



École Centrale de Lille

# **AAP - Algorithmique avancée et programmation S5**

BARBOZA DE DEUS FONSECA Fernando

## **Compte Rendu - TEA Séance 3**

Responsable :

MONSIEUR THOMAS BOURDEAUD HUY

Villeneuve-d'Ascq

Novembre 2021

# Table des matières

<b>1</b>	<b>Introduction</b>	<b>3</b>
<b>2</b>	<b>Tri Fusion</b>	<b>3</b>
2.1	Développement . . . . .	3
2.1.1	Code <i>fusion_sort.c</i> . . . . .	4
2.2	Résultat . . . . .	5
<b>3</b>	<b>Tri Rapide</b>	<b>6</b>
3.1	Développement . . . . .	6
3.1.1	Code <i>quick_sort.c</i> . . . . .	7
3.2	Résultat . . . . .	9
<b>4</b>	<b>Tri Fusion de listes</b>	<b>10</b>
4.1	Développement . . . . .	10
4.1.1	Code <i>fusion_sort_list.c</i> . . . . .	10
4.1.2	Code <i>main.c</i> . . . . .	12
4.2	Résultat . . . . .	13
<b>5</b>	<b>Conclusion</b>	<b>13</b>
<b>6</b>	<b>Références</b>	<b>13</b>

# Table des figures

1	Représentation graphique de la Tri Fusion . . . . .	3
2	Résultat Tri Fusion - Comparaison . . . . .	5
3	Résultat Tri Fusion - Graphique . . . . .	6
4	Représentation graphique de la Tri Rapide . . . . .	6
5	Résultat Tri Rapide - Comparaison . . . . .	9
6	Résultat Tri Rapide - Graphique . . . . .	10
7	Résultat Tri Fusion - Listes Chaînées . . . . .	13

# 1 Introduction

L'objectif de ce TEA est de travailler avec des algorithmes de tri comment le Tri Fusion et le Tri Rapide. Enfin, une analyse de performance de chaque algorithme pour obtenir les avantages de chaque méthode.

La activité est divisé en 3 parties :

- Tri Fusion : Implémenter tri fusion d'un tableau ;
- Tri Rapide : Implémenter tri rapide d'un tableau ;
- Tri Fusion de listes : Implémenter tri fusion d'une liste ;

Le dossier S3\_TEA est organisé comme suit :

- Fichier **README** avec des informations sur makefile e la structure ;
- Fichier **makefile** pour toutes les parties ;
- Dossier **include** avec les fichiers utilisés dans tous les exercices ;
- Dossiers **Tri\*** avec la **main.c** et les fichiers utilisés dans chaque exercice ;

## 2 Tri Fusion

### 2.1 Développement

Cette partie est composée de deux fonction :

- **fusionner** : Responsable pour comparé les élément de 2 tableau et les ordonnée ;
- **fusionSort** : Fonction qui applique le algorithme de Tri Fusion en utilisant lui même et la fonction fusionner ;

