# RechercheSequentielleDichotomique

January 27, 2020

# 0.1 Recherche séquentielle

```
In [3]: def recherche_seq(L, e):
            trouve = False
            for element in L:
                if element == e:
                    trouve = True
            return trouve
        def recherche_seq2(L, e):
            for element in L:
                if element == e:
                    return True
            return False
        def recherche_seq3(L, e):
            i = 0
            n = len(L)
            while i < n and L[i] != e:
                i += 1
            return i == n
```

# 0.2 Recherche dichotomique

Pour commencer, traiter cet exercice du Concours Castor Informatique : exercice Tas de Graine du Castor Informatique 2017

## 0.2.1 Exemple 4: juste prix

Avant chaque tour de boucle, trois cas se présentent :

- Si proposition == prix alors le tour de boucle n'est pas exécuté, le prix est trouvé
- Si proposition > prix alors le prix se trouve entre prixInf et proposition 1 donc on met à jour prixInf avec la valeur proposition + 1 puis on affecte à proposition le milieu de l'intervalle [prixInf; prixSup] c'est-à-dire (prixInf + prixSup) // 2
- Sinon proposition < prix le prix se trouve entre proposition + 1 et prixSup donc on met à jour prixInf avec la valeur proposition + 1 puis on affecte à proposition le milieu de l'intervalle [prixInf; prixSup] c'est-à-dire (prixInf + prixSup) // 2

#### In [4]: from random import randint

```
def juste_prix(prix, prixInf, prixSup):
    proposition = (prixInf + prixSup) // 2
    essai = 1
    while proposition != prix:
        print("prixInf :", prixInf, "prixSup :", prixSup,
        "proposition :", proposition, )
        if proposition > prix:
            print("C'est moins.")
            prixSup = proposition - 1
        else:
            print("C'est plus.")
            prixInf = proposition + 1
        proposition = (prixInf + prixSup) // 2
        essai += 1
        print("Juste prix", prix, "trouvé en", essai, "essais.")
```

# 0.2.2 Exemple 6 : implémentation de la recherche dichotomique dans une liste triée de nombres

```
In [5]: def recherche_dicho(L, e):
            debut = 0
            fin = len(L) - 1
            while debut <= fin:
                milieu = (debut + fin) // 2
                if L[milieu] == e:
                    return True
                elif L[milieu] > e:
                    fin = milieu - 1
                else:
                    debut = milieu + 1
            return False
        def recherche_dicho2(L, e):
            x = 0
            n = len(L)
            pas = n // 2
            while pas >= 1:
                while x + pas < n and L[x + pas] <= e:
                    x = x + pas
                pas = pas // 2
            return L[x] == e
```

# 0.3 Comparaison entre recherche séquentielle et recherche dichotomique

# 0.3.1 Exemple 8:

On se donne une liste L de taille n dans laquelle on recherche un élément

1. Combien de comparaisons faut-il effectuer avec une recherche séquentielle si l'élément recherché est en dernière position dans la liste ou n'appartient pas à la liste ?

Réponse : toute la liste doit être parcourue dans ces deux cas, ce qui nous donne n comparaisons (**Complexité temporelle linéaire**)

2. Combien de comparaisons sont effectués avec une recherche dichotomique si l'élément recherché est trouvé au dernier tour de boucle ou n'appartient pas à la liste ?

Réponse : Soit  $a_k$  le nombre d'éléments de la zone de recherche après k tours. On a  $a_0 = n$  et  $\forall k \in \mathbb{N}$ ,  $a_{k+1} \leqslant \frac{a_k}{2}$ . Par récurrence, on a  $a_k \leqslant \frac{n}{2^k}$ . Soit m le nombre maximal de tours de boucles effectués, le dernier tour est effectué lorsque  $a_m = 1$  donc m est le plus petit entier tel que  $a_m \leqslant 1 \iff \frac{n}{2^m} \leqslant 1 \iff \ln(n) \leqslant m \ln(2) \iff \frac{\ln(n)}{\ln(2)} \leqslant m$ . Le nombre maximum de tours de boucles est donc le plus petit entier supérieur ou égal à  $\frac{\ln(n)}{\ln(2)}$  (Complexité temporelle logarithmique)

