

Série 3 : Les équations de récurrence

Exercice 1.- Résoudre les équations de récurrences suivantes :

$$\begin{aligned}
 \text{a. } g(n) &= \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ g(n-1) + 2 * n - 1 & \text{si } n > 0 \end{cases} \\
 \text{b. } T(m, n) &= \begin{cases} 2 * T(m/2, n/2) + m * n & \text{si } m > 1, n > 1, m \leq n \\ n & \text{si } m = 1 \\ m & \text{si } n = 1 \\ n + m & \text{si } n = 1 \text{ si } m = 1 \end{cases} \\
 \text{c. } T(n) &= \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ T(n-1) + 2^n & \text{si } n > 0 \end{cases} \\
 \text{d. } T(n) &= \begin{cases} 1 & \text{si } n = 1 \\ 7 * T(n/2) & \text{si } n > 1 \end{cases}
 \end{aligned}$$

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 $\sum_{i=0}^{i=n} F_i = F_{n+2} - 1$ 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 une 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'ajoute¹ 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 $O(1)$.