

Analyse des algorithmes

Recherche dans un tableau : Méthode brute

Voici un algorithme de recherche d'un élément dans un tableau de n valeurs:

**Données :** T un tableau de n valeurs  
x un élément (pas forcément dans T)

```
fonction recherche(T,x):  
n ← taille(T)  
Pour i allant de 0 à n-1 faire  
  | Si T[i]=x alors  
  |   | retourner True  
retourner False
```

? **QUESTION 1:**

Expliquer pourquoi " de 0 à n - 1"?

.....  
.....  
.....  
.....  
.....

? **QUESTION 2:**

Expliquer le fonctionnement de cet algorithme et en estimer la complexité dans le pire des cas

.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....

? **EXERCICE 1 :**

Écrire la fonction recherche(T,x) et faites afficher le temps d'exécution avec un tableau trié de 10 000 nombres en recherchant le dernier :

Pour rappel :

```
# pour remplir une liste de 10000 nombres et la trier en place  
from random import randint  
L = [randint(0,100) for i in range(10000)] # pour la créer  
L.sort() #pour la trier  
# Pour mesurer le temps d'exécution  
from timeit import default_timer as timer  
debut = timer()  
#code à mesurer  
fin = timer()  
temps = fin - debut
```

---

*Recherche dans un tableau : Méthode - Par dichotomie*

---

**Le principe:** Imaginons que nous recherchions une personne dans un annuaire classé par ordre alphabétique

- On ouvre l'annuaire au centre
- La personne est soit sur cette page, soit avant soit après
- En supposant qu'elle soit avant ( on la recherche donc dans la première moitié de l'annuaire)
- On ouvre la page du milieu de cette première moitié...
- On recommence jusqu'à obtenir la bonne page ou conclure que la personne n'est pas dans l'annuaire

**? QUESTION 3:**

Si l'annuaire contient les noms des 7 000 000 000 de terriens. Combien de fois faut-il que je divise 7 milliards par 2 pour qu'il n'en reste qu'un?

.....  
.....

**L'algorithme**

```
Données : T un tableau trié de n
           valeurs
x l'élément à chercher (pas forcément
dans T)
fonction recherche_dicho(T,x):
i ← 0
j ← l'indice du dernier élément du
tableau
Tant que i <= j faire
  Si T[(i+j)//2]=x alors
    └ retourner True
  Sinon
    Si T[(i+j)//2] > x alors
      └ j ← (i+j)//2
    Sinon
      └ i ← (i+j)//2
retourner False
```

**? QUESTION 4:**

Faites fonctionner cet algorithme pour ce tableau avec x=65:

T = [1, 1, 3, 10, 16, 18, 19, 22, 35, 41, 46, 52, 55, 59, 60, 65, 67, 80, 91, 100]

.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....  
.....

**? EXERCICE 2 :**

Écrire la fonction recherche\_dicho(T,x) dans le même script que la fonction précédente et comparer leur temps d'exécution pour un même tableau trié de 10 000 nombres puis de 100 000 nombres

