

# Retour sur la complexité algorithmique

## Complexité algorithmique Deuxième visite



# Définition d'un algorithme

Un algorithme peut se comprendre comme un ensemble de règles permettant de résoudre un problème donné.

Exemple avec la multiplication  $R = M \cdot N$

$$\begin{array}{r} M \\ \times N \\ \hline R \end{array}$$

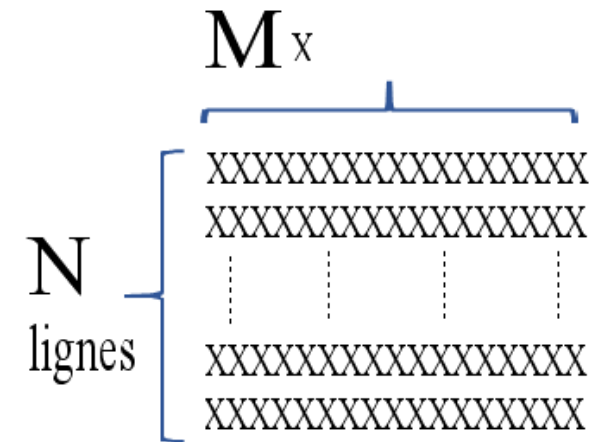
Comme à l'école



Boulier chinois

|    |      |
|----|------|
| 37 | 129  |
| 18 | 258  |
| 9  | 516  |
| 4  | 1032 |
| 2  | 2064 |
| 1  | 4128 |
|    | 4773 |

A la russe



Compter les croix



## Pourquoi comparer les algorithmes ?

- Pour trouver le plus rapide
- Pour trouver le plus économe en mémoire
- Pour trouver le meilleur compromis mémoire / vitesse

## Les algorithmes doivent être justes

- La terminaison du programme doit être vérifiée dans tous les cas
- Ils doivent être sans 'bugs' ..... impossible ??
- Ils doivent produire les résultats attendus



# Complexité d'un algorithme

Comment comparer les algorithmes\* ?

Un exemple : déterminer la liste des décompositions possibles d'un entier  $n$  comme somme de deux carrés

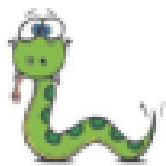
$N = 1000$  solutions possibles :

- $10, 30 \Rightarrow 10^2 + 30^2 = 1000$
- $18, 26 \Rightarrow 18^2 + 26^2 = 1000$

\* D'après <http://desaintar.free.fr/python/cours/complexite.pdf>

## Comparaison de quatre algorithmes

| Durée de calcul en mS<br>en fonction de<br><b>n</b> | Algorithme<br>A1 | Algorithme<br>A2 | Algorithme<br>A3 | Algorithme<br>A4 |
|---|------------------|------------------|------------------|------------------|
| <b>1000</b>   | 980              | 489              | 0,498            | 0,060            |
| <b>2000</b>   | 3948             | 2017             | 0,953            | 0,080            |
| <b>4000</b>   | 15835            | 7888             | 1,87             | 0,109            |



A vérifier avec le script : `Comparaison_de_complexite.py`

## Comparaison de quatre algorithmes

| Bilan pour la rapidité | Algorithme A1 | Algorithme A2 | Algorithme A3 | Algorithme A4 |
|------------------------|---------------|---------------|---------------|---------------|
| Complexité théorique   | $O(n^2)$      | $O(n^2)$      | $O(n)$        | $O(\sqrt{n})$ |

Outil théorique de comparaison des complexités

La notation  $O$  (lire grand O)