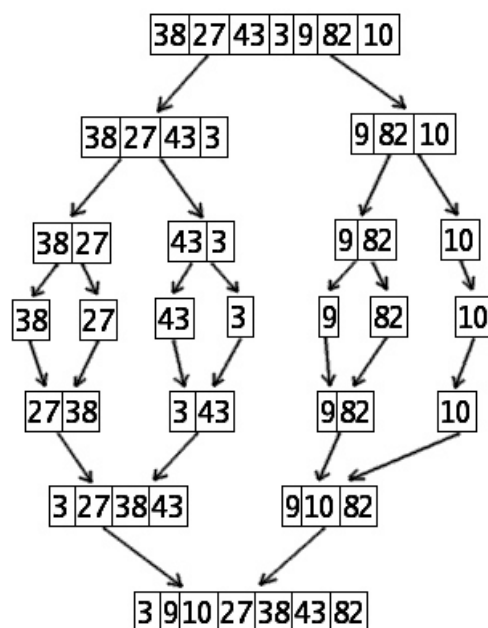


FIGURE 1 – Représentation graphique de la Tri Fusion

### 2.1.1 Code *fusion\_sort.c*

```
#include <string.h>
#include <stdio.h>
#include "test_utils.h"

#include "../include/traces.h"

// TODO : placer les compteurs aux endroits appropriés :
// stats.nbOperations ++;
// stats.nbComparisons ++;

void fusionner(T_elt t [], int d, int m, int f);

T_data fusionSort(T_data d, int n) {

    stats.nbComparisons++;
    if(n==1) return d;

    int m = n/2;
    T_elt * A = d.pElt;

    T_data leftArray = fusionSort(d, m);
    T_data rightArray = fusionSort(genData(0, &(A[m])), (n-m));

    fusionner(A, 0, m-1, n-1);

    return genData(0, A);

}

void fusionner(T_elt t [], int d, int m, int f) {
    T_elt aux[f - d + 1]; // !! Allocation dynamique sur la pile (standard C99)
    int i, j, k;

    memcpy(aux, &t[d], (f - d + 1) * sizeof(T_elt)); // Copie des données fusion
    stats.nbOperations += (f - d + 1);

    i = 0; j = m - d + 1; k = 0;
    while (i <= m - d && j <= f - d) {
        stats.nbComparisons+=2;
        stats.nbOperations++;
        if (aux[i] <= aux[j]) {
            t[d + k++] = aux[i++]; // aux[i] est plus petit : on le place dans t
        }
        else {
            t[d + k++] = aux[j++]; // aux[j] est plus petit : on le place dans t
        }
    }
    stats.nbOperations += (m - d - i > 0) ? m - d - i : 0;
    for (; i <= m - d; t[d + k++] = aux[i++]); // le reste du tableau gauche
```

```

stats.nbOperations += (m - d - i > 0) ? m - d - i : 0;
for (; j <= f - d; t[d + k++] = aux[j++]); // le reste du tableau droit
}

```

## 2.2 Résultat

```
fernandobdf23@fernandofonseca-VM:~/AAP/S3_TEA$ ./TriFusion/TriFusion.exe
```

TRI FUSION					
Taille	Mode	Nb compar.	Nb opér.	Duree (ms)	
2500	ordonne	32303	42056	0	
5000	ordonne	69607	91612	0	
7500	ordonne	109751	144184	0	
10000	ordonne	149215	198224	1	
12500	ordonne	191255	254244	1	
15000	ordonne	234503	310868	1	
17500	ordonne	277599	368532	1	
20000	ordonne	318431	426448	1	
22500	ordonne	361839	485652	2	
25000	ordonne	407511	545988	2	

TRI FUSION					
Taille	Mode	Nb compar.	Nb opér.	Duree (ms)	
2500	aleatoire	55167	53735	0	
5000	aleatoire	120501	117544	1	
7500	aleatoire	189177	184725	1	
10000	aleatoire	260891	255064	1	
12500	aleatoire	333979	326947	1	
15000	aleatoire	408461	399534	2	
17500	aleatoire	484779	473969	2	
20000	aleatoire	561707	550044	3	
22500	aleatoire	639931	626793	3	
25000	aleatoire	718395	704075	3	

TRI FUSION					
Taille	Mode	Nb compar.	Nb opér.	Duree (ms)	
2500	inverse	34503	54309	0	
5000	inverse	74007	118617	0	
7500	inverse	113863	186117	0	
10000	inverse	158015	257233	1	
12500	inverse	200975	329733	1	
15000	inverse	242727	402233	1	
17500	inverse	286863	476965	1	
20000	inverse	336031	554465	1	
22500	inverse	382623	631965	1	
25000	inverse	426951	709465	2	

