

# Cours de Programmation Impérative

## Recherches et tris

Julien David

A101 - david@lipn.univ-paris13.fr

# Recherche dans un tableau

# Ne supposons rien ...

## ... ou presque

- On suppose que le tableau contient uniquement des entiers.
- On suppose que les valeurs apparaissent dans n'importe quel ordre.

## On veut une fonction qui

- prend en entrée : un entier  $x$ , un tableau  $t$ , une taille  $n$ ,
- renvoie 1 si  $x$  appartient au tableau,
- renvoie 0 si  $x$  n'appartient pas au tableau.

## Dans ce cas

- Au pire, on est obligé de vérifier toutes les cases du tableau.
- La complexité en temps est donc  $\mathcal{O}(n)$ .

# Une fonction itérative

```
1 int recherche_element(int * tab, int n, int x){
2     int i=0;
3     while (i<n){
4         if (tab[i]==x)
5             return i;
6         i++;
7     }
8     return -1;
9 }
```

## Vu au cours précédent

- Complexité en temps :  $\mathcal{O}(n)$  et  $\Omega(1)$ .
- Complexité en espace :  $\Theta(1)$ .

# Supposons maintenant ...

... que le tableau est trié

- On suppose que le tableau est trié dans l'ordre croissant.

**Dans ce cas**

- Il n'y a plus obligation de vérifier toutes les cases du tableau.

# Une première fonction

```
1 int recherche_element_trie(int * tab, int n, int x){
2     int i=0;
3     while (i<n&&tab[i]<=x){
4         if (tab[i]==x)
5             return i;
6         i++;
7     }
8     return -1;
9 }
```

## Ce qui ne change pas grand chose ...

- Complexité en temps :  $\mathcal{O}(n)$  et  $\Omega(1)$ .
- Complexité en espace :  $\Theta(1)$ .

## Dans un tableau trié

Je cherche à savoir si un élément  $x$  appartient à un tableau **trié** de  $n$  cases.

-10	-4	3	5	6	8	23	112
-----	----	---	---	---	---	----	-----

- si  $x < \text{tab} \left[ \frac{n}{2} \right]$ , alors  $x$  ne peut pas être dans la partie droite du tableau.

Exemple :  $x = 0$

-10	-4	3	5	6	8	23	112
-----	----	---	---	---	---	----	-----

.

# Utilisons cette information

## Dans un tableau trié

Je cherche à savoir si un élément  $x$  appartient à tableau de  $n$  cases.

-10	-4	3	5	6	8	23	112
-----	----	---	---	---	---	----	-----

- si  $x > \text{tab} \left[ \frac{n}{2} \right]$ , alors  $x$  ne peut pas être dans la partie gauche du tableau.

Exemple :  $x = 47$

-10	-4	3	5	6	8	23	112
-----	----	---	---	---	---	----	-----

.

## En conséquence

- Il est possible, en **un seul test** de diviser l'espace de recherche par 2 !



# Fonction récursive

```
1 int recherche_rec(int * tab, int n, int x){
2     int milieu=n/2;
3     if (n>0){
4         if (x>tab[milieu]){
5             if (n%2==1)
6                 return recherche_rec(&tab[milieu+1], milieu, x);
7             else
8                 return recherche_rec(&tab[milieu+1], milieu-1, x);
9         }
0         else if (x<tab[milieu])
1             return recherche_rec(tab, milieu, x);
2         return 1;
3     }
4     return 0;
5 }
```

## Complexité de la fonction

- Complexité en temps :  $\mathcal{O}(\log n)$  et  $\Omega(1)$
- Complexité en espace :  $\mathcal{O}(\log n)$  et  $\Omega(1)$