# Complexité algorithmique

La notation grand  $O$

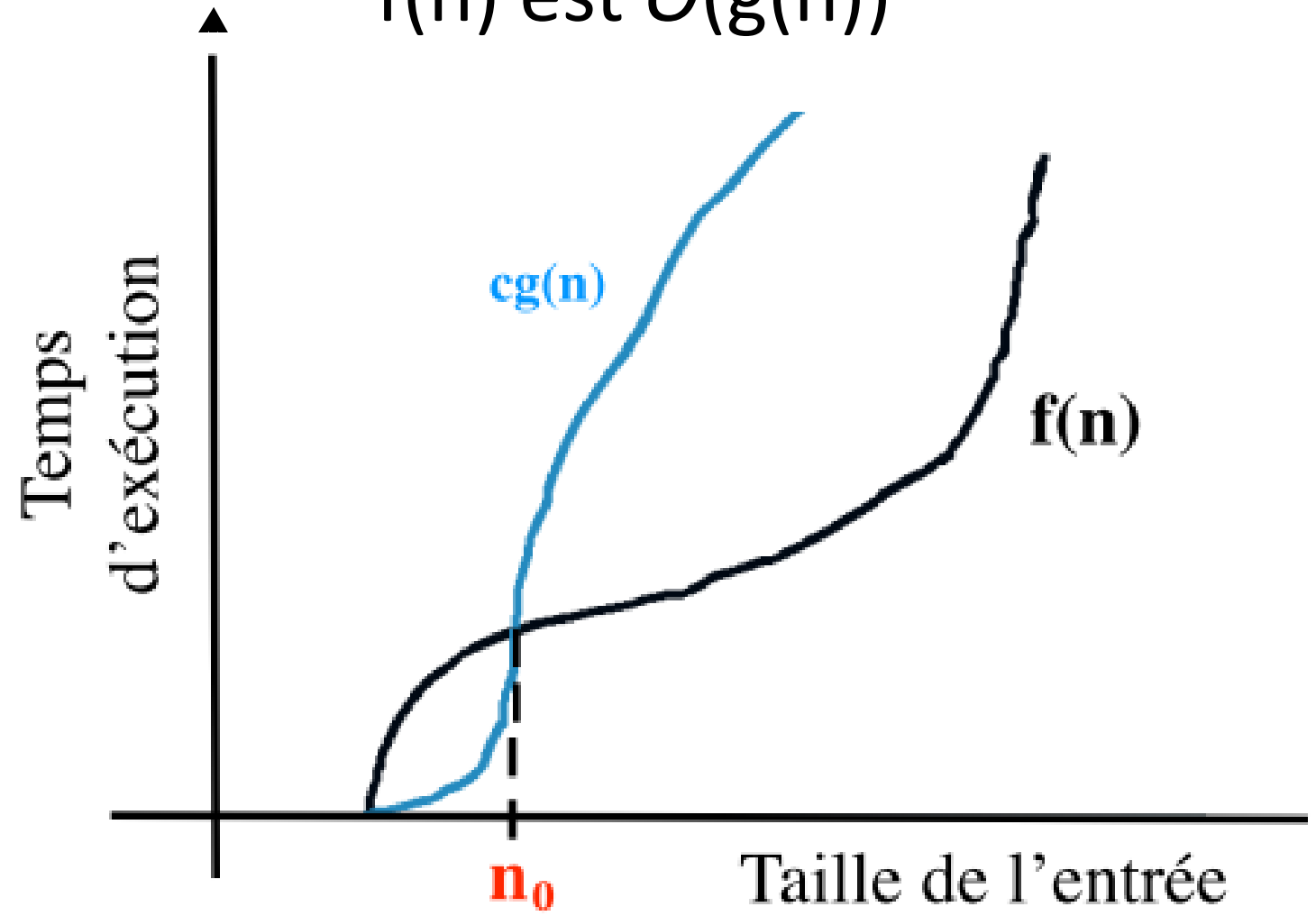
$$\exists n_0 \geq 0, \exists C > 0$$

tel que  $\forall n \geq n_0$

$$\text{on a } f(n) \leq C \cdot g(n)$$

Le taux de croissance de  $f(n)$  est plus petit ou égal au taux de croissance de  $g(n)$

$$f(n) \text{ est } O(g(n))$$





## Comparaison de taux de croissance de fonctions

$$1 \leq \log_2(n) \leq n \leq n \cdot \log_2(n) \leq n^2 \leq 2^n \leq n^n$$

Donc

$$O(1) \leq O(\log_2(n))$$

$$O(\log_2(n)) \leq O(n \cdot \log_2(n))$$

.....





