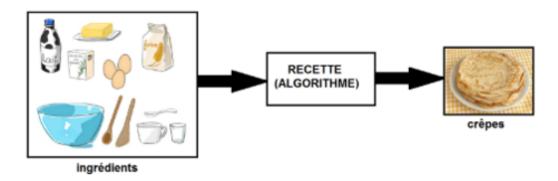
Algorithmie

1 Qu'est ce qu'un algorithme?

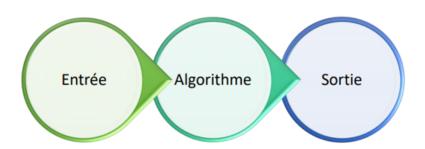
1.1 Définition

Définition 4.1

Un algorithme est une procédure pas-à-pas de résolution d'un problème s'exécutant en un temps fini.



Un délicieux algorithme :-)



La plupart des algorithmes transforment des données d'entrée en des données de sortie.

1.2 Les points essentiels d'un algorithme

La preuve : Il faut être en mesure de prouver que l'algorithme résoud bien le problème pour lequel il a été écrit

L'arrêt : Il faut prouver que l'algorithme s'arrête en un nombre fini d'étapes, et ceci dans tous les cas de figure.

Le choix des structures de données : La façon d'organiser et d'utiliser les données influence l'écriture et la performance de l'algorithme.

Son efficacité : Il est très important d'avoir une idée du comportement de l'algorithme lorsque la taille des données passée en argument augmente.

1.3 Le pseudo code

1.3.1 Définition

En programmation, le pseudo-code, également appelé LDA (pour Langage de Description d'Algorithmes) est une façon de décrire un algorithme en langage presque naturel, sans référence à un langage de programmation en particulier.

L'écriture en pseudo-code permet de comprendre les difficultés de la mise en œuvre de l'algorithme et de développer une démarche structurée dans la construction de celui-ci.

En effet, son aspect descriptif permet de décrire avec plus ou moins de détail l'algorithme, permettant de ce fait de commencer par une vision très large en s'affranchissant de la syntaxe des langages de programmation.

Il n'existe pas de réelle convention standardisée pour le pseudo-code. Nous utiliserons le pseudo-code utilisé à L'Ecole Supérieure d'Informatique.

Les mots-clés seront écrits en majuscules et soulignés Les variables ne contiendront aucun espace, aucun caractère accentué, ne commenceront pas par un chiffre et seront écrites en minuscules Les commentaires seront précédés par //.

1.3.2 Le pseudo-code

Afficher un texte: ECRIRE "Veuillez entrer les nom et prénom"

Afficher une variable ECRIRE nom, prenom

Afficher une variable et du texte ECRIRE "Les contenus de val1 et val2",val1," et ",val2

Déclarer les variables et affectation (internes et externes) :

Les opérateurs arithmétiques :

*	multiplication	> plus grand que (greater than)
/	division	< plus petit que (less than)
+	addition ou concaténation	>= plus grand ou égal à (greater than or loos
	soustraction	equals)
MOD	reste d'une division	<= plus petit ou égal à (less than or loose-equals)
DIV	division entière	= égalité
**	exposant	!= inégalité

Les opérateurs logiques :



Les boucles conditionnelles

```
SI (val1 > 5) ALORS
ECRIRE "La valeur",val1,"est supérieure à 5"

FINSI
SI (val1 > 5) ALORS
ECRIRE "La valeur",val1,"est supérieure à 5"

SINON
ECRIRE "La valeur",val1,"est égale ou inférieure à 5"

FINSI
SI (val1 > 5) ALORS
ECRIRE "La valeur",val1,"est supérieure à 5"

SINONSI (val1=5) ALORS
ECRIRE "La valeur",val1,"est supérieure à 5"

SINON
ECRIRE "La valeur",val1,"est égale à 5"

SINON
ECRIRE "La valeur",val1,"est inférieure à 5"

FINSI
```

Les boucles:

