

L'idée du TP est de comparer l'efficacité de différentes méthodes de calcul de termes d'une même suite expérimentalement. On utilise les commandes %time ou cputime(). On peut comparer des nombres, représenter des courbes...

Exercice 1

Comparer expérimentalement les deux méthodes de calcul de pgcd (Euclide et binaire).

Exercice 2

Comparer plusieurs méthodes pour calculer les coefficients binomiaux :

1. L'expression : $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$
2. La formule de récurrence donnée par le triangle de Pascal :

$$\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k}$$

3. La formule de récurrence : $\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$

Estimer la complexité pour chacune de ces méthodes. Discuter les éventuels inconvénients et avantages de chaque méthode. Illustrer votre discussion. Laquelle semble la plus efficace ?

Exercice 3

On rappelle la définition de la suite de Fibonacci $(F_n)_{n \in \mathbb{N}}$:

$$F_0 = 0, F_1 = 1, \text{ et } \forall n \in \mathbb{N}, F_{n+2} = F_{n+1} + F_n.$$

On se propose d'étudier plusieurs méthodes pour calculer F_n pour de très grandes valeurs de n .

1. Quelle complexité donne la méthode naïve suggérée par la relation de récurrence ?
2. On écrit matriciellement :

$$\begin{pmatrix} F_{n+2} \\ F_{n+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} F_{n+1} \\ F_n \end{pmatrix} = C \begin{pmatrix} F_{n+1} \\ F_n \end{pmatrix}$$

Proposer une méthode efficace pour calculer C^n . En estimer la complexité.

3. Ecrire une fonction qui donne la valeur de F_n avec une méthode modulaire (utilisation du théorème des restes chinois). La comparer sur de grands nombres avec les précédentes.
4. Comparer les trois méthodes.

Exercice 4

Illustrer de façon expérimentale la complexité d'un algorithme que vous choisissez en utilisant une régression linéaire.

Exercice 5

Un exemple de problème NP-complet : Le voyageur de commerce. On se donne une matrice $M = (m_{i,j})$ à coefficients dans \mathbb{N} . Etant donné un entier naturel N , peut-on trouver une permutation σ telle que $\sum_i m_{\sigma_i, \sigma_{i+1}} \leq N$.

On propose deux heuristiques qui utilisent des modifications locales de la forme : On part d'une permutation σ . si on trouve i, j tels que : $m_{\sigma_i, \sigma_{i+1}} + m_{\sigma_j, \sigma_{j+1}} \geq m_{\sigma_i, \sigma_{j+1}} + m_{\sigma_j, \sigma_{i+1}}$ alors on modifie la permutation en conséquence.

Dans la première méthode, on choisit à chaque étape le couple (i, j) qui fournit la meilleure "diminution". Dans la seconde, on choisit à chaque étape le couple (i, j) au hasard parmi ceux qui conviennent.

Comparer expérimentalement les deux méthodes.