SECTION: MIV GROUPE: 1

# RAPPORT MINI PROJET 2 Algorithmes de complexité temporelle exponentielle

# **TOURS HANOI**

### 1- l'Algorithme récursif

```
Procédure tourHanoi(entier: n, caractere D,A,I)
Début

si (n = 1) alors
écrire("Disque 1 de "D" a "A);
sinon
toursHonoi(n-1, D, I, A);
écrire("Disque "n" de "D" a "A);
toursHonoi(n-1, I, A, D);

Fin
```

#### 2- Sa complexité

**2-1-temporelle:** Sachant que c'est un algorithme récursif, sa complexité est de **O(2^n)** 

**2-2- spatiale:** on ne stock pas les disques, on les affiche directement donc la complexité spatiale est de **O(2^n)** comme mémoire réservé pour chaque n

# 3-1- Programme C:

```
#include<stdio.h>
#include<stdlib.h>
n : nombre de disques utilisés
D: emplacement de départ
A: emplacement d'arrivée
I: emplacement intermédiaire
*/
void toursHanoi(int n, char D, char A, char I) {
 if(n == 1)
  printf("Disque 1 de %c a %c \n", D, A);
 else {
  // D à A
  toursHanoi(n - 1, D, I, A);
  printf("Disque %d de %c a %c \n", n, D, A);
  //I à A
  toursHanoi(n - 1, I, A, D);
 }
}
```

## 3-2- Programme java:

```
import java.io.*;
import java.math.*;
import java.util.*;
class GFG {
 static void toursHonoi(int n, char D, char A, char I)
   if(n == 0)
     return;
   toursHonoi(n - 1, D, I, A);
   System.out.println("Disque" + n + " de "+ D + " a "+ A);
   toursHonoi(n - 1, I, A, D);
 }
 // Driver code
 public static void main(String args[])
   int N = 5;
   // A, B and C are names of rods
   toursHonoi(N, 'A', 'C', 'B');
 }
```

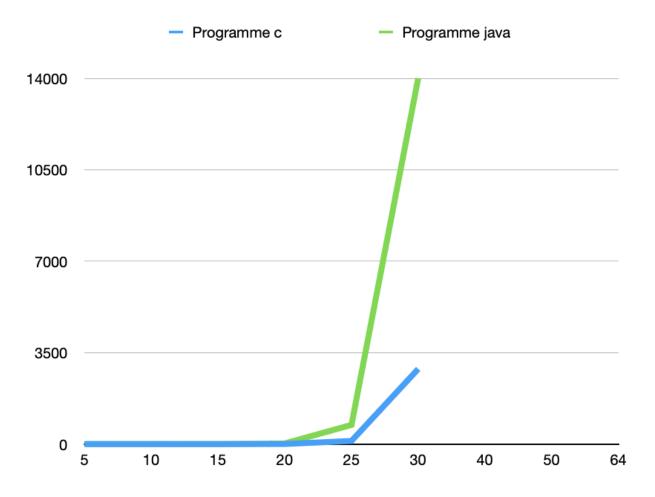
# 4- représentation des temps d'exécution en tableau

Grâce à l'exécution du programme C et java vu précédemment nous avons obtenu les temps d'exécution suivants:

N	5	10	15	20	25	30	40	50	64
Programme c	0,000079	0,004278	0,118660	3,717193	101,029591	3232,04656 4	••	••	••
Programme java	0,003	0,148	1,6	25	732,795	••	••	••	••

5-

### 6- Représentation graphique des résultats obtenu en dessus:



# 7- interprétation des résultats:

#### 7-a-

Les mesures de temps obtenu correspondent au cas exact, il nous paraît clair de part le graphe que les temps d'exécutions suivent la même évolution, en  $O(2^n)$ .

#### 7-b-

En prenant les résultats obtenus grâce à l'exécution du programme C, on remarque que les temps d'exécution sont approximativement multipliés par 2<sup>5</sup> à peu près lorsque N est incrémenté de 5.

On en déduit que le temps d'exécution est proportionnel à N, Nous ne pouvons pas généraliser car les tests que nous avons fait n'englobe pas toutes les valeurs possibles **7-c-**

si on remplace a chaque fois le N dans 2^n et on schématise les résultats graphiquement, la complexité théorique et expérimentale seront du même ordre de grandeur que la complexité théorique, donc le modèle théorique est conforme aux mesures expérimentales.