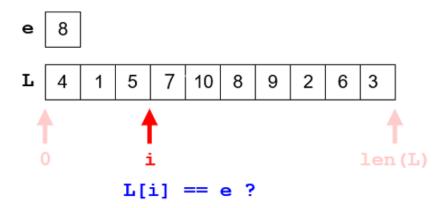
Les tableaux:

```
montab1:tableau[0,15] de entier
    // pour déclarer un tableau (une liste // en python)
    montab2:tableau[0,5]
                          de chaine
                           de reel
    montab3:tableau[0,9]
    montab4:tableau[0,126] de logique
    montab:tableau[0,5] de entier //pour initialiser le tableau avec des 0
    i:entier
    i <- 0
    TANT QUE(i <= 5) FAIRE
     montab[i] <-0
     i <-i + 1
    FINTANT
    POUR(i DE O A 5 PAR 1 FAIRE)
                                      // pour parcourir un tableau
     ECRIRE "Veuillez entrer une valeur"
     LIRE montab[i]
    FINPOUR
      //Affichage du tableau
    POUR(i DE O A 5 PAR 1 FAIRE)
     ECRIRE montab[i]
    FINPOUR
Les fonctions ou procédures :
    FONCTION politesse() //Procédure sans arguments
    ECRIRE "Bonjour"
    FIN FONCTION
    politesse()
                   // pour appeler la fonction ou la procédure politesse
    FONCTION calcul(val1:entier, val2:entier)
       res:entier
       res = val1 + val2
       RETOURNER res
    FIN FUNCTION
    val1, val2, res:entier
                             //Programme principal
    LIRE val1, val2
    res = calcul(val1,val2)
```

2 Recherche d'occurrences

2.1 Algorithme de recherche d'occurrences

La recherche d'une occurrence !consiste à déterminer la position (l'indice i) d'un élément e présent dans la liste L. On parle d'occurrence de e dans L. Exemple : Je recherche l'occurrence de 8 dans la liste L :



Exercice 4.1

Ecrire un algorithme de recherche d'une occurrence utilisant une boucle POUR. L'algorithme est une fonction qui prend en argument un tableau d'entiers et une valeur entière, et qui renvoie l'occurrence de cette valeur (FAUX si la valeur n'est pas présente dans le tableau).

Exercice 4.2

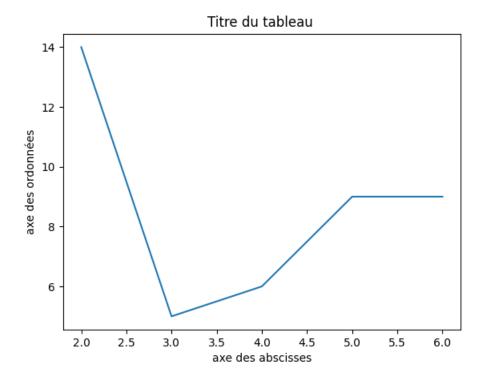
Ecrire un algorithme de recherche d'une occurrence en utilisant une boucle TANT QUE. L'algorithme est une fonction qui prend en paramètres un tableau d'entiers et une valeur entière, et qui renvoie l'occurrence de cette valeur (FAUX si la valeur n'est pas présente dans le tableau)

2.2 Durée d'exécution

Exercice 4.3

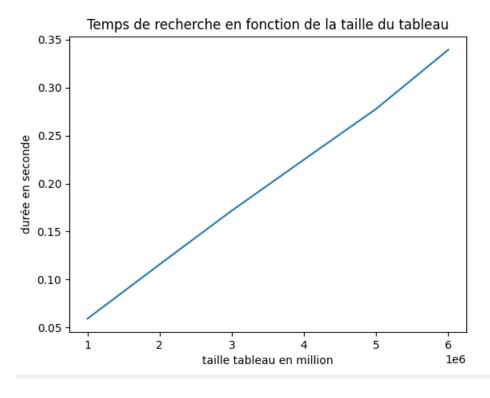
- 1. Construire une liste de 1 million d'élements, avec des entiers de 0 à 999999.
- 2. Appliquer un des algorithmes précédents à cette liste et calculer le temps d'exécution pour la recherche d'un élément qui n'est pas dans le tableau (afin d'être sûr qu'on parcourt le tableau en entier). Garder la valeur en mémoire.
- 3. Recommencer les deux questions précedentes pour une liste de 2 000 000 , puis 3 000 000 etc jusqu'à 6 000 000. Garder les résultats.
- 4. Observer ce code qui permet l'affichage du graphique ci-après.

```
import matplotlib.pyplot as plt
plt.title('Titre du tableau ')
plt.plot([2,3,4,5,6],[14,5,6,9,9])
plt.xlabel('axe des abscisses')
plt.ylabel('axe des ordonnées')
plt.show()
```



Exemple d'utilisation de matplotlib

5. Placer les points obtenus aux questions précédentes sur un graphique, afin de visualiser la durée d'exécution de la fonction recherche en fonction de la taille de la liste. Vous devriez obtenir un graphique comme celui-ci :



On en déduit, de façon empirique, que le temps de recherche est linéaire par rapport à la taille du tableau.

2.3 Compléxité temporelle

Nous allons essayer de formaliser la notion précédente et d'estimer le coût en temps de cet algorithme.

Nous supposerons que chaque opération (affectation, comparaison, opération arithmétique, \dots) a un coût de 1 « unité » de temps.

