

Algorithmique « avancée »

CM1 : Algorithmique « avancée » et efficacité

Mickaël Martin Nevot

V2.0.0



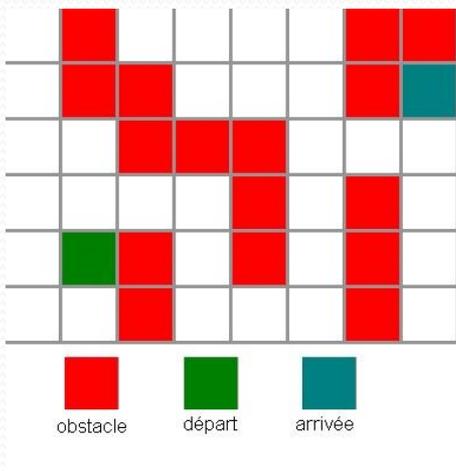
Cette œuvre de [Mickaël Martin Nevot](#) est mise à disposition selon les termes de la [licence Creative Commons Attribution – Pas d'Utilisation Commerciale – Partage à l'Identique 3.0 non transposé](#).

Algorithmique « avancée »

- I. Présentation du cours
- II. Efficacité
- III. Tris
- IV. Algorithmique "avancée"
- V. Présentation de l'APP

Efficacité d'un algorithme

- Particularités de l'ordinateur
- Performance en moyenne (**évaluation asymptotique**)
- **Complexité :**
 - L'évolution du nombre d'instructions de base en fonction de la quantité de données à traiter
 - Quantité de mémoire nécessaire pour effectuer les calculs



Complexité

- Comptabiliser le **nombre d'étapes d'un algorithme**
- Calculer dans le **pire des cas**
- Notation : $O(n)$ avec n étant le nombre d'étapes

```
// Complexité  $O(n)$   
for (int i = 0 ; i < n ; ++i) { ... }
```

```
// Complexité  $O(n^2)$  : avec  $m \leq n$   
for (int i = 0 ; i < m ; ++i) {  
    for (int j = 0 ; j < n ; ++j) { ... }  
}
```

```
// Complexité  $O(\log(n))$   
... // Fonction Dichotomie
```

Complexité : comparatif

Notation	Complexité	Temps n = 10	Temps n = 10000	Temps n = 1000000	Exemple
$O(1)$	Constante	10 ns	10 ns	10 ns	Index tableau
$O(\log n)$	Logarithmique	10 ns	40 ns	60 ns	Dichotomie
$O(n)$	Linéaire	100 ns	100 μ s	10 ms	Parcours liste
$O(n \log n)$	Quasi-linéaire	100 ns	400 μ s	60 ms	Tri fusion
$O(n^2)$	Quadratique	1 μ s	1 s	2.8 h	Tri par insertion
$O(n^3)$	Cubique	10 μ s	2.7 h	316 ans	
$O(n^{\log n})$	Quasi-polynomiale	100 ns	3.2 ans	10^{20} ans	
$O(e^n)$	Exponentielle	10 μ s	DPFP
$O(n!)$	Factorielle	36 ms	Voyageur de commerce

Crédits

Auteur

Mickaël Martin Nevot

mmartin.nevot@gmail.com



Carte de visite électronique

Relecteurs

Cours en ligne sur : www.mickaël-martin-nevot.com

