

## T.D. 5 Analyse de complexité.

## Exercice 1

1. Déterminer le nombre d'opérations + effectuées par l'algorithme (stupide) suivant sur l'entrée  $n$  :

---

**Algorithme 1 : FIBO**


---

**Entrées** : Un entier positif  $n$ .

**Sorties** : Le  $n$ -ième nombre de Fibonacci.

```

1 FIBO(n)
2 si  $n < 2$  alors
3   | retourner  $n$ 
4 sinon
5   | retourner  $FIBO(n-1) + FIBO(n-2)$ 

```

---

## Exercice 2

Considérons un algorithme  $A$  qui pour résoudre un problème de taille  $n$ , appelle récursivement 2 fois  $A$  sur des instances de taille  $n-1$  et effectue  $2^n$  comparaisons pour reconstruire la solution à partir des 2 sous-solutions. Sur une instance de taille 0, l'algorithme ne fait aucune opération.

1. Donner la récurrence pour  $C_n$  le nombre de comparaisons que fait l'algorithme pour une instance de taille  $n$ .
2. Quelle est la série génératrice  $C(z)$  de  $C_n$ .
3. En déduire une expression close pour  $C_n$ .

## Exercice 3

1. Montrer que le nombre moyen  $C_n$  de comparaisons effectué par QuickSort pour trier une instance de taille  $n$  vérifie  $C_0 = 0$  et  $C_n = n + 1 + \sum_{1 \leq k \leq n} \frac{1}{n} (C_{k-1} + C_{n-k})$
2. En déduire que la série génératrice  $C(z)$  de  $C_n$ , vérifie :  $C'(z) = \frac{2}{(1-z)^3} + 2 \frac{C(z)}{1-z}$
3. En déduire que  $C_n = 2(n+1)(H_{n+1} - 1)$  où  $H_n = \sum_{1 \leq k \leq n} \frac{1}{k}$ .
4. On admet que  $H_n = \ln(n) + \gamma + \frac{1}{2n} - \frac{1}{12n^2} + O(\frac{1}{n^3})$ , en déduire, le comportement moyen asymptotique de QuickSort.