

Qualité de développement

CM4-1 : Algorithmique « avancée »

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](#).

Qualité de développement

- I. Prés.
- II. Java bas.
- III. Obj.
- IV. Hérit.
- V. POO
- VI. Excep.
- VII. Poly.
- VIII. Thread
- IX. Java av.
- X. [Algo. av.](#)
- XI. APP
- XII. GL

Notions de base

- **Terminaison :**

- Assurance de finir en temps fini

- **Correction :**

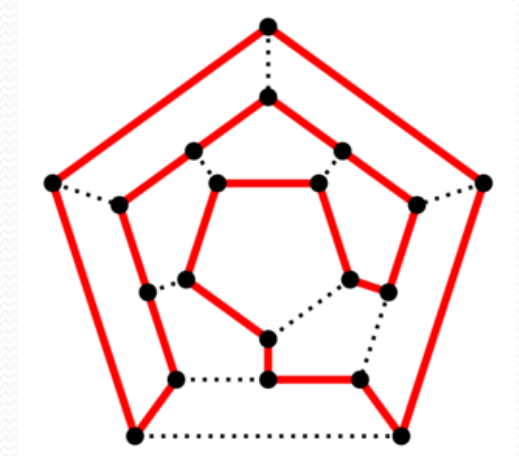
- Garantie d'une solution correcte
- Solution au problème posé

- **Complétude :**

- Proposition de solutions sur un espace de problème donné

- **Déterminisme :**

- Se comporte de façon prévisible (un ensemble de données particulier produira toujours le même résultat)



Programmation modulaire

- Regroupement de codes sources en **unités de travail logiques**
- **Encapsulation**
- **Réutilisabilité** et partage du code facilités
- Facilitation de réalisation de bibliothèques
- **Généricité** possible



Couplage et cohésion

- **Couplage :**

- Interconnexion de deux classes (modules)
- **Couplage fort** : une modification d'une classe nécessite la modification de l'autre
- **Couplage faible** : communication de données uniquement grâce à des « interfaces »

- **Cohésion :**

- Relations des données au sein d'une même classe
- Centré sur un but : se concentre sur tâche unique et précise

Programmation par contrat

- Paradigme
- But principal : **réduire le nombre de bogues**
- Précise les **responsabilités** entre le client et le fournisseur
- **Pas de vérification** de validité des règles
- **Assertions :**
 - Énoncé considéré ou présenté comme vrai
 - Écrites dans le code source en commentaires
 - Donnent la sémantique du programme

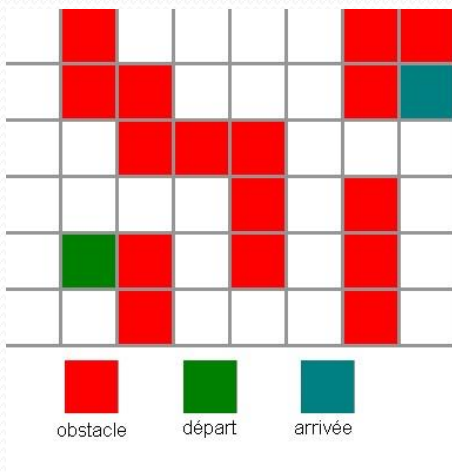
Type d'assertions

- **Précondition** :  Doit garantir un traitement possible et sans erreur
 - Doit être vérifiée **avant** un traitement par le **client**
- **Postcondition** :
 - Doit être garantie **après** un traitement par le **fournisseur**
- **Invariant** :
 - Doit être **toujours vrai**
(durant toute / une partie d'une application)

```
/**  
 * Fonction calculant la racine carrée de la valeur de x.  
 *  
 * Précondition :  $x \geq 0$ .  
 * Postcondition : résultat  $\geq 0$  et si  $x \neq 1$  alors résultat  $\neq x$ .  
 */  
public int sqrt() { ... }
```

