 \\ 5.000000}
                        7.000000
7.000000
                                         8.0000000 - 9.000000
                               B matrix
       ^{-6.000000}_{11.000000}_{000}
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
31
32
                               TRIANGULARIZATION
                               A Matrix
                                        -6.000000
16.000000
        -3.000000
                         3.000000
                        3.000000
       0.000000
                                         -83.000000
       0.000000
                               B Matrix
       -6.000000
                               SOLVING SOLUTION VECTOR X
       1.000000
       1.000000
       Temps d'execution : 0.000250 secondes
```

#### Listing I.4 – $A_4X = B$ results

```
0
                                    A matrix
                           6.000000
5.000000
                                               ^{9.000000}_{-4.000000}_{8.000000}
        7.000000
                              -3.000000
        -7.000000
        22,000000
        5.000000
-2.000000
TRIANGULARIZATION
                           6.000000
        7.000000
                                               9.000000
        1.571428 \\ 0.000000
                                               -9.142858
34.454552
                                    B Matrix
        22.000000
        -7.571429
34.454548
                                    SOLVING
SOLUTION VECTOR X
        \begin{smallmatrix} 1 & . & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & . & 9 & 9 & 9 & 9 & 9 \\ 1 & . & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{smallmatrix}
        Temps d'execution : 0.000231 secondes
```

#### Listing I.5 – $A_6X = B$ results

```
3.000000
        -3.000000
                                                   -6.000000
        -4.000000
5.000000
                           7.000000
7.000000
                                                8.000000
-9.000000
                                     B matrix
        -6.000000 \\ 11.000000
10
11
12
13
14
15
16
17
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
        3.000000
                                     TRIANGULARIZATION
                           3.000000
3.000000
0.000000
        ^{-3.000000}_{0.000000}
                                                ^{-6.000000}_{16.000000}
        0.000000
                                                -83.000000
                                     B Matrix
        ^{-6.000000}_{19.000000}_{-83.000000}
                                     SOLVING
                                     SOLUTION VECTOR X
        1.000000
      1.000000
```

```
30 | 1.000000
31 | Temps d'execution : 0.000246 secondes
```

Nous remarquerons que sur le calcul de  $A_4$ , nous tombons sur des valeurs extrêmement proches de 1. Ceci est provoqué à cause des erreurs d'arrondis provoquées par l'encodage des nombres flottants.

#### I.4 Pivot de Gauss avec matrice augmentée

#### I.4.1 Code source

Voici le code source de mon implémentation du pivot de Gauss via le passage par la matrice ugmentée.

C'est-à-dire que dans mon implémentation, on fera usage de la concaténation des matrices.

```
#include < stdio.h>
  #include <stdlib.h>
   #include <string.h>
   |\#include < time . h>
3
4
    * PRINT MATRIX WITH RIGHT FORMAT
5
6
7
   void printMatrix(float **matrix, int m, int p) {
      printf("PRINTING MATRIX FROM: %p LOCATION :\n", matrix);
      for (int i = 0; i < m; i++) {
9
        for (int j = 0; j < p; j++) {
10
          (j \le p-2)? printf("%f", matrix[i][j]) : printf("%f", matrix[i][j]);
11
12
13
        puts("");
14
15
   }
16
17
    * ALLOCATE MEMORY FOR MATRIX
18
19
   float **allocate(int m, int n) {
      float **T = malloc(m * sizeof *T);
20
      for (int i = 0; i < m; i++) {
21
22
       T[i] = malloc(n * sizeof *T[i]);
23
        if (T[i] = NULL) {
          for (int j = 0; j < i; j++) {
24
25
            free (T[i]);
26
27
          free(T);
          puts("ALLOCATION ERROR");
28
29
          \operatorname{exit}(-1);
30
31
     }
32
     return T;
33
   }
34
35
    * FILL MATRIX BY USER INPUT
36
37
   void fillM(int m, int p, float **T) {
38
     for (int i = 0; i < m; i++) {
39
        for (int j = 0; j < p; j++) {
          T[i][j] = 0;
40
```

