Recherche dichotomique

Spé NSI - Lycée du parc Année 2020 - 2021

Introduction

Lorsque l'on recherche un élément dans un tableau, si celui-ci est dans un ordre aléatoire, il faut examiner chaque élément.

Par contre, si le tableau est trié, on peut en tirer profit pour aller beaucoup plus vite : c'est l'algorithme de recherche dichotomique qui fait l'objet de ce chapitre.

I Rappel pour la recherche séquentielle

Exercice 1

L est une liste quelconque (non triée) d'entier. Écrire une fonction appartient(L, x) q renvoie l'indice de la première occurence de x dans L si l'élément x apparait dans L et Nor dans le cas contraire.	ne

On peut vérifier que pour de grandes listes, la réponse est loin d'être immédiate :

```
from time import time
from random import randint

L = [randint(0, 10**6) for _ in range(10**6)]
t = time()
appartient(L, 0)
print(time()-t) # L'unité est la seconde
```

0.042778968811035156

Exercice 2

En vous inspirant de l'exemple précédent, déterminer la moyenne sur une série de 10 des temps d'exécution de la fonction précédente pour des listes de n entiers aléatoires compris entre 0 et n. Pour des valeurs de $n = 10^4$, 10^5 , 10^6 et 10^7 .

II L'algorithme de recherche dichotomique

Exercice 3: Intermède ludique

Reproduisez le code ci-dessous :

```
from random import randint
def devinette(n):
    x = randint(1, n)
    print('Python vient de choisir un nombre entre 1 et', n)
    r = int(input('Devinez-le : '))
    while r != x:
        if r < x:
            print('Trop petit !')
    else:
            print('Trop grand !')
        r = int(input('Essayez encore : '))
    print('Bravo, vous avez trouvé !')</pre>
```

Faite quelques parties pour des valeurs assez grande de n (entre 10^3 et 10^5). Vous pouvez utiliser la calculatrice et noter des valeurs.

Décrivez la meilleur stratégie (celle qui permet de trouver avec le moins d'essai possible).

Exercice 4

On suppose maintenant que la liste L = $[x_0, x_1, \dots, x_{n-1}]$ est triée en ordre croissant, c'est à dire :

$$x_0 \leqslant x_1 \leqslant \dots \leqslant x_{n-1}$$

On désigne par L[i..j] les éléments de L dont les indices sont compris entre i (inclu) et j (inclu). Ne pas confondre avec le tranchage L[i:j]

On suppose que parmi les éléments de L[g..d], il y a un élément x. Et on considère un indice m tel que $g\leqslant m\leqslant d$.

Si L[m] $<$ x, dans quelle nouvelle zone est-on sûr que x se trouve?
Si L[m]>x, dans quelle nouvelle zone est-on sûr que x se trouve?
Que peut-on affirmer si aucune des deux conditions précédentes n'est valide?

Exercice 5

Compléter le code suivant selon la spécification présente dans la docstring.

```
\mathbf{def} rech dicho(L, x):
        """ La liste L'est supposée triée dans l'ordre croissant.
2
       Renvoie un indice d'une occurence de x dans L si x est présent
3
        et None sinon """
       g, d = 0, len(L) - 1
6
       while g \ll d:
8
            m = (g + d) // 2
            if L[m] < x:
10
11
            elif L[m] > x:
12
13
            else:
14
15
                 . . . . . . . . .
16
       return None
17
```

Exercice 6

On rappelle que la méthode .sort() permet de trier une liste (effet de bord).

Refaire les tests de l'exercice 2 pour la fonction de recherche dichotomique (sans oublier de trier, sinon ça ne marchera pas)

Que constatez-vous?

Exercice 7

Modifier le code de la fonction de recherche dichotomique pour afficher le nombre de tours de boucle effectué.

Exercice 8

Écrire un programme qui joue au jeu de devinette mais en trichant : la valeur n'est pas fixée au début mais les réponses données sont toujours cohérentes.