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) { ... }  
}
```

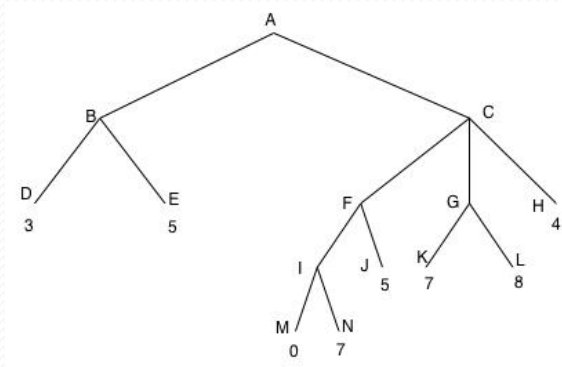
```
// Complexité  $O(\log(n))$   
... // Fonction Dichotomie
```

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

Heuristiques

- Cas d'utilisation :
 - **Complexité trop grande**
 - Impossibilité d'obtenir un résultat en temps raisonnable
- Rechercher la solution la plus proche possible d'une solution optimale par essais successifs
- Pas d'exhaustivité possible : il faut faire des **choix** !
- **Choix** généralement très dépendant du problème



Cela s'appelle une heuristique

Algorithmes de tri

- **Classification** (permet de choisir un algorithme)
 - Complexité algorithmique :
 - Tri optimaux : $O(n \log n)$
 - Caractère en place :
 - Modifie directement la structure (le tableau)
 - Caractère stable :
 - Préserve l'ordre « relatif »

Une liste à trier :

(4, 1) (3, 7) (3, 1) (5, 6)

Triée par la première valeur :

(3, 7) (3, 1) (4, 1) (5, 6)

Et pas :

(3, 1) (3, 7) (4, 1) (5, 6)

Algorithmes de tri

- Algorithmes simples :

- Tri à bulles $O(n^2)$ (amusant mais pas efficace)
