

# **Algorithmique — Cours, Exercices, TP**

Auteur : Antsa Raniriamanjaka

24 avril 2025

# Table des matières

<b>I</b>	<b>Les fondations de l’algorithme</b>	<b>1</b>
<b>1</b>	<b>Algorithmes et programmes : notions fondamentales</b>	<b>3</b>
1.1	Motivation : pourquoi les algorithmes ? . . . . .	3
1.2	Définitions de base . . . . .	3
1.2.1	Algorithme . . . . .	3
1.2.2	Programme . . . . .	3
1.2.3	Implémentation vs. Spécification . . . . .	4
1.3	Premier exemple : l’algorithme d’Euclide . . . . .	4
1.3.1	Pseudo-code . . . . .	4
1.3.2	Implémentation C++ . . . . .	4
1.3.3	Analyse de complexité . . . . .	5
1.4	Introduction aux notions de coût . . . . .	5
1.4.1	Temps d’exécution . . . . .	5
1.4.2	Mémoire utilisée . . . . .	5
1.5	Étude de cas guidée . . . . .	5

## **Première partie**

# **Les fondations de l'algorithme**



# 1 Algorithmes et programmes : notions fondamentales

« Un programme n'est qu'un algorithme écrit dans une langue que la machine comprend. »  
— Donald E. Knuth

## Objectifs du chapitre

- ▶ Comprendre la différence entre *algorithme*, *programme* et *implémentation*.
- ▶ Savoir exprimer un algorithme sous forme de pseudo-code clair.
- ▶ Introduire les premières notions de coût temporel et spatial.
- ▶ Illustrer la démarche d'analyse sur quelques exemples classiques.

## 1.1 Motivation : pourquoi les algorithmes ?

Les algorithmes sont les « recettes » qui transforment des données d'entrée en résultats d'intérêt. Ils :

1. offrent un **langage universel** pour décrire la résolution de problèmes ;
2. permettent de **prouver** qu'une méthode est correcte ;
3. servent de base à la **mesure de performance** que l'on optimisera ensuite ;
4. constituent un pont naturel entre *mathématiques* et *informatique*.

### 💡 Question de réflexion

Peut-on imaginer un domaine scientifique ou industriel qui n'utilise aucun algorithme ? Discutez.

## 1.2 Définitions de base

### 1.2.1 Algorithme

Un *algorithme* est une **suite finie d'instructions**, non ambiguës, qui s'exécutent dans un ordre déterminé et qui, appliquées à des données appartenant à un ensemble  $D$ , produisent un résultat dans un ensemble  $R$  après un nombre fini d'étapes.

### 1.2.2 Programme

Un *programme* est l'**implantation** concrète d'un algorithme dans un langage (C++, Python, ...) compréhensible par une machine.

### 1.2.3 Implémentation vs. Spécification

La spécification décrit *ce que* doit faire le logiciel ; l'implémentation précise *comment* le réaliser. Ces deux niveaux doivent être soigneusement dissociés.

#### Exercice 1.1 – Spécification ou implémentation ?

Pour chacun des énoncés suivants, dites s'il s'agit d'une spécification ou d'une implémentation et justifiez :

- Trier un tableau d'entiers en ordre croissant.
- Répéter  $n-1$  fois : balayer le tableau et échanger les valeurs des positions  $i$  et  $i+1$  si elles sont mal ordonnées.
- Calculer  $\text{gcd}(a, b)$ , le plus grand commun diviseur de deux entiers.

## 1.3 Premier exemple : l'algorithme d'Euclide

### 1.3.1 Pseudo-code

```

1 Entrée : deux entiers strictement positifs a, b (a > b)
2 Sortie : g = pgcd(a, b)
3
4 g <- a, h <- b
5 Tant que h != 0 faire
6     r <- g mod h
7     g <- h
8     h <- r
9 Retourner g

```

Listing 1.1 – Algorithme d'Euclide (version itérative)

### 1.3.2 Implémentation C++

```

1 #include <iostream>
2 std::uint64_t pgcd(std::uint64_t a, std::uint64_t b) {
3     while (b != 0) {
4         auto r = a % b;
5         a = b;
6         b = r;
7     }
8     return a;
9 }
10 int main() {
11     std::uint64_t x{}, y{};
12     std::cin >> x >> y;
13     std::cout << pgcd(x, y) << "\n";
14 }

```

Listing 1.2 – euclid.cpp

### 1.3.3 Analyse de complexité

Le nombre d'itérations est borné par  $5 \log_{10}(b)$  (propriété de Lamé). Ainsi l'algorithme s'exécute en temps  $O(\log \min(a, b))$  et en espace constante.

#### 💡 Question de réflexion

Pourquoi l'algorithme d'Euclide est-il « optimal » pour le PGCD sur des architectures classiques ?

## 1.4 Introduction aux notions de coût

### 1.4.1 Temps d'exécution

On compte le nombre d'opérations élémentaires en fonction de la taille des données :  $n$  (longueur du tableau, nombre de bits, ...). L'objectif : trouver une borne asymptotique — généralement  $O$ .

### 1.4.2 Mémoire utilisée

Même démarche que pour le temps ; certaines optimisations échangent espace et temps.

#### Exercice 1.2

- a) Proposez une version récursive et une version itérative de la factorielle  $n!$ .
- b) Analysez leurs complexités (temps et espace).

## 1.5 Étude de cas guidée

### Travail pratique 1.1 – De l'algorithme au programme

**Objectif :** implémenter une mini-bibliothèque C++ offrant pgcd, ppcm et factorielle, accompagnée de tests unitaires (Catch2).

**Étapes :**

1. Écrire un *header* `arith.hpp` déclarant les fonctions.
2. Créer `arith.cpp` avec les implémentations (pas de récursion inutile).
3. Configurer un `CMakeLists.txt` minimal.
4. Rédiger des cas de tests (valeurs limites : 0, 1, grands entiers).
5. Mesurer le temps avec `std::chrono` pour des entrées croissantes.

## À retenir

- Un *algorithme* est une séquence finie d'étapes déterministes.
- Un *programme* implémente un algorithme dans un langage cible.
- Toute étude d'algorithme passe par la **preuve de correction** et l'**analyse de complexité**.





# Bibliographie