```
41
           printf("Enter coefficient for %p[%d][%d]", T, i, j);
42
           scanf("%f", &T[i][j]);
43
44
      }
45
   }
46
47
     * FREE MATRIX
48
     */
    void freeAll(float **T, int m) {
49
50
      for (int i = 0; i < m; i++) {
51
         free (T[i]);
52
53
      free(T);
   }
54
55
     * IMPLEMENTATION OF '.' OPERATOR FOR MATRIX
56
57
58
    float **multiplication(float **M1, float **M2, int m, int q) {
      float **R = allocate(m, q);
59
      for (int i = 0; i < m; i++) {
60
         \  \, \textbf{for} \  \, (\, \textbf{int} \  \, \textbf{j} \, = \, 0\,; \  \, \textbf{j} \, < \, \textbf{q}\,; \  \, \textbf{j} \, + +) \, \, \, \{ \,
61
62
           for (int k = 0; k < q; k++) {
63
             R[i][j] += M1[i][k] * M2[k][j];
64
65
66
      return R;
67
68
   }
69
70
     * BUILD AUGMENTED MATRIX
71
    float **AugmentedMatrix(float **M1, float **M2, int m, int n) {
72
73
      float **A = allocate(m, m + 1);
74
      for (int i = 0; i < m; i++) {
75
         for (int j = 0; j < n + 1; j++) {
           (j != n) ? (A[i][j] = M1[i][j]) : (A[i][j] = M2[i][0]);
76
77
        }
78
      }
79
      return A;
80
81
    /*
82
     * PERFORM GAUSS ALGORITHM ONLY ON AUGMENTED MATRIX
83
84
    void gauss(float **A, int m, int p) {
85
      if (m != p) {
        puts("La matrice doit etre carree !");
86
87
        return;
88
89
      for (int k = 0; k \le m - 1; k++) {
90
        for (int i = k + 1; i < m; i++) {
91
           float pivot = A[i][k] / A[k][k];
92
           for (int j = k; j \le m; j++) {
93
             A[i][j] = A[i][j] - pivot * A[k][j];
94
```