FIGURE 2 – Résultat Tri Fusion - Comparaison

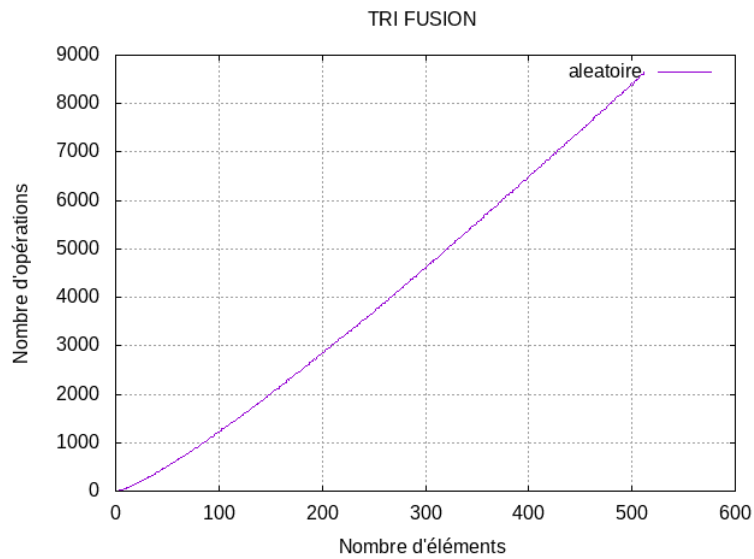


FIGURE 3 – Résultat Tri Fusion - Graphique

Avec ces résultats, on peut conclure que le Tri Fusion est très rapide et sa complexité est  $O(n)$ .

## 3 Tri Rapide

### 3.1 Développement

Cette partie est composée de trois fonctions :

- **Partitionnement** : Responsable pour positionner à gauche toutes les valeurs inférieures au pivot et à droite, les supérieures ;
- **Tri\_rapide** : Fonction qui applique l'algorithme de Tri Rapide en utilisant lui-même et la fonction Partitionnement ;
- **quickSort** : Fonction qui applique le Tri\_rapide pour une T\_data donnée ;

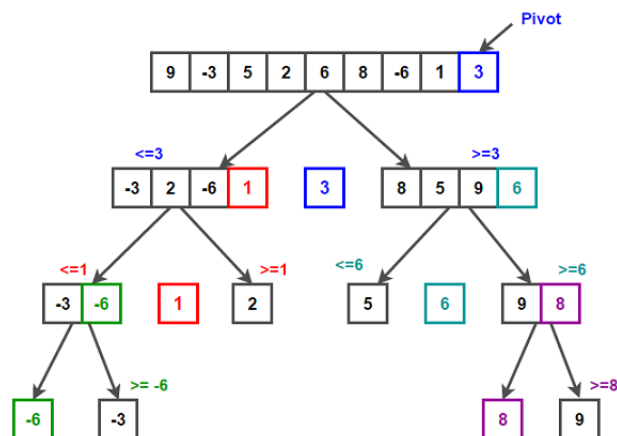


FIGURE 4 – Représentation graphique de la Tri Rapide

### 3.1.1 Code *quick\_sort.c*

```
#include<stdio.h>
#include "test_utils.h"
#include "../include/traces.h"

// TODO : placer les compteurs aux endroits appropriés :
// stats.nbOperations ++;
// stats.nbComparisons ++;

int Partitionnement (T_elt t [], int g, int d);

int comparer(T_elt e1, T_elt e2) {
    stats.nbComparisons++;
    return e1-e2;
}

void echanger(T_elt t[], int i1, int i2) {
    T_elt aux = t[i1];
    t[i1] = t[i2];
    t[i2] = aux;
}

T_data quickSort(T_data d, int n){
    T_elt * A = d.pElt;
    Tri_rapide(A,0,n-1);
    return genData(0, A);
}

void Tri_rapide( T_elt t[], int debut, int fin) {
    stats.nbComparisons++;
    if(fin>debut){
        //Amélioration: Pivote    chaque itération
        //pour éviter le cas de la dégénérescence
        echanger(t, debut + rand() % (fin - debut), fin);

        int pivot_loc = Partitionnement(t, debut, fin);
        Tri_rapide(t, debut, pivot_loc-1);
        Tri_rapide(t, pivot_loc+1, fin);
    }
}

int Partitionnement (T_elt t [], int g, int d){
```

```

int pg=g , pd=d-1; // On utilise g et d comme pointeurs qui se déplacent
// On choisit le dernier élément comme pivot

while (pg<pd) {
    // On déplace pg et pd jusqu'à trouver des valeurs incohérentes % pivot
    stats.nbComparisons++;
    while ( (pg<pd) && (comparer(t[pg],t[d]) <=0) ) {pg++ ; stats.nbComparisons++;}
    while ( (pg<pd) && (comparer(t[pd],t[d])>0) ) {pd-- ; stats.nbComparisons++;}

    // Comment compter correctement ? On utilise une fonction de comparaison...
    if (pg < pd) {
        stats.nbOperations++;
        echanger(t,pg,pd);
        pg++ ; pd-- ;
    }
}
stats.nbComparisons++;
if (comparer(t[pg],t[d]) <= 0) pg++ ;

stats.nbOperations+=3;
echanger(t, pg, d) ;

return pg ;
}