## Propriétés des logarithmes

$$\log_a(x) = \log(x)/\log(a) = \ln(x)/\ln(a) \text{ logarithme en base } a \text{ de } x$$

$$\log_e(x) = \ln(x) \text{ logarithme népérien}$$

$$\log_{10}(x) = \log(x) \text{ logarithme décimal}$$

$$\log_b(x^a) = a \log_b(x)$$

$$\log_b(xy) = \log_b(x) + \log_b(y)$$

$$\log_b(x/y) = \log_b(x) - \log_b(y)$$



## Opération fondamentale

Pour connaître le temps de calcul, nous choisissons une opération fondamentale et nous calculons le nombre d'opérations fondamentales exécutées par l'algorithme.

| <b>Problème</b>                       | <b>Opération fondamentale</b> |
|---------------------------------------|-------------------------------|
| Recherche d'un élément dans une liste | Comparaison                   |
| Tri d'une liste, d'un fichier, ...    | Comparaisons, déplacements    |
| Multiplication des matrices réelles   | Multiplications et additions  |
| Addition des entiers binaires         | Opération binaire             |



## Complexité de certains problèmes courants

| Complexité     | Exemple                              |
|----------------|--------------------------------------|
| $O(1)$         | Accès à un élément de tableau        |
| $O(\log(n))$   | Recherche dichotomique               |
| $O(n)$         | Recherche dans un tableau non trié   |
| $O(n \log(n))$ | Tri rapide                           |
| $O(n^2)$       | Tri à bulles                         |
| $O(n^3)$       | Multiplication de matrices           |
| $O(2^n)$       | Algorithme du "voyageur de commerce" |

Que peut-on faire en fonction de la complexité

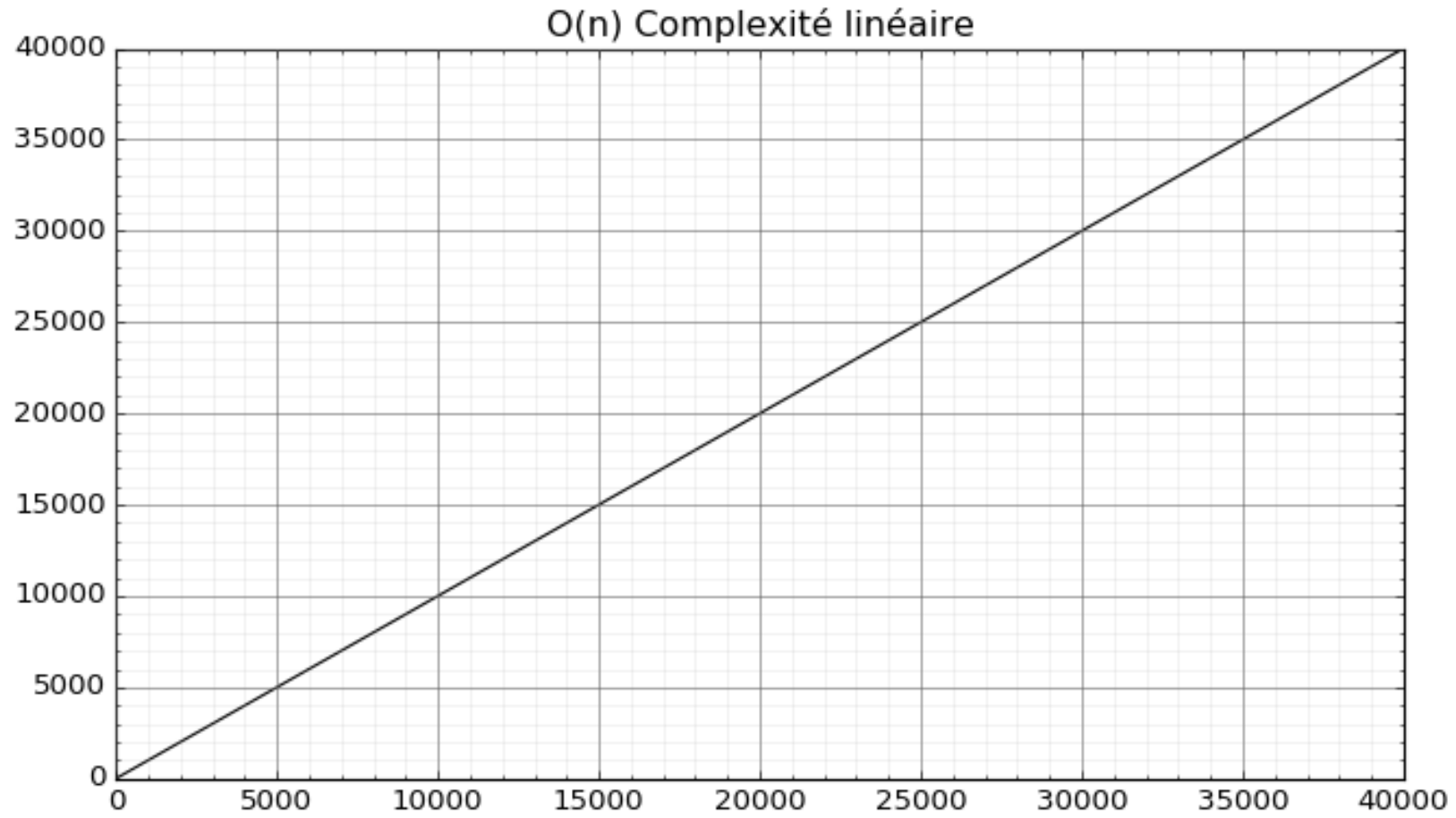
Quelle valeur de  $n$  est réaliste pour réaliser un calcul ?