```
95
        }
96
97
    }
98
99
     * DETERMINE ALL UNKNOWNS VARIABLES
100
101
    float *findSolutions(float **A, int m) {
102
      float *S = calloc(m, sizeof *S);
103
      S[m-1] = A[m-1][m] / A[m-1][m-1];
       for (int i = m - 1; i >= 0; i ---) {
104
105
        S[i] = A[i][m];
106
         for (int j = i + 1; j < m; j++) {
           S[i] = A[i][j] * S[j];
107
108
109
        S[i] = S[i] / A[i][i];
110
111
      return S;
112
113
    int main() {
      \mathbf{int}\ m,\ n\,,\ p\,,\ q\,;
114
       float **P, **Q, **B, **A, *S;
115
116
       clock t start, end;
117
      double execution;
      puts ("Nombre de ligne suivit du nombre de colonne pour la matrice 1:");
118
      scanf("%d%d", \&m, \&p);
119
120
      puts ("Nombre de ligne suivit du nombre de colonne pour la matrice 2:");
121
      scanf("%d%d", &n, &q);
       start = clock();
122
      P = allocate(m, p);
123
      Q = allocate(n, q);
124
       fillM (m, p, P);
125
       fillM(n, q, Q);
126
      printMatrix(P, m, p);
127
128
      printMatrix(Q, n, q);
129
      B = multiplication(P, Q, m, n);
      printMatrix(B, m, q);
130
131
      A = AugmentedMatrix(P, B, m, p);
132
      gauss (A, m, p);
133
      printMatrix(A, m, m + 1);
134
      S = findSolutions(A, m);
      puts("SOLUTIONS");
135
136
       for (int i = 0; i < m; i++)
         printf("x\%d = \%f \setminus n", i, S[i]);
137
       freeAll(P, m);
138
139
       freeAll(Q, n);
       freeAll(B, m);
140
       freeAll(A, m);
141
       free(S);
142
      end = clock();
143
144
       execution = ((double)(end - start) / CLOCKS PER SEC);
       printf("RUNTIME: %f seconds", execution / 10);
145
146
       return 0:
147
```

#### I.4.2 Commentaires du code

Mon implémentation utilise strictement l'algorithme de Gauss rappelé précédemment avec seulement quelques changements d'indices puisque au lieu de travailler sur une matrice carrée et un vecteur colonne, mon programme utilise une matrice augmentée ayant m lignes et m+1 colonnes,  $m \in \mathbb{N}^*$ .

#### Détail des fonctions non conventionnelles :

Comme mentioné précédemment, je ne détaillerai pas les fonction gauss() et findSolutions() puisque ces fonctions permettent strictement que d'une part d'implémenter l'algorithme de Gauss et d'autre part à "remonter" la matrice échelonnée afin de récupérer les valeurs des inconnus.

-float \*\*AugmentedMatrix(float \*\*M1, float \*\*M2, int m, int n) : cette fonction permet de créer une matrice  $A \in \mathcal{M}_{m,m+1}$  à partir de la concaténation de  $M1 \in \mathcal{M}_{mm}$  et  $M2 \in \mathcal{M}_{m,1}$ .

Soient  $a_{ij}$  les coefficients peuplant A,  $b_{ij}$  les coefficients peuplant M1 et  $c_{i0}$  les coefficients peuplant M2.

On obtient alors  $a_{ij} = b_{ij} \forall i \in \mathbb{N}_m, \forall j \in \mathbb{N}_m \text{ et } a_{ij} = c_{i0} \text{ si } j = m+1.$ 

Cette fonction renvoie alors A, la matrice de flottants créée dynamiquement.

Les fonctions fillM(), printMatrix(), freeAll() et multiplication() et allocate() sont quatre fonctions utilitaires qui permettent respectivement : de remplir une matrice, d'afficher convenablement une matrice, de libérer les matrices en mémoires, de définir la multiplication matricielle et enfin d'allouer de la mémoire pour déclarer les matrices (avec quelques légères sécurités permettant d'être sûr que les matrices sont bien instanciées convenablement).

#### I.4.3 Inputs / Outputs

Mon programme demande d'abord 4 entiers m, p, n, q qui correspondent aux dimensions de la première matrice  $A \in \mathcal{M}_{mp}$  et de la seconde matrice  $X \in \mathcal{M}_{nq}$ . Le but étant de résoudre le système AX = b, nous initialiserons X à 1. Ce choix de valeur permettra de contrôler la validité du programme, ainsi si à la fin de ce dernier, si  $\forall x_i \neq 1, \forall i \in \mathbb{N}_n$ , on pourra affirmer que le programme est faux.

Sur le  $m \times p$  prochaines lignes, le programme demande les coefficients de A.

Sur les  $n \times q$  prochaines lignes, le programme demandera les coefficients du vecteur colonne X, que l'utilisateur initialisera à 1.

On peut alors automatiser les entrées en utilisant des fichiers.

Ainsi les matrices : 
$$M = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 4 \\ 7 & 4 & 2 \\ -1 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$
 et  $X = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ 

sont représentés par ce fichier d'entrées :

#### Listing I.6 – input.txt

Pour ce qui est des résultats produits par mon programme, une fois injecté dans un fichier texte, une input "type" ressemble à ceci.

Listing I.7 – Gauss elimination with M and X matrix

```
0 PRINTING MATRIX FROM: 0x556d938672c0 LOCATION:
1 3.000000 0.0000000 4.0000000
2 7.000000 4.000000 2.0000000
3 -1.000000 1.000000 2.0000000
4 PRINTING MATRIX FROM: 0x556d93867340 LOCATION:
5 1.000000
```

### CHAPITRE I. RÉSOLUTION DE SYSTÈMES LINÉAIRES PAR DES MÉTHODES DIRECTES : MÉTHODE DE GAUSS

```
1.000000
   1.000000
8
   PRINTING MATRIX FROM: 0x556d938673c0 LOCATION:
   7.000000
10
  13.000000
   |2.000000
11
  PRINTING MATRIX FROM: 0x556d93867440 LOCATION:
12
   3.000000 \ 0.000000 \ 4.000000 \ 7.000000
   0.000000 \ 4.000000 \ -7.333333 \ -3.333332
14
15
   0.000000 \ 0.000000 \ 5.166667 \ 5.166667
16
  SOLUTIONS
  x0 = 1.000000
17
18 \mid x1 = 1.000000
  x2 = 1.000000
19
  RUNTIME: 0.000002 seconds
```

On remarquera que le programme affiche dans cet ordre :

- La Matrice A
- La Matrice X
- La Matrice B trouvée avec les valeur de X
- La Matrice augmentée en triangle supérieur
- Les solutions
- Un timer permettant de contrôler le temps d'exécution approximatif de mon programme

#### I.4.4 Exemples d'exécutions

Soient 
$$A_2 = \begin{pmatrix} -3 & 3 & -6 \\ -4 & 7 & 8 \\ 5 & 7 & -9 \end{pmatrix}$$
,  $A_4 = \begin{pmatrix} 7 & 6 & 9 \\ 4 & 5 & -4 \\ -7 & -3 & 8 \end{pmatrix}$ ,  $A_6 = \begin{pmatrix} -3 & 3 & -6 \\ -4 & 7 & 8 \\ 5 & 7 & -9 \end{pmatrix}$ 

On obtient respectivement ces résultats :

#### Listing I.8 – Matrix 2 results

