

output-decimal-marker = ,

1 Recherche dichotomique d'un élément dans une liste triée

On se donne une liste L de nombres de longueur n , triée dans l'ordre croissant, et un nombre x_0 .

Pour chercher x_0 , on va couper la liste en deux moitiés et chercher dans la moitié qui encadre x_0 et ainsi de suite...

On appelle g l'indice de l'élément du début de la sous-liste dans laquelle on travaille et d l'indice de l'élément de fin.

Au début, $g = 0$ et $d = n - 1$

On utilise la méthode suivante :

- On compare x_0 à "l'élément du milieu" $L[m]$ avec $m = (g + d) // 2$
- Si $x_0 = L[m]$, on a trouvé x_0 , on peut alors s'arrêter.
- Si $x_0 < L[m]$, c'est qu'il faut chercher entre $L[g]$ et $L[m-1]$
- Si $x_0 > L[m]$, c'est qu'il faut chercher entre $L[m+1]$ et $L[d]$

On poursuit jusqu'à ce qu'on a trouvé x_0 ou lorsque l'on a épuisé la liste L .

Question 1 Illustrer la méthode avec les deux exemples suivants en déterminant successivement les valeurs de g , de d et de m :

- $x_0 = 5$ et $L = [-3, 5, 7, 10, 11, 14, 17, 21, 30]$

- $x_0 = 11$ et $L = [-2, 1, 2, 7, 8, 10, 13, 16, 17]$

Question 2 Si x_0 n'est pas dans la liste L , donner un test d'arrêt du processus de dichotomie portant sur g et d .

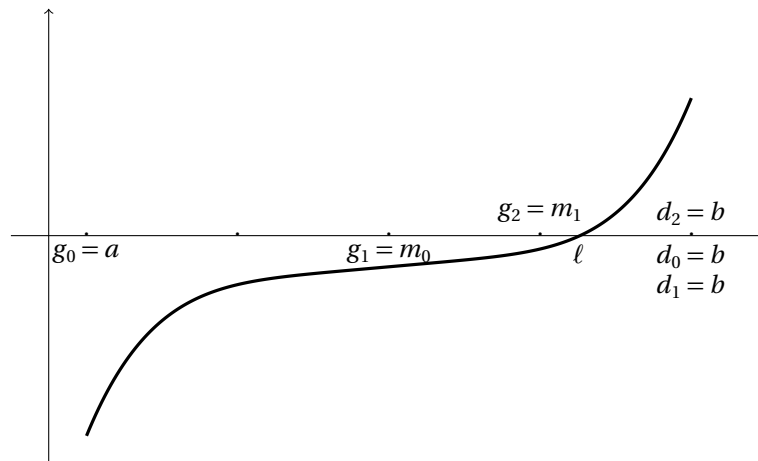
Question 3 Écrire une fonction `dichotomie(x0, L)` qui renvoie `True` ou `False` selon que x_0 figure ou non dans L par cette méthode. On utilisera une boucle `while` que l'on interrompra soit lorsque l'on a trouvé x_0 , soit lorsque l'on a fini de parcourir la liste.

Question 4 Combien vaut $g - d$ au i^{e} tour de boucle? Si x_0 ne figure pas dans L , montrer que le nombre de tours de boucles nécessaires pour sortir de la fonction est de l'ordre de $\ln n$ où $n = \text{len}(L)$ (cela rend la fonction beaucoup plus efficace qu'une simple recherche séquentielle pour laquelle le nombre de comparaisons pour sortir de la boucle serait de l'ordre de n)

2 Recherche d'un zéro d'une fonction

Soit une fonction $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ ($a < b$) vérifiant : f continue sur $[a, b]$ et $f(a) \cdot f(b) < 0$ ie $f(a)$ et $f(b)$ de signes opposés..

Le théorème des valeurs intermédiaires s'applique et assure que f possède au moins un zéro ℓ entre a et b .