| Complexité    | Nom courant    | Temps quand on double la taille de l'entrée     | Max $n$        |
|---------------|----------------|---|----------------|
| $O(n)$        | linéaire       | prend 2 fois plus de temps                      | $10^{12}$      |
| $O(1)$        | constant       | prend le même temps                             | pas de limite  |
| $O(n^2)$      | quadratique    | prend 4 fois plus de temps                      | $10^6$         |
| $O(n^3)$      | cubique        | prend 8 fois plus de temps                      | 10 000         |
| $O(\log n)$   | logarithmique  | prend seulement une étape de plus               | $10^{10^{12}}$ |
| $O(n \log n)$ | linearithmique | prend deux fois plus de temps + $\log n$        | $10^{11}$      |
| $O(2^n)$      | exponentiel    | prend tellement de temps que c'est inconcevable | 30             |

Dans ce tableau  $\log n$  représente  $\log_2 n$  pour une analyse de complexité ils sont équivalents

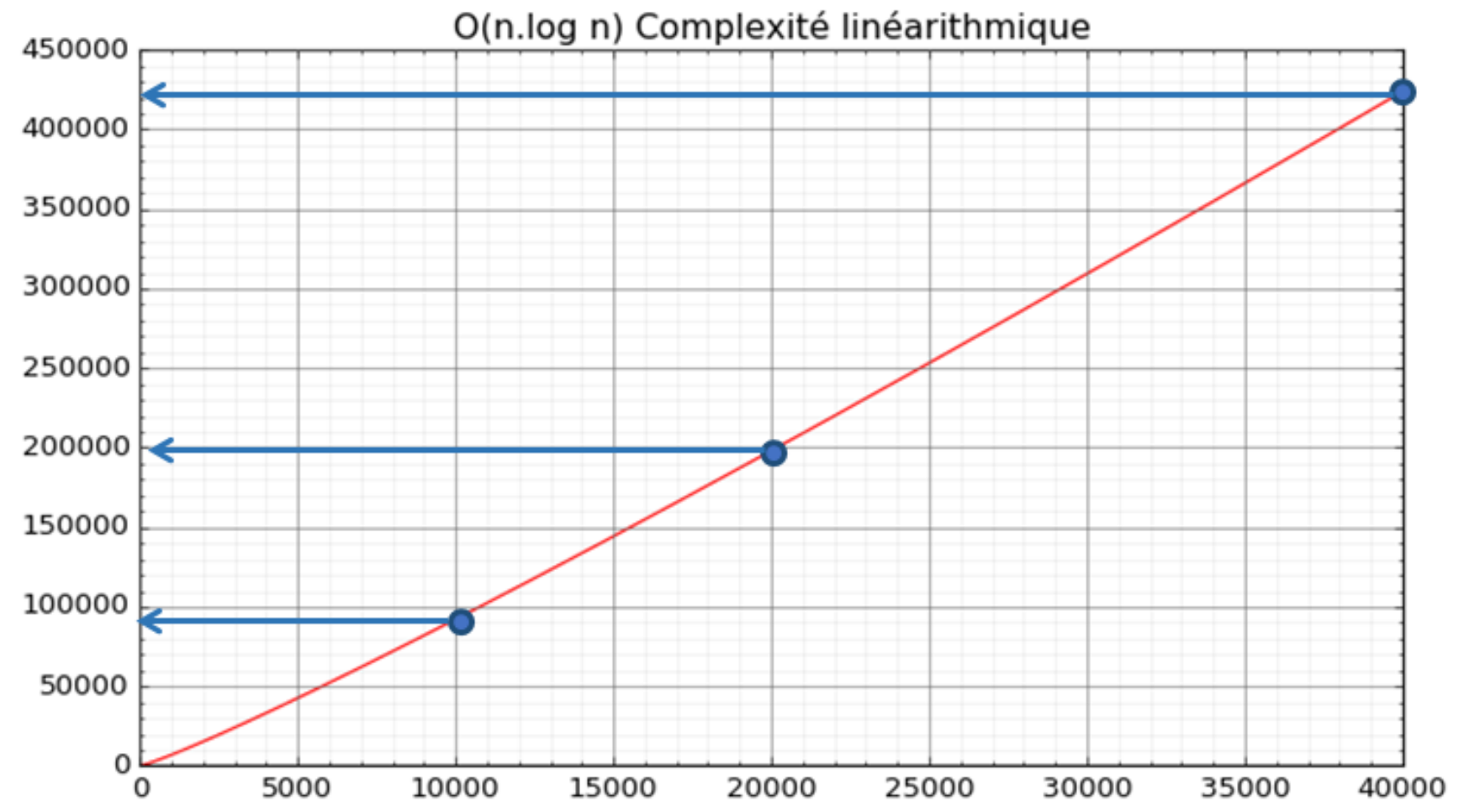


## Analyser une complexité par le graphique





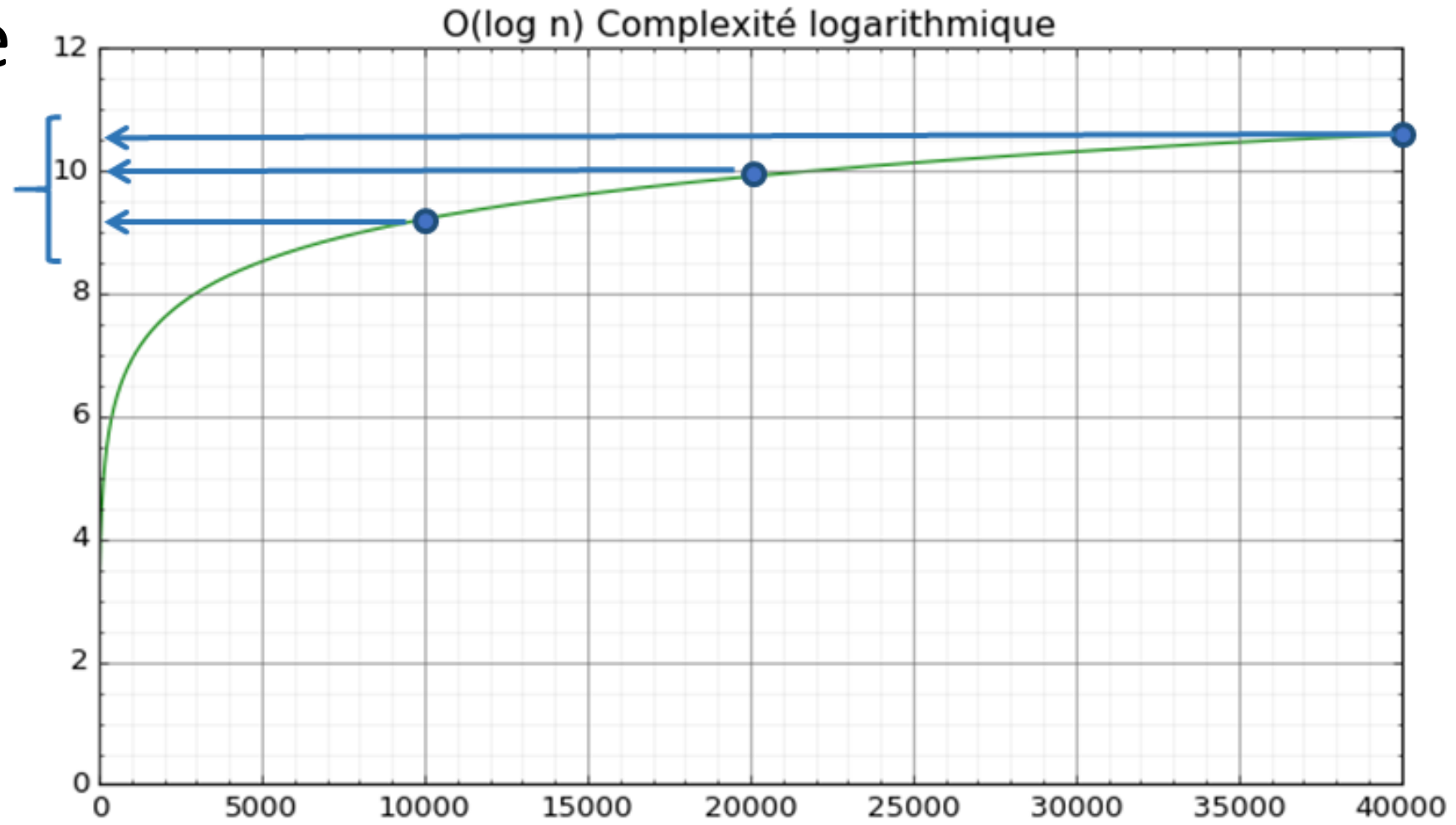
## Analyser une complexité par le graphique





