# 1 Recherche d'un élément

### 1.1 Parcours séquentiel d'un tableau par élément

Voici par exemple une implémentation en Python :

```
def cherche(tab, e):
    """ Recherche si l'élément e est présente dans le tableau tab. """
    for element in tab:
        if element == e:
            return True  # sortie de fonction anticipée
    return False
```

Voici une variation mineure qui n'exploite pas la sortie anticipée d'une fonction :

```
def cherche(tab, e):
    """ Recherche si l'élément e est présente dans le tableau tab. """
    trouve = False
    for element in tab:
        if element == e:
            trouve = True
            break  # termine la boucle for prématurément
    return trouve
```

### 1.2 Parcours séquentiel d'un tableau par indice

```
1 Fonction Recherche(e, tab)
  /* Renvoie un booléen indiquant si e est dans tab. */
  Entrées:
  tab: tableau
  e : élément recherché
  Sorties: Vrai ou Faux
\mathbf{2} \quad \mathbf{n} \leftarrow \text{taille(tab)}
  /* les indices d'un tableau commencent à 0 et terminent à n-1 */
3 pour i de 0 à n-1 faire
     si tab[i] = e alors
                                                 /* quitte la fonction instantanément */
        renvoyer Vrai
5
     fin si
7 fin pour
8 renvoyer Faux
```

Voici par exemple une implémentation en Python :

```
def cherche(tab, e):
    """ Recherche si l'élément e est présente dans le tableau tab. """
    for i in range(len(tab)): # range(n) crée une séquence d'entiers de 0 à n-1
        if tab[i] == e:
            return True # sortie anticipée
    return False
```

Exercice: écrire une variation qui n'exploite pas la sortie anticipée d'une fonction.

#### 1.3 Obtenir l'indice de la 1ère occurrence de l'élément cherché

On propose de modifier légèrement ce code pour que la fonction renvoie l'indice de l'élément dans le tableau s'il est présent ou -1 (code arbitraire) dans le cas contraire.

```
1 Fonction cherchePosition(e, tab)
  /* Renvoie l'indice de lère occurrence de l'élément e s'il est présent dans
     tab, ou -1 en cas d'échec. */
  Entrées:
  tab: tableau
  e : élément recherché
  Sorties: indice entier
\mathbf{2} \quad \mathbf{n} \leftarrow \text{taille(tab)}
3 pour i de 0 à n-1 faire
     si tab[i] = e alors
      renvoyer i
                                                  /* quitte la fonction instantanément */
5
     fin si
7 fin pour
8 renvoyer -1
                                                                       /* e absent de tab */
```

Voici par exemple une implémentation en Python :

```
def cherche_position(tab, e):
    """ Renvoie l'indice de lère occurrence de l'élément e s'il est présent
    dans le tableau tab, ou -1 dans le cas contraire """
    for i in range(len(tab)):
        if tab[i] == e:
            return i  # lère occurrence trouvée : on stoppe la recherche
    return -1
```

Exercice : indiquer ce qui différencie le code proposé ci-dessous ; donner un exemple d'arguments e et tab qui ne conduisent pas à la même réponse lors de l'appel à cherche\_position ou cherche\_position2.

### 2 Recherche d'un extremum

Voici par exemple une implémentation en Python :

```
def maximum(tab):
    """ Recherche la valeur maximum dans le tableau tab. """
    # précondition : tableau non vide
    assert len(tab) > 0, "Le tableau ne doit pas être vide" # étudié plus tard...
    maxi = tab[0]
    for element in tab:
        if element > maxi:
            maxi = element
    return maxi
```

**Exercice** : adapter cet algorithme à la recherche d'un minimum.

# 3 Calcul d'une moyenne

Voici par exemple une implémentation en Python :

```
def moyenne(tab):
    """ Calcule la moyenne des valeurs dans le tableau tab """
    somme = 0
    for nombre in tab:
        somme = somme + nombre
    return somme / len(tab)
```

# 4 Coût des algorithmes

Lorsqu'on écrit un algorithme, il est intéressant (indispensable ?) de réfléchir au **coût** de cet algorithme **en fonction de la taille des données** à traiter.

Les algorithmes développés ici parcourent un tableau de façon séquentielle dans son intégralité (même pour la recherche d'occurrence dans le pire des cas).

Si on double la taille du tableau, on double donc le nombre d'opérations à effectuer dans l'algorithme, et donc on double aussi le temps de calcul.

Le coût de ces algorithmes est donc proportionnel à la taille du tableau, on dit que le **coût** de ces algorithmes est **linéaire**.