```
PRINTING MATRIX FROM: 0x55f604fb32c0 LOCATION:
0
   -3.000000 3.000000 -6.000000
1
   -4.000000 7.000000 8.000000
2
   5.000000 \ 7.000000 \ -9.000000
   PRINTING MATRIX FROM: 0x55f604fb3340 LOCATION:
   1.000000
5
6
   1.000000
   1.000000
   PRINTING MATRIX FROM: 0x55f604fb33c0 LOCATION:
9
   -6.000000
   11.000000
10
   3.000000
11
  PRINTING MATRIX FROM: 0x55f604fb3440 LOCATION:
   -3.000000 3.000000 -6.000000 -6.000000
13
   \begin{bmatrix} 0.000000 & 3.000000 & 16.000000 & 19.000000 \end{bmatrix}
   0.000000 \ \ 0.000000 \ \ -83.000000 \ \ -83.000000
15
   SOLUTIONS
16
17
   \mathbf{x}0 = 1.000000
18
   x1 = 1.000000
19
   x2 = 1.000000
  RUNTIME: 0.000002 seconds
20
```

#### Listing I.9 – Matrix 4 results

```
0
   PRINTING MATRIX FROM: 0x55f7afd662c0 LOCATION:
   7.000000 6.000000 9.000000
1
   4.000000 \ 5.000000 \ -4.000000
   -7.000000 -3.000000 8.000000
   PRINTING MATRIX FROM: 0x55f7afd66340 LOCATION:
   1.000000
6
   1.000000
   1.000000
   PRINTING MATRIX FROM: 0x55f7afd663c0 LOCATION:
   5.000000
10
11
   -2.000000
   PRINTING MATRIX FROM: 0x55f7afd66440 LOCATION:
12
   7.000000 \ 6.000000 \ 9.000000 \ 22.000000
13
   0.000000 \ 1.571428 \ -9.142858 \ -7.571429
14
   0.000000 \ 0.000000 \ 34.454552 \ 34.454548
15
16
  SOLUTIONS
17
   x0 = 1.000001
   x1 = 0.999999
18
19
  x2 = 1.000000
20
  RUNTIME: 0.000002 seconds
```

#### Listing I.10 – Matrix 6 results

```
PRINTING MATRIX FROM: 0x557fdaa552c0 LOCATION:
   3.000000 -1.000000 0.000000
1
2
   0.000000 \ \ 3.000000 \ \ -1.000000
   0.000000 -2.000000 \ 3.000000
   PRINTING MATRIX FROM: 0x557fdaa55340 LOCATION:
5
   1.000000
6
   1.000000
   1.000000
   PRINTING MATRIX FROM: 0x557fdaa553c0 LOCATION:
   2.000000
   2.000000
10
11
   1.000000
12
   PRINTING MATRIX FROM: 0x557fdaa55440 LOCATION:
   3.000000 -1.000000 \ 0.000000 \ 2.000000
13
   0.000000 \ \ 3.000000 \ \ -1.000000 \ \ \ 2.000000
14
15
   0.000000 \ 0.000000 \ 2.333333 \ 2.333333
   SOLUTIONS
16
17
   x0 = 1.000000
   x1 = 1.000000
18
   x2 = 1.000000
19
20
   RUNTIME: 0.000002 seconds
```

On remarquera que sur le calcul de  $A_4$ , on obtient sur des valeurs extrêmement proches de 1. Ceci est provoqué par des erreurs d'arrondis issus par l'encodage des nombres flottants.

Nous remarquerons que l'implémentation utilisant la matrice augmentée est sensiblement meilleure en terme d'efficacité. En effet, le temps d'exécution est multiplié par 100 sur la première implémentation.