# Complexité algorithmique

Analyser une complexité par le graphique



## Revenir sur la comparaison de quatre algorithmes

| Durée de calcul en ms<br>en fonction de<br><b>n</b> | Algorithme<br>A1 | Algorithme<br>A2 | Algorithme<br>A3 | Algorithme<br>A4 |
|---|------------------|------------------|------------------|------------------|
| <b>1000</b>   | 980              | 489              | 0,498            | 0,060            |
| <b>2000</b>   | 3948             | 2017             | 0,953            | 0,080            |
| <b>4000</b>   | 15835            | 7888             | 1,87             | 0,109            |
| <b>Complexité<br/>théorique</b>                     | $O_{(n^2)}$      | $O_{(n^2)}$      | $O_{(n)}$        | $O_{(\sqrt{n})}$ |





## Quelques ressources utilisées

1. **HAMEL, Sylvie.** Notation asymptotique.

<http://www.iro.umontreal.ca/~hamelsyl/grandO.pdf>.

[En ligne]

2. **BOUCHEZ TICHADOU, Florent.** *Complexité algorithmique*. 13 septembre 2018.

3. **TRICHET, Eric.** Introduction\_complexite\_algorithmique.

[http://www.irem.unilim.fr/fileadmin/documents/2015\\_01\\_04-Introduction\\_complexite\\_algorithmique.pdf](http://www.irem.unilim.fr/fileadmin/documents/2015_01_04-Introduction_complexite_algorithmique.pdf).

[En ligne]

4. **De SAINT JULIEN, Arnaud.** *Complexité et preuves d'algorithmes*. 9 octobre 2018.

<http://desaintar.free.fr/python/cours/complexite.pdf>

<http://desaintar.free.fr/index.php>

[En ligne]

merci à leurs auteurs ....

## Et pour multiplier avec ....



<https://plusbelleslesmaths.com/utiliser-boulier/>

<http://ecoleduboulier.com/>

Un boulier chinois

|    |      |
|----|------|
| 37 | 129  |
| 18 | 258  |
| 9  | 516  |
| 4  | 1032 |
| 2  | 2064 |
| 1  | 4128 |
|    | 4773 |

<http://math.lemur.pagesperso-orange.fr/math/fract/russe.htm>

A la russe