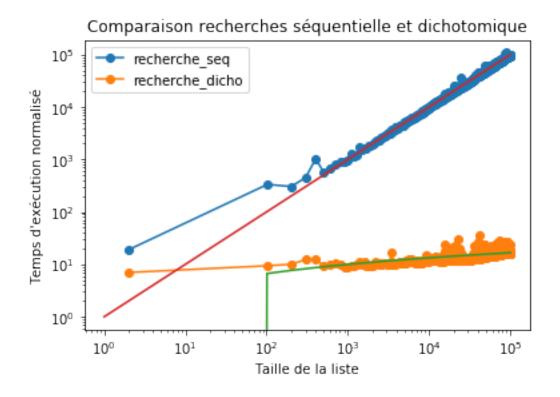
3. Le temps d'exécution d'une fonction de recherche séquentielle peut être modélisé par une fonction affine, tandis que le temps d'exécution d'une fonction de recherche dichotomique présente plutôt l'allure d'une courbe de fonction logarithme.

```
In [6]: import numpy as np
        import matplotlib.pyplot as plt
        import time
        from random import randint
        def timetest(fonction):
            """exécute la fonction et affiche son temps d'exécution """
            def fonction_modifiee(*args,**kargs):
                debut = time.perf_counter()
                fonction(*args,**kargs)
                return time.perf_counter() - debut
            return fonction_modifiee
        def graphique_comparaison_recherches(liste_recherches):
            liste_taille = np.array(list(range(2, 100103, 100)))
            liste_temps = np.array([[0 for _ in range(len(liste_taille))] for _ in range(len(l
            for i, taille in enumerate(liste_taille):
                liste = [randint(0, taille) for _ in range(taille)]
                element = taille + 1
                for j, recherche in enumerate(liste_recherches):
                    liste_temps[j][i] = timetest(recherche)(liste, element)
            plt.clf()
```

```
fonction_modele = [lambda u : u, lambda t : np.log(t)/np.log(2)]
for k, temps in enumerate(liste_temps):
    constante = np.mean([t/fonction_modele[k](taille) for (t, taille) in zip(temps
        plt.loglog(liste_taille, temps/constante, label=liste_recherches[k].__name__,;
x = np.arange(1, max(liste_taille) + 1, 100)
plt.loglog(x, np.log(x)/np.log(2))
plt.loglog([1, max(liste_taille)], [1, max(liste_taille)])
plt.title("Comparaison recherches séquentielle et dichotomique")
plt.legend()
plt.xlabel("Taille de la liste")
plt.ylabel("Temps d'exécution normalisé")
plt.savefig('comparaison-recherches.pdf')
```

In [7]: %matplotlib inline

In [8]: graphique\_comparaison\_recherches([recherche\_seq, recherche\_dicho])



## 0.4 Reprogrammation des fonctions bisect\_left et bisect\_right du module bisect

```
#invariant de boucle L[fin] >= x
    while debut < fin:</pre>
        milieu = (debut + fin) // 2
        if L[milieu] >= x:
            fin = milieu
        else:
            debut = milieu + 1
    return fin
def dicho_droite(L, x):
    debut = 0
    fin = len(L) - 1
    if L[fin] <= x:</pre>
        return fin + 1
    #invariant de boucle L[fin] > x
    while debut < fin:</pre>
        milieu = (debut + fin) // 2
        if L[milieu] > x:
            fin = milieu
        else:
            debut = milieu + 1
    return fin
def bisect_right(t, x):
    Invariant conservé par la boucle : t[a] \le x \le t[b]
    En sortie de boucle, on a 3 cas :
        invariant conservé : on retourne b
         t[b] \le x : on retourne b + 1
        t[a] > x : on retourne a
    11 11 11
    a, b = 0, len(t) - 1
    while b - a > 1:
        m = (a + b) // 2
        if t[m] > x:
            b = m
        else:
            a = m
    if t[b] <= x:</pre>
        return b + 1
    elif t[a] > x:
        return a
    else:
        return b
def bisect_left(t, x):
    n n n
```

```
En sortie de boucle, on a 3 cas :
                invariant conservé : on retourne b
                t[b] < x : on retourne b + 1
                t[a] >= x : on retourne a
            a, b = 0, len(t) - 1
            while b - a > 1:
                m = (a + b) // 2
                if t[m] >= x:
                    b = m
                else:
                    a = m
            if t[b] < x:
                return b + 1
            elif t[a] >= x:
                return a
            else:
                return b
        def dicho_comptage(L, x):
            return dicho_droite(L, x) - dicho_gauche(L, x)
        # In [9]: dicho_gauche([1,2,2,2,4,5], 2)
        # Out[9]: 1
        # In [10]: dicho_droite([1,2,2,2,4,5], 2)
        # Out[10]: 4
        # In [11]: dicho_comptage([1,2,2,2,4,5], 2)
        # Out[11]: 3
       t = list(range(10)) * 2
       t.sort()
        print(t)
       print(bisect_left(t, 6.9))
       print(dicho_gauche(t, 6.9))
       print(bisect_left(t, 7))
       print(dicho_gauche(t, 7))
       print(bisect_right(t,7))
       print(dicho_droite(t, 7))
       print(bisect_right(t,7))
       print(dicho_droite(t, 7.1))
[0, 0, 1, 1, 2, 2, 3, 3, 4, 4, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 9, 9]
```

14 14 Invariant : t[a] < x <= t[b]