```



## 3.2 Résultat

```
fernandobdf23@fernandofonseca-VM:~/AAP/S3_TEA$ ./TriRapide/TriRapide.exe
```

QUICK SORT					
Taille	Mode	Nb compar.	Nb opér.	Duree (ms)	
2500	ordonne	70159	4680	0	
5000	ordonne	148098	9564	0	
7500	ordonne	232440	14235	0	
10000	ordonne	321118	18972	1	
12500	ordonne	454424	23688	1	
15000	ordonne	513807	28446	1	
17500	ordonne	651365	33219	1	
20000	ordonne	682849	37854	1	
22500	ordonne	903219	42717	2	
25000	ordonne	914880	47286	2	

QUICK SORT					
Taille	Mode	Nb compar.	Nb opér.	Duree (ms)	
2500	aleatoire	60103	10151	0	
5000	aleatoire	136164	21413	1	
7500	aleatoire	224294	32801	1	
10000	aleatoire	297972	45070	1	
12500	aleatoire	386122	56958	1	
15000	aleatoire	487982	69064	2	
17500	aleatoire	560362	81973	2	
20000	aleatoire	649886	94226	2	
22500	aleatoire	729148	107486	3	
25000	aleatoire	803063	120633	3	

QUICK SORT					
Taille	Mode	Nb compar.	Nb opér.	Duree (ms)	
2500	inverse	75065	5997	0	
5000	inverse	139467	12036	0	
7500	inverse	228436	18012	0	
10000	inverse	318300	23964	1	
12500	inverse	447031	29920	1	
15000	inverse	514945	36055	1	
17500	inverse	585585	42065	1	
20000	inverse	729155	47873	2	
22500	inverse	777989	53859	2	
25000	inverse	864556	59934	2	

FIGURE 5 – Résultat Tri Rapide - Comparaison

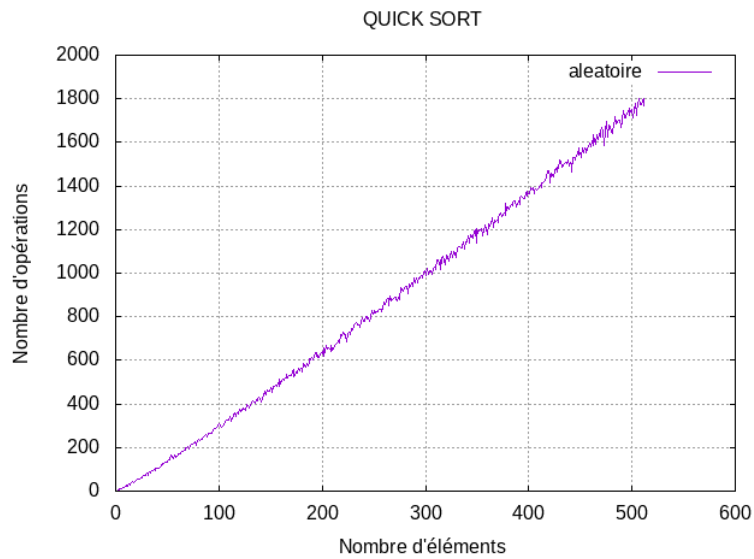


FIGURE 6 – Résultat Tri Rapide - Graphique

Avec ces résultats, on peut conclure que le Tri Rapide est très rapide et sa complexité est  $O(n \log n)$ .

