## Recherche dans un tableau

```
L=[4,7,8,7,8,9,9,7,2,0,5]
def distance_min1(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 distance_min2(L):
    n=len(L)
    i=0
    while i \le len(L)-1 and L[i]==L[0]:
         i=i+1
    if i == len(L):
        min=-1 # Les elements sont tous gaux .
    else:
         \min=abs(L[i]-L[0])
         for i in range(n):
             for j in range(i+1,n):
                  if 0 < abs(L[j]-L[i]) < min:
                      min=abs(L[j]-L[i])
    return (min)
def plus_proche(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\ \{|\mathit{Lk}\!-\!\mathit{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. 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\,)\;\!:
          i=i+1
    return ( i <= 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 trie 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.