

Cours 1 : Méthodes d'analyse des algorithmes - Illustration sur les algorithmes de tri

Jean-Stéphane Varré

Université Lille 1

jean-stephane.varre@lifl.fr



Au menu

- exemples introductifs
- notions de pire des cas et meilleur des cas
- les tris bulle, sélection, insertion
- comportement asymptotique
- l'insertion récursive et dichotomique
- résolution des équations de partition
- les tris fusion, rapide



Question

Comment évaluer à l'avance le comportement d'un algorithme ?

- combien de temps va-t-il mettre à s'exécuter ?
- combien d'espace mémoire va-t-il utiliser en plus des données initiales ?
- a-t-il toujours le même comportement ou bien existe-t-il des données plus ou moins favorables ?

Préliminaires

- un algorithme est une suite **finie** d'instructions qui résout un **problème**
- un algorithme doit fonctionner sur tous les **exemplaires** du problème qu'il résout
- la **taille** de l'exemplaire est formellement le nombre de bits mais on pourra réduire cette définition au nombre de composantes (cases d'un tableau)
- l'ensemble des exemplaires est le **domaine de définition**



Question

*un algorithme A qui nécessite $10^{-4} \times 2^n$ instructions
est-il moins performant qu'un algorithme B qui requiert
 $10^{-2} \times n^5$ instructions pour traiter une donnée de taille
 n ?*



De combien de manières différentes peut-on
rechercher la présence d'un élément dans un
tableau ?

`est_present : 'a array -> 'a -> bool`

Présence d'un élément dans un tableau (v1)

```
1 let est_present_v1 t v =  
2   let trouve = ref false in  
3   for i = 0 to (Array.length t) - 1 do  
4     if t.(i) = v then  
5       trouve := true;  
6   done;  
7   !trouve
```

- temps d'exécution ?
- espace mémoire occupé ?

Présence d'un élément dans un tableau (v2)

```
1 let est_present_v2 t v =  
2   let trouve = ref false  
3   and i = ref 0 in  
4   while !i < (Array.length t) && not !trouve do  
5     if t.(!i) = v then  
6       trouve := true;  
7     i := !i + 1  
8   done;  
9   !trouve
```

- le nombre d'opérations depend-il
 - de la taille de l'exemplaire ?
 - de la « forme » de l'exemplaire ?

Présence d'un élément dans un tableau (v3)

```
1 (* version recursive *)
2 let rec est_present_v3 t v =
3   let n = Array.length t in
4   if n = 0 then
5     false
6   else
7     let t' = (Array.sub t 1 (n-1)) in
8     t.(0) = v || est_present_v3 t' v
```

- comment évaluer les algorithmes récursifs ?
- calcul du nombre de comparaisons
- calcul de l'espace supplémentaire utilisé

Présence d'un élément dans un tableau (v4)

on peut faire mieux en espace que la v3 : au lieu de recopier le tableau, on utilise une sous-fonction qui va gérer les bornes du tableau

```
1 (* version recursive avec espace memoire constant *)
2 let est_present_v4 t v =
3   let n = Array.length t in
4   (* p = position dans le tableau *)
5   let rec aux p =
6     if p = n then
7       false
8     else
9       t.(p) = v || aux (p+1)
10  in
11  aux 0
```