L'idée consiste à créer une suite d'intervalles $[g_n, d_n]$ tels que pour tout entier naturel n ,

$$g_n \leq \ell \leq d_n \text{ et } 0 \leq d_n - g_n = \frac{g_{n-1} - d_{n-1}}{2}.$$

On considère $m_0 = \frac{g_0 + d_0}{2}$ et on évalue $f(m_0)$:

- Si $f(m_0) \times f(d_0) \geq 0$, on va poursuivre la recherche d'un zéro dans l'intervalle $[g_1, d_1] = [g_0, m_0]$
- Sinon, on poursuit la recherche dans l'intervalle $[g_1, d_1] = [m_0, d_0]$.
- On recommence alors en considérant $m_1 = \frac{g_1 + d_1}{2}$...

Question 5 Si l'on souhaite que g_n et d_n soient des solutions approchées de ℓ à une précision ε , quelle est la condition d'arrêt de l'algorithme? Préciser alors la valeur approchée de ℓ qui sera renvoyée par la fonction.

Question 6 Écrire une fonction `recherche_zero(f, a, b, epsilon)` qui renvoie une valeur approchée du zéro de f sur $[a, b]$ à ϵ près.

Question 7 Tester la fonction avec $f : x \mapsto x^2 - 2$ sur $[0, 2]$ et $\varepsilon = 0.001$.

Question 8 Avec une erreur de $\varepsilon = 12^p$, combien y a-t-il de comparaisons au final en fonction de p ?

3 Valeur d'un polynôme par plusieurs méthodes

Question 9 Écrire une fonction `exponaif(x, n)` d'arguments un réel x et un entier naturel n , qui renvoie la valeur de x^n par la méthode naïve $x^n = x \times x \times \dots \times x$ (n termes).

Question 10 Une autre méthode, celle de l'exponentiation rapide consiste à remarquer que

$$x^n = \begin{cases} (x^2)^{n/2} & \text{si } n \text{ pair} \\ x \times (x^2)^{(n-1)/2} & \text{si } n \text{ impair} \end{cases}$$

Le code itératif correspondant est le suivant :

```
def expo_rapide(x,n) :
    p,res,y = n,1,x
    while p>0 :
        if p%2==1 :
            res=res*y
        p=p//2
        y=y*y
    return(res)
```

Question 11 Quel est le nom de la variable locale dont le contenu est retourné par la fonction ?

Question 12 Faire tourner « à la main » la fonction pour $x = 2$ et $n = 10$:

	p	res	y
sortie du 1er tour de boucle			
sortie du 2 ^e tour de boucle			
...			
...			

On considère un polynôme

$$P(x) = \sum_{k=0}^n a_k \cdot x^k$$

que l'on modélisera en Python par la liste $P = [a_0, a_1, \dots, a_n]$. Dans la suite, on prendra pour tout $k \in \mathbb{N}$, $a_k = k$.

Question 13 Ecrire une fonction `Pnaif(x, n)` qui renvoie $P(x)$ à l'aide de la fonction `exponaif`.

Question 14 Faire de même pour une fonction `Prapide(x, n)` qui renvoie $P(x)$ à l'aide de la fonction `exporapide`.

Une dernière méthode consiste à utiliser le schéma de Hörner :

$$P(x) = (\dots((a_n x + a_{n-1})x + a_{n-2})x + \dots + a_1)x + a_0$$

Question 15 Écrire une fonction `horner(x, L)` de paramètres un réel x et une liste L représentant un polynôme P , renvoie la valeur de $P(x)$ par la méthode de Hörner.

On désire maintenant visualiser les temps d'exécution des trois fonctions précédentes pour des grandes valeurs de n .

Question 16 Définir la liste N des entiers naturels compris entre 0 et 100.

Question 17 Grâce à la fonction `perf_counter` de la bibliothèque `time`, écrire une fonction `Temps_calcul(x)` qui :

- définit 3 listes T_n , T_r et T_h contenant les temps de calcul de $P(x)$ pour $P = \sum_{k=0}^n k \cdot x^k$ lorsque n décrit N avec respectivement la méthode naïve, la méthode rapide puis la méthode de Hörner.
- trace les trois courbes T_n , T_r et T_h en fonction de N (on prendra $x = 2$). Interpréter le résultat (on pourrait démontrer que les temps d'exécution des trois programmes sont de l'ordre de n^2 pour la méthode naïve (on parle de complexité quadratique), de l'ordre de $n \ln(n)$ pour l'exporapide, et de l'ordre de n pour la méthode de Hörner (complexité linéaire)).