- Tri par sélection $O(n^2)$ (< 7 éléments)
- **Tri par insertion** $O(n^2)$ (< 15 éléments)

- Algorithmes élaborés :

- Tri de Shell $O(n \log^2 n)$ (tri par insertion++)
- Tri fusion $O(n \log n)$
- **Tri rapide** $O(n \log n)$ ($O(n^2)$ dans le pire des cas)
- Tri par tas $O(n \log n)$ (si $O(n^2)$ pour tri rapide)
- **Smoothsort** $O(n \log n)$ (tri par tas++, « presque » trié)

Algorithmes de tri

- Algorithmes simples :

- Tri à bulles $O(n^2)$
- Tri par sélection $O(n^2)$
- **Tri par insertion** (Insertionsort) $O(n^2)$

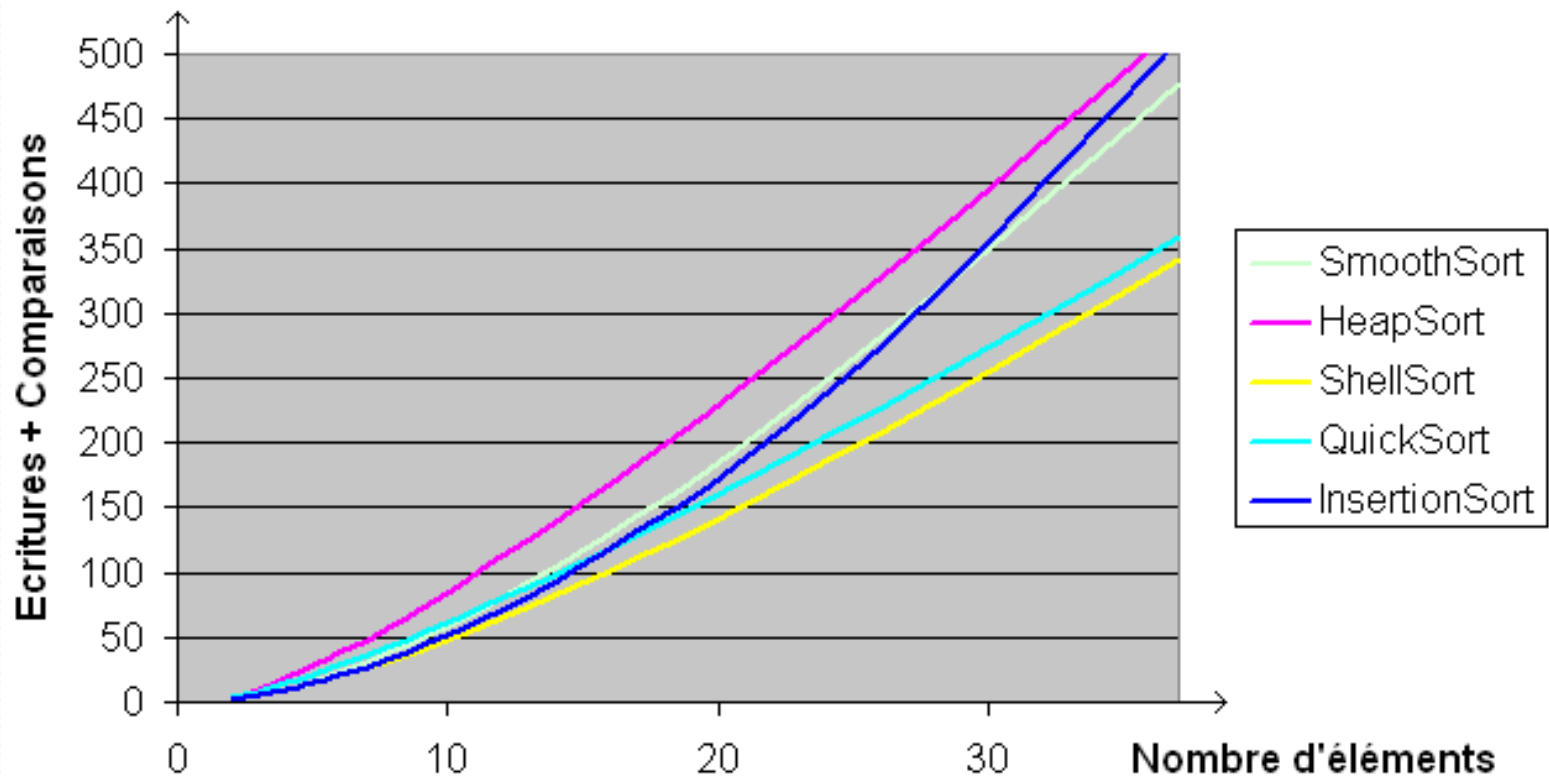
- Algorithmes élaborés :

- Tri de Shell (Shellsort) $O(n \log^2 n)$
- Tri fusion $O(n \log n)$
- **Tri rapide** (Quicksort) $O(n \log n)$
- Tri par tas (Heapsort) $O(n \log n)$
- **Smoothsort** $O(n \log n)$

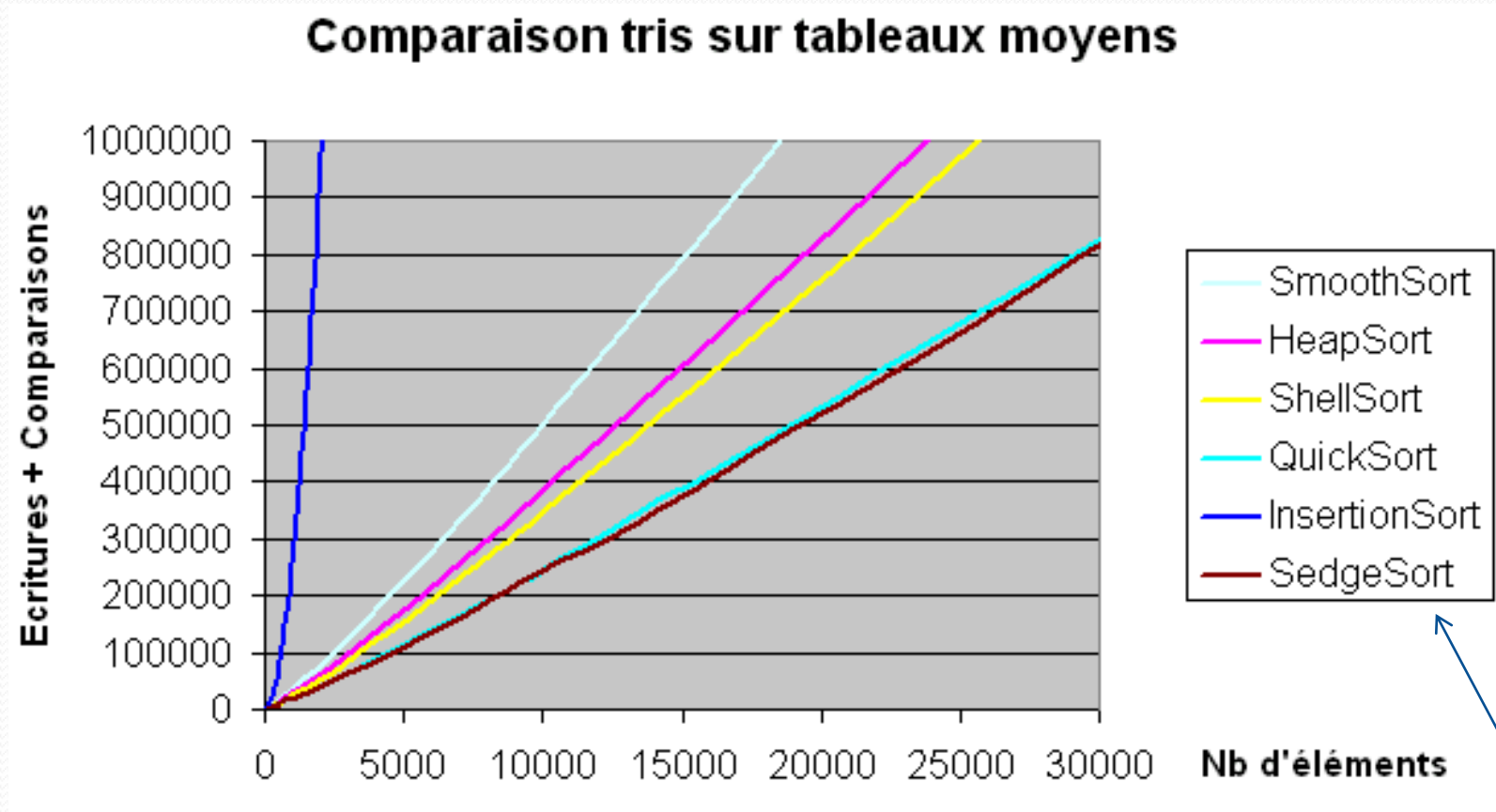
En place	Stable
	
	
	
	
	
	
	
	

Algorithmes de tri

Comparaison tris sur petits tableaux



Algorithmes de tri



Variante du tri rapide prenant en compte le principe de Sedgewick

Tri : bonus

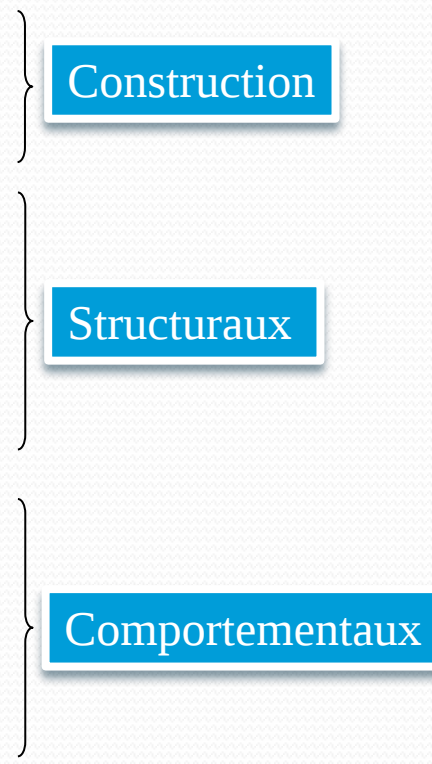
- <http://youtu.be/lyZQPjUT5B4>



Modèles de conception