Reprenons un des deux algoritmes, celui avec la boucle pour par exemple :

```
1 FONCTION OCCURRENCE(T :tableau d'entiers, element :entier)

2 | POUR i DE O A longueur(T)-1 FAIRE

3 | SI T[i] = element ALORS

4 | RENVOYER i

5 | RENVOYER False
```

On suppose que la taille du tableau est n :

ligne 2 : au pire n affectations pour i plus 1 interrogation de longueur de tableau

ligne 3 : au pire, n comparaisons

Soit T(n) le nombre d'opérations. T(n) = 2n + 1. On a donc une complexité en $\mathcal{O}(n)$, soit une complexité linéaire.

Exercice 4.4

- 1. Créer l'algorithme de la fonction **maximum(T)** qui reçoit en argument un tableau d'entiers et qui retourne le maximum du tableau.
- 2. Calculer la complexité temporelle de cette algorithme.
- 3. Implémenter cet algorithme en Python

Exercice 4.5

- 1. Créer l'algorithme de la fonction **minimum(T)** qui reçoit en argument un tableau d'entiers et qui retourne le minimum du tableau.
- 2. Calculer la complexité temporelle de cette algorithme.
- 3. Implémenter cet algorithme en Python

3 Tri par sélection

3.1 Principe

Principe : on cherche le minimum des éléments non triés et on le place à la suite des éléments triés

 $m VID\dot{E}O$ Un animation sur le tri sélection - Cliquez ici !

3.2 L'algortithme



SAVOIR CONSTRUIRE L'ALGORITHME CORRESPONDANT AU TRI PAR SÉLECTION

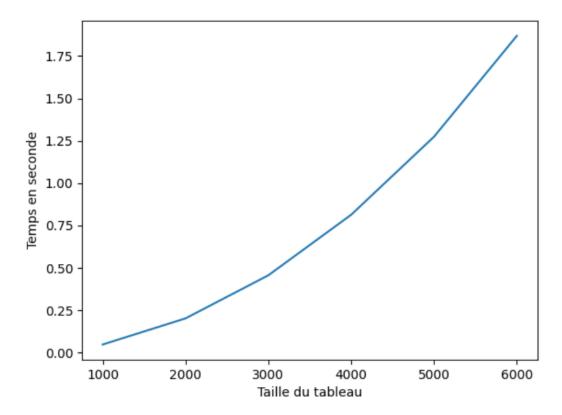
3.3 Implémentation en Python

3.4 Complexité temporelle

3.4.1 Etude empirique

• Exercice 4.6

- 1. Construire une liste de 1000 élements, avec des entiers de 0 à 999 rangés dans l'ordre décroissant.
- 2. Appliquer la fonction tri_selection à cette liste et calculer le temps d'exécution. Garder la valeur en mémoire.
- 3. Recommencer les deux questions précedentes pour une liste de $2\,000$, puis $3\,000$ etc jusqu'à $6\,000$. Garder les résultats.
- 4. Placer les points obtenus aux questions précédentes sur un graphique, afin de visualiser la durée d'exécution de la fonction recherche en fonction de la taille de la liste. Vous devriez obtenir un graphique comme celui-ci :



Durée du tri sélection en fonction de la taille du tableau.

3.4.2 Meilleur des cas - Pire des cas

Pour analyser la complexité de cet algorithme, nous allons analyser le nombre de comparaisons effectué ainsi que le nombre d'échange lors du tri.

Or, le nombre de comparaisons à effectuer ne dépend pas de la liste (du fait qu'elle soit triée ou non).

En conséquence, la complexité en moyenne et dans le pire des cas sera identique.

Notons S_n le nombre de comparaisons pour déterminer le minimum dans un tableau de longueur n et T_n le nombre de comparaisons dans l'algorithme du tri sélection.

Calculer T_n et en déduire la complexité moyenne et dans le pire des cas?

3.5 Pré et post conditions

3.6 Terminaison

3.7 Validité de l'algorithme

3.7.1 Invariant de boucle

Pour prouver la correction, nous utilisons un invariant de boucle :

Pour chaque i, et à la fin de la boucle, on a :

"la liste [0;i+1[est triée par ordre croissant, et les éléments de la liste [i+1;n[sont tous supérieurs à tous les éléments de la liste [0;i+1["

3.7.2 Démonstration

^Démonstration 4.1

Étape 1 : La propriété est-elle vraie pour i=0? :

Étape 2 : On suppose la propriété vraie pour l'entier k. Est-elle vraie pour l'entier k+1?

Etape 3: Et pour le dernier passage dans la boucle?

Étape 4 : Conclusion

4 tri par insertion

4.1 Principe

On insère un à un les éléments parmi ceux déjà trié.

m VID'EO Une animation pour comprendre le tri par insertion - Cliquez ici !