## 4 Tri Fusion de listes

### 4.1 Développement

Cette partie est composée de trois fonctions :

- ***getpelt*** : Responsable pour retourner un pointeur pour la  $n$ -ième valeur de la liste ;
- ***fusionnerList*** : Responsable pour comparer les éléments de 2 listes et les ordonner ;
- ***fusionSortList*** : Fonction qui applique l'algorithme de Tri Fusion en utilisant lui-même et la fonction *fusionner* ;

#### 4.1.1 Code *fusion\_sort\_list.c*

```
#include <string.h>
#include <stdio.h>
#include "test_utils.h"
#include "list_v2.h"

#include "../include/traces.h"

// TODO : placer les compteurs aux endroits appropriés :
// stats.nbOperations ++;
// stats.nbComparisons ++;

Tlist getp_elt(Tlist l, int i);
```

```

void fusionnerList(T_list l, int d, int m, int f);

T_list fusionSortList(T_list l, int n) {

    if(n==1) return l;
    int m = n/2;

    T_list leftArray = fusionSortList(l, m);
    T_list rightArray = fusionSortList(getp_elt(l,m), (n-m));

    fusionnerList(l, 0, m-1, n-1);

    return l;
}

T_list getp_elt(T_list l, int pos) {
    int i=0;
    T_list aux = l;

    while (i < pos) {
        aux = aux->pNext;
        i++;
    }

    return aux;
}

void fusionnerList(T_list l, int d, int m, int f) {
    T_elt aux[f - d + 1]; // !! Allocation dynamique sur la pile (standard C99)
    int i, j, k=0;

    T_list listIni = getp_elt(l, d);
    T_list listAux = listIni;

    for(j=d; j<=f; j++){
        aux[k++] = listAux->data;
        listAux = listAux->pNext;
    }

    i = 0; j = m - d + 1; k = 0;
    while (i <= m - d && j <= f - d) {

        if (aux[i] <= aux[j]){
            getp_elt(listIni, k++)->data = aux[i++]; // aux[i] est plus petit : on
        }
        else {
            getp_elt(listIni, k++)->data = aux[j++]; // aux[j] est plus petit : on
        }
    }

    for (; i <= m - d; getp_elt(listIni, k++)->data = aux[i++]); // le reste du tableau
    for (; j <= f - d; getp_elt(listIni, k++)->data = aux[j++]); // le reste du tableau
}

```

Pour tester l'algorithme, nous avons fait aussi une *main.c* qui crée une liste chaînée et organise ses éléments en utilisant la fonction *fusionSortList* :

#### 4.1.2 Code *main.c*

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

#include "../include/traces.h"

#include "test_utils.h"
#include "list_v2.h"
#include "elt.h"

// Ajouter ici les prototypes des fonctions      tester
T_list fusionSortList(T_list l, int n);

// mode, label, x, checkOrder
T_mode m[] = {
    {MODE_TAB_ORDONNE, "ordonne", 0, 1},
    {MODE_TAB_ALEATOIRE, "aleatoire", 0, 1},
    {MODE_TAB_INVERSE, "inverse", 0, 1},
    {MODE_EVAL_X, "x=2.0", 2.0, 0},
    {MODE_TAB_ORDONNE, "ordonne (x=59)", 59, 0},
    {MODE_TAB_ORDONNE, "hanoi", 1, 0}
};

int main(int argc, char *argv[])
{
    T_list l = NULL;

    l = addNode(10, l);
    l = addNode(14, l);
    l = addNode(2, l);
    l = addNode(28, l);
    l = addNode(90, l);

    printf("Before sort: ");
    showList(l); NL();

    l = fusionSortList(l, getSizeIte(l));

    printf("After sort: ");
    showList(l); NL();

    return 0;
}
```

## 4.2 Résultat

```
fernandobdf23@fernandofonseca-VM:~/AAP/S3_TEA$ ./TriFusionList/TriFusionList.exe
Before sort: 90 28 2 14 10
After sort: 2 10 14 28 90
fernandobdf23@fernandofonseca-VM:~/AAP/S3_TEA$ █
```

FIGURE 7 – Résultat Tri Fusion - Listes Chaînées

## 5 Conclusion

Dans ce TEA, nous avons bien travailler avec des algorithmes de tri. Aussi nous avons étudié ses avantages et performances.

## 6 Références

- AAP - Séance 3
- AAP - TEA 3
- Merge Sort
- QuickSort