

---

### Série 3 : Les équations de récurrence

---

**Exercice 1.-** Résoudre les équations de récurrences suivantes :

a.  $g(n) = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ g(n-1) + 2 * n - 1 & \text{si } n > 0 \end{cases}$

b.  $T(m, n) = \begin{cases} 2 * T(m/2, n/2) + m * n & \text{si } m > 1, n > 1, m \leq n \\ n & \text{si } m = 1 \\ m & \text{si } n = 1 \\ n + m & \text{si } n = 1 \text{ si } m = 1 \end{cases}$

c.  $T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ T(n-1) + 2^n & \text{si } n > 0 \end{cases}$

d.  $T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ 7 * T(n/2) & \text{si } n > 1 \end{cases}$

**Exercice 2.-** Soit l'équation de récurrence :

$$T(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ \sum_{i=1}^{n-1} T(i) + 1 & \text{si } n \geq 2 \end{cases}$$

- a.) Calculez  $T(n) - T(n-1)$ , pour  $n \geq 2$ .  
b.) Résoudre  $T(n)$ .

**Exercice 3.-** Prouvez par induction sur  $n$  que  $\sum_{i=0}^{n-1} F_i = F_{n+1} - 1$  où  $F_i, i = 1, 2, \dots, n, \dots$  sont les nombres de Fibonacci.

Rappelons que les nombres de Fibonacci sont définis par la récurrence suivante :

$$F_n = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0, 1 \\ F_{n-1} + F_{n-2} & \text{si } n \geq 2 \end{cases}$$

**Exercice 4.-** Soit  $S[1..n]$  un tableau d'entiers et  $x$  un entier donné.

- a- Écrire un algorithme naïf qui permet de vérifier s'il existe ou non dans  $S$  deux entiers  $x_1, x_2$  tels que  $x = x_1 + x_2$ .  
b- Donnez sa complexité.  
c- Décrire un algorithme en  $\Theta(n \log n)$  qui résout ce problème. Justifiez correctement votre réponse.

**Exercice 5.-** Soit  $A[1..n]$  un tableau de  $n$  entiers donnés triés en ordre croissant.

- a- Écrire un algorithme qui détermine l'élément qui se répète le plus dans  $A$  ainsi que sa fréquence.
- b- Donnez un invariant de boucle pour cet algorithme.
- c- Prouvez sa validité et donnez sa complexité.
- d- Écrire une solution récursive pour ce même problème.
- e- Prouvez sa validité. Donnez sa complexité.

**Exercice 6.-** Soit  $A[1..n]$  un tableau de  $n$  entiers positifs. On construit une liste  $L$  bidirectionnelle à l'aide des composants de  $A$  traités comme suit :

Si  $x$  est impair on l'ajoute<sup>1</sup> dans la liste. Si  $x$  est pair, on l'ajoute dans la liste puis on supprime de cette liste tous les éléments impairs qui le précèdent.

La liste  $L$  est initialisée avec l'entier 0.

1. Donnez les états de la liste pour le tableau  $A$  qui suit :

5	7	3	4	9	8	7	3
---	---	---	---	---	---	---	---

2. Exécuter un exemple où tous les éléments de  $A$  sont pairs et le cas où tous les éléments de  $A$  sont impairs.
3. Écrire l'algorithme qui construit  $L$  et donnez sa complexité du meilleur cas et celle du cas pire en justifiant votre réponse.

**Exercice 7.-** Soit  $D$  un dictionnaire (ensemble de mots) organisé en un arbre binaire de recherche. Écrire les fonctions suivantes et donnez leur complexité :

1. la recherche d'un mot dans  $D$
2. l'insertion d'un mot dans  $D$
3. la suppression d'un mot qui a deux fils.

**Exercice 8.-** La fusion de deux listes triées de  $m$  et  $n$  nœuds respectivement est en  $O(m+n)$ . Qu'en est-il de la fusion de deux arbres binaires de recherche ?

---

1. On suppose que l'ajout en fin de liste se fait en  $O(1)$ .