

complexity: Algo:

1) Mesure de complexité:

Le temp d'exécution d'un algorithme donnée dépend principalement de:

- la machine utilisée: les performances, le langage.
- Les données auxquelles l'algorithme est appliqué: type et taille.

Dans notre cas nous allons utiliser une mesure qui ne dépend ni de la machine, ni des types, mais plutôt de la taille.

ex: Le temp d'exécution d'un Algo de tri dépend de la longueur de la liste à trier:

nbre d'opérations



2) Big O notation:

- soit f et g deux fonctions de \mathbb{R} , on dit que $f(x)$ est $\mathcal{O}(g(x))$ si f est éventuellement dépassée par un multiple de g .

f et g deux fonctions:

$$\mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$$

$$f(x) \text{ est } \mathcal{O}(g(x))$$

$$f(x) \in \mathcal{O}(g(x))$$

$$\forall x > \eta, f(x) < \mathcal{O}(g(x))$$

f est majorée par une autre fonction.

Avec η est un seuil qui permet d'ignorer le comportement des fonctions pour des données de petites tailles.

La constante c appelée facteur permet de faire abstraction de vitesse de la machine utilisée afin d'éviter la recherche de seuil η et de facteur c , on utilise des

Theoremes 1°:

$$\bullet \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{f(x)}{g(x)} = b, b > 0, \text{ Alors } f(x) \in \mathcal{O}(g(x))$$

$$\text{et } g(x) \in \mathcal{O}(f(x))$$

• Si $\lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = 0$, Alors $f(x) = o(g(x))$ mais $g(x) \neq o(f(x))$

exemple:

$$f(x) = 7x^2, g(x) = x^3$$

$$f(x) \in o(g(x))$$

$$g(x) \notin o(f(x))$$

$$\text{car } \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{f(x)}{g(x)} = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{7x^2}{x^3} = 0.$$

Theoreme 2:

Soit la liste suivante des fonctions

$1, \log(n), n, n \log(n), n^2 \log(n), n^3 \log(n), \dots, n^m, n!$

- chaque fonction de la liste est o des fonctions qui se situent a droite,

L'inverse n'est pas vrai



