

TD2 – Création et analyse d'algorithmes

Killian Reine

Rappels de cours.

Introduction au TD

L'objectif de ce TD est de mettre en pratique la création d'algorithmes et d'apprendre à les analyser de manière simple, en s'appuyant sur les notions de TD1 : entrées/sorties, boucles, opérations, meilleur/pire cas.

On ne parle pas encore de récursivité avancée ou de complexité asymptotique formelle, mais plutôt de raisonnement étape par étape et logique de programme « propre ».

Exercice 1

Description, construction et analyse

On veut créer un algorithme qui compte combien de fois un nombre apparaît dans un tableau.

1 Identifier l'entrée et la sortie de l'algorithme.

- **Entrées :**
 - un tableau T de taille $n \geq 1$, contenant des éléments comparables ;
 - un élément x à rechercher, appartenant au même ensemble que les éléments de T .
- **Sortie :** un entier $c \in \mathbb{N}$ représentant le nombre d'occurrences de x dans le tableau T .

2 Écrire une description pas à pas en français.

- Initialiser un compteur à zéro.
- Pour chaque élément du tableau, comparer cet élément avec le nombre cherché.
- Si l'élément courant est égal au nombre cherché, incrémenter le compteur de 1.
- Une fois tous les éléments parcourus, retourner la valeur du compteur.

3 Construire l'algorithme.

On suppose que le tableau T contient $n \geq 1$ éléments et que x est l'élément à compter.

```
compteur ← 0
pour i de 1 à n faire
    si T[i] = x alors
        compteur ← compteur + 1
    fin si
fin pour
retourner compteur
```

4 Application avec le tableau $T = \{3, 5, 3, 2, 1, 3\}$ pour compter le nombre d'occurrences du nombre 3.

Déroulons l'algorithme étape par étape.

5 Faire un tableau étape par étape pour chaque itération.

Itération	Valeur courante	Comparaison avec 3	Valeur du compteur
Initialisation	-	-	0
$i = 1$	$T[1] = 3$	$3 = 3$ (Vrai)	1
$i = 2$	$T[2] = 5$	$5 = 3$ (Faux)	1
$i = 3$	$T[3] = 3$	$3 = 3$ (Vrai)	2
$i = 4$	$T[4] = 2$	$2 = 3$ (Faux)	2
$i = 5$	$T[5] = 1$	$1 = 3$ (Faux)	2
$i = 6$	$T[6] = 3$	$3 = 3$ (Vrai)	3

6 Quel est le résultat final ?

Le résultat final est **3**. Le nombre 3 apparaît exactement 3 fois dans le tableau $T = \{3, 5, 3, 2, 1, 3\}$.

Exercice 2**Étude d'un algorithme**

Pour l'algorithme du maximum :

1 Donner l'algorithme.

On suppose que le tableau T contient $n \geq 1$ éléments comparables.

```

max ← T[1]
pour i de 2 à n faire
    si T[i] > max alors
        max ← T[i]
    fin si
fin pour
retourner max

```

2 Identifier :**a Nombre d'affectations dans le meilleur cas.**

Le meilleur cas se produit lorsque le maximum se trouve en première position du tableau (ou que le tableau est trié dans l'ordre décroissant).

Dans ce cas, l'affectation $\text{max} \leftarrow T[i]$ n'est jamais exécutée dans la boucle.

Nombre total d'affectations dans le meilleur cas : $\boxed{1}$ (uniquement l'initialisation $\text{max} \leftarrow T[1]$).

b Nombre d'affectations dans le pire cas.

Le pire cas se produit lorsque le tableau est strictement croissant. À chaque itération, l'élément courant est strictement plus grand que max , donc une affectation est effectuée.

- 1 affectation lors de l'initialisation : $\text{max} \leftarrow T[1]$;
- $n - 1$ affectations supplémentaires dans la boucle (une par itération).

Nombre total d'affectations dans le pire cas : \boxed{n} .

Exemple : Pour $T = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ avec $n = 5$, il y a 5 affectations.

3 Nombre de contrôles (tests de boucle) pour un tableau de taille N .

Un contrôle (test de boucle) correspond à la vérification de la condition de continuation de la boucle, c'est-à-dire le test $i \leq n$.

- La condition est testée avant la première itération.
- Elle est testée après chaque itération.

La boucle commence à $i = 2$ et se termine lorsque $i > n$.

Les valeurs de i testées sont : $2, 3, 4, \dots, n, n + 1$.

Nombre de contrôles : \boxed{n} (tests pour $i = 2$ jusqu'à $i = n + 1$).

Remarque : On compte n tests au total, car :

- $n - 1$ tests pour les itérations $i = 2$ à $i = n$ (la boucle s'exécute $n - 1$ fois) ;
- 1 test supplémentaire pour $i = n + 1$ qui provoque la sortie de la boucle.

4 Vérifier que l'algorithme renvoie bien un résultat pour toutes les entrées.

Pour que l'algorithme renvoie toujours un résultat valide, il faut vérifier :

- Terminaison :** La boucle parcourt les éléments de $i = 2$ à $i = n$, ce qui constitue un nombre fini d'itérations. L'algorithme termine donc toujours.
- Correction :**

- À l'initialisation, `max` contient le premier élément du tableau.
- À chaque itération, si un élément plus grand est trouvé, `max` est mis à jour.
- À la fin du parcours, `max` contient nécessairement le plus grand élément du tableau.

(c) **Précondition** : L'algorithme suppose que $n \geq 1$ (le tableau n'est pas vide). Si cette condition est respectée, l'algorithme renvoie toujours un résultat valide.

Conclusion : L'algorithme renvoie bien un résultat pour toutes les entrées valides (tableaux non vides de taille $n \geq 1$).