# Fonction itérative

```
1 int recherche_it(int * tab, int n, int x){
2     int debut=0;
3     int taille=n;
4     int milieu;
5     while( taille >0){
6         milieu=debut+taille /2;
7         if (tab[milieu]==x)
8             return 1;
9         if (x>tab[milieu]){
10            debut=milieu+1;
11            if (taille%2==1)
12                taille=taille /2;
13            else
14                taille=taille/2-1;
15        }
16        else
17            taille=taille /2;
18    }
19    return 0;
20 }
```

## Complexité de la fonction

- Complexité en temps :  $\mathcal{O}(\log n)$  et  $\Omega(1)$
- Complexité en espace :  $\Theta(1)$

## Pour avoir des programmes efficaces ...

- Il est souvent préférable d'avoir des données triées, ou "ordonnées".

## ... ça tombe bien !

On travaille sur des ordinateurs.

- Ordinateur : du latin *ordinator* ("celui qui met de l'ordre").

Trier le  
tableau

## Les algorithmes

Il existe une multitude d'algorithmes de tri :

- le tri par sélection
- le tri à bulles
- le tri fusion
- le tri rapide (*quicksort*)
- ...

## L'idée

On part d'un tableau non trié de taille  $n$ .

- 1 on cherche le plus petit élément du tableau (*min*),
- 2 on échange la première case du tableau et la case contenant *min*,
- 3 on recommence avec le tableau de taille  $n - 1$ .



# Le tri par sélection : code

```
1 int recherche_position_min(int *tab, int n){
2     int i;
3     int pos_min=0;
4     for (i=1;i<n;i++){
5         if (tab[i]<tab[pos_min])
6             pos_min=i;
7     }
8     return pos_min;
9 }
0
1 void tri_selection(int * tab,int n){
2     int i;
3     int pos_min;
4     for (i=0;i<n;i++){
5         pos_min=recherche_pos_min(&(tab[i]),n-i);
6         swap(&tab[i],&tab[pos_min]);
7     }
8 }
```

## Recherche du minimum

- Complexité en temps :  $\Theta(n)$ .
- Complexité en espace :  $\Theta(1)$ .

## Tri par sélection

- On effectue  $n$  fois la recherche d'un minimum.
- Complexité en temps :  $\Theta(n^2)$ .
- Complexité en espace :  $\Theta(1)$ .

## L'idée

- On parcourt le tableau entièrement.
- Dès qu'on rencontre une case où la valeur est plus grande que celle de sa voisine de droite, on échange les valeurs.
- Si lors du parcours on a échangé au moins deux valeurs, on recommence un nouveau parcours.

# Le tri à bulles : code

```
1 #define VRAI 1
2 #define FAUX 0
3 void tri_bulle (int * tab, int n){
4     int echange;
5     int i;
6     do{
7         echange=FAUX;
8         for (i=0; i<(n-1); i++){
9             if (tab[i]>tab[i+1]){
0                 swap(&tab[i], &tab[i+1]);
1                 echange=VRAI;
2             }
3         }
4     }while (echange==VRAI);
5 }
```

## Tri à bulles

- Complexité en temps :  $\mathcal{O}(n^2)$  et  $\Omega(n)$
- Complexité en espace :  $\Theta(1)$

## Idée de la preuve

- La boucle `for` effectue  $\Theta(n)$  instructions.
- La boucle `while` :
  - Au mieux : le tableau est déjà trié et aucun échange n'est fait.
  - Au pire : à la fin de la  $i$ -ème itération du `while`, on sait que les  $i$  derniers éléments du tableaux sont à leur place. Il y a donc au plus  $n$  itérations.

# Tableaux de truc

## Facile à adapter

Pour adapter les fonctions vues aujourd'hui à n'importe quel type de données, il suffit de pouvoir :

- Comparer deux éléments de même type ( $<$ ,  $==$ ,  $>$ ),
- Échanger les valeurs de deux éléments.

## Alors trions des trucs

- En TD, on inventera pleins de trucs.
- Pour chaque truc on fera une fonction `cmp_truc` et `swap_truc`.
- Et on pourra trier des trucs.