Recherche dans un tableau

```
L=[4,7,8,7,8,9,9,7,2,0,5]
def distance_min(L): # On cherche min |Ti-tj| pour i < j
    n=len(L)
    \min=abs(L[1]-L[0])
    for i in range(n):
        for j in range(i+1,n):
             if abs(L[j]-L[i]) < min:
                 min=abs(L[j]-L[i])
    return (min)
def indices_distance_min2(L): # On cherche min |Ti-tj| pour i < j
    n=len(L)
    min=abs(L[1]-L[0])
    p, q=0,1
    for i in range(n):
        for j in range(i+1,n):
             if abs(L[j]-L[i]) < min:
                 \min=abs(L[j]-L[i])
                 p,q=i,j
    return p,q
def indices_distance_min3(L):
    D=\{\}
    n=len(L)
    for i in range(n-1):
        m=abs(L[i+1]-L[i])
        j = i + 1
        for k in range(i+1,n):
             if abs(L[k]-L[i]) < m:
                 m=abs(L[k]-L[i])
                 j = k
        D[str(i)] = [j,m]
    p,q=0,D["0"][0]
    min=D["0"][1]
    for elt in D.items():
    # elt de la forme ["3",[4,min \{|Lk-L3|, k>4\}]
        if elt[1][1] < min:
             p,q=int(elt[0]), elt[1][0]
            min=elt[1][1]
    return (p,q)
On obtient pour chaque i compris entre 0 et n-1, n-i-1 comparaisons.
```

On obtient pour chaque i compris entre 0 et n-1, n-i-1 comparaisons Au total, on en a n**2-n(n-1)/2-n lequel est equivalent a n**2/2. D'où une complexité quadratique.

Recherche d'un mot dans un texte

```
def est_ici(texte, motif, i):
     p=len (motif)
     j=0
     while j \le p-1 and motif[j] = texte[i+j]:
               j = j + 1
     return(j==p)
def est_ici2(texte, motif, i):
     p=len (motif)
     j=0
     test=True
     while j \le p-1 and test:
          test=(motif[j]==texte[i+j])
          j=j+1
     return (test)
def est_sous_mot(texte, motif):
     n,p=len(texte), len(motif)
     i=0
     \label{eq:while} \textbf{while} \ i \! < \! = \! n \! - \! p \ \textbf{and} \ \textbf{not} \ \text{est\_ici} ( \, \text{texte} \, , \ \text{motif} \, , \ i \, ) \colon
          i=i+1
     return (i \le n-p)
def position_sous_mot(texte, motif):
     n,p=len(texte), len(motif)
     L=[]
     for i in range (n-p+1):
          if est_ici(texte, motif, i):
               L.append(i)
     return (L)
```

Tri à bulles

```
def est_trie(T):
     """Teste si T est tri ou pas"""
    test=True
    n=len(T)
    i=0
    while i \le n-2 and test:
         test = (T[i] <= T[i+1])
         i=i+1
    return (test)
def TriBulles(T):
     """tri du tableau T avec le tri bulles"""
    n=len(T)
    for i in range(1,n): # num ro du parcours
         for k in range (n-i):
              if T[k] > T[k+1]:
                  T[k], T[k+1] = T[k+1], T[k]
         print(T)
    return(T)
def TriBulles2(T):
     """tri du tableau T avec le tri bulles"""
    n=len(T)
    i=1
    echange=True
    while i<=n-1 and echange:
         echange=False
         for k in range (n-i):
              if T[k]>T[k+1]:
                  T[k], T[k+1]=T[k+1], T[k]
                  echange=True
         i+=1
         print(T)
    return(T)
import random as r
n=15
T=[r.randint(0,100) \text{ for } i \text{ in } range(n)]
La première boucle k exécute n-1 opérations. Pour chaque k, il y a n-k boucles i et une comparaison pour chacune.
Au total, il y a une complexite de \sum_{k=1}^{n-1} \sum_{i=0}^{n-k} 1 = n(n-1)/2 = O(n**2): On obtient une complexité quadratique.
```

Cette fonction est a privilégier lorsque le tableau contient des éléments minima en fin de tableau, notamment lorsque le tableau est décroissant par exemple.

Néanmoins, dans le pire des cas, le nombre de comparaison est la somme sur k variant de 1 à (n-1)//2 de (n-k-1)-(k-1)+1+(n-k-1)-(k-1)+1=2(n-2k+1). Cela donne encore une complexité quadratique car équivalent à un terme de la forme a.n**2.