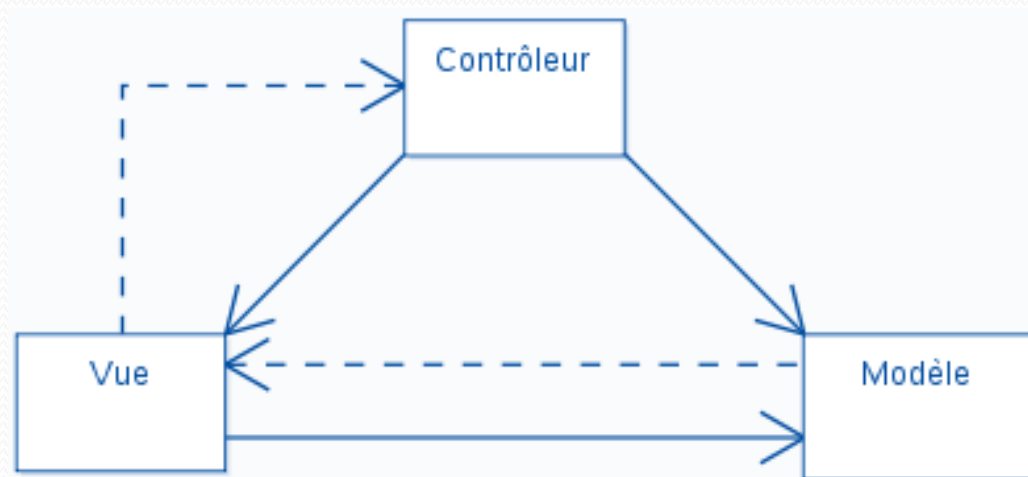
- **Optimiser le temps** de développement
- **Augmenter la qualité** d'une application
- **Minimiser les interactions** entre modules/classes
- Familles :
 - **Construction** :
 - Instanciation/configuration des classes et objets
 - **Structuraux** :
 - Organisation et groupement des classes
 - **Comportementaux** :
 - Collaboration inter-objet et distribution des responsabilités

Quelques modèles de conception

- Singleton
 - Fabrique abstraite
 - Objet composite
 - Façade
 - Décorateur
 - Observateur
 - Stratégie
 - Visiteur
 - Injection de contrôle
 - Objet d'accès aux données (DAO)
- 
- Construction
- Structuraux
- Comportementaux

Modèle-vue-contrôleur

- **Architecture et méthode de conception** d'IHM
- **Modèle** : données et leur manipulation
- **Vue** : élément de l'interface graphique
- **Contrôleur** : orchestre les actions, synchronise
- **MVC 2** : un seul contrôleur



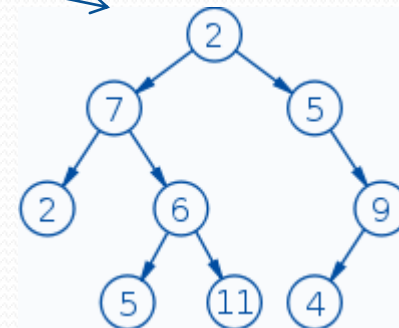
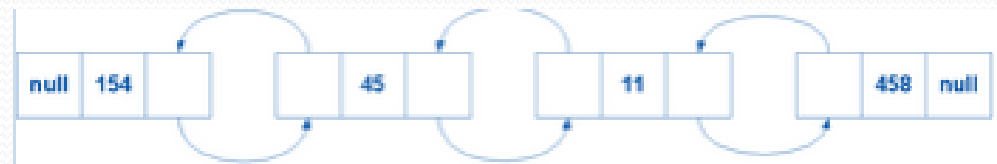
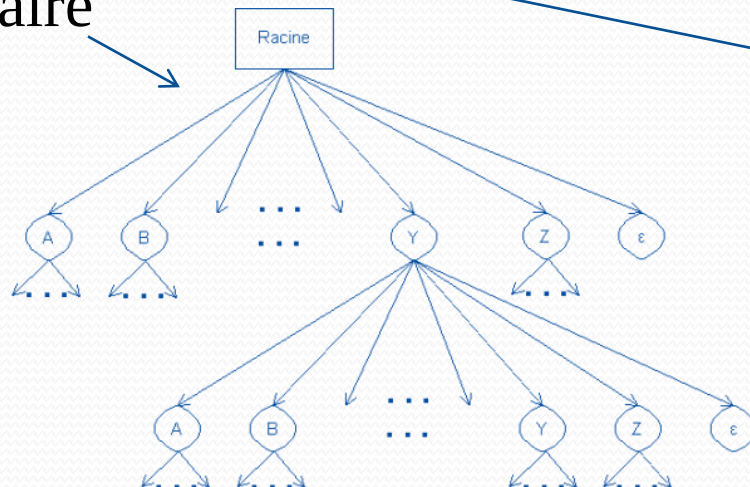
Récurtivité structurelle

- **Liste chaînée** (collection ordonnée) :

- Simplement chaînée → 
- Doublement chaînée

- **Arbre :**

- Binaire
- N-aire



Optimisation de code

- Ne faire qu'**une fois que le programme fonctionne** et répond aux spécifications fonctionnelles
- Choisir un algorithme de **complexité inférieure**
- Choisir des **structures de données** adaptées
- Bien ordonner les instructions
- Bien utiliser le langage de programmation choisi
- Bien utiliser les bibliothèques du langage
- Penser à l'optimisation automatique (compilateur)
- Utiliser un langage de bas niveau pour les points critiques

Aller plus loin

- Classe de complexité
- Tri utilisant la structure des données, volumineux, bande, Introsort
- Dérécurtivité
- Récursivité croisée
- Co-variance/contra-variance
- Théorie des graphes
- Algorithmes évolutionnistes
- Réseaux de neurones

Liens

- Documents classiques :
 - Livres :
 - N.H. Xuong. *Mathématiques discrètes et informatique*.
 - Gamma, Helm, Johnson, Vlissides. *Design Patterns*.

Crédits

Auteur

Mickaël Martin Nevot

mmartin.nevot@gmail.com



Carte de visite électronique

Relecteurs

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

