

# Rappels mathématiques

Alix Munier-Kordon et Maryse Pelletier

LIP6  
Sorbonne Université  
Paris

Algorithmique élémentaire

# Plan du cours

- 1 Bases du raisonnement
- 2 Raisonnement par récurrence
- 3 Suites récurrentes linéaires
- 4 Ordre de grandeur
- 5 Formulaire

# Le B-A BA du raisonnement

Trois parties :

- hypothèse
- démonstration
- conclusion

Un raisonnement doit être clair, rigoureux, construit.

Toujours préférer la simplicité à d'inutiles complications.

# Types de raisonnement

- Calculatoire
- Raisonnement logique
  - raisonnement direct
  - par l'absurde : pour montrer  $P$  on montre que  $(\text{non}(P))$  donne une contradiction
  - par la contraposée : pour montrer que  $a \Rightarrow b$  on montre que  $\text{non}(b) \Rightarrow \text{non}(a)$
- Par récurrence

# Exemple 1

- Montrer que  $(a + b)^2 + (a - b)^2 = 2(a + b)^2 - 4ab$   
Enchaînement de calculs à bien présenter

# Un peu de logique

- Implication et contraposée

$$\begin{aligned}a \Rightarrow b &\equiv \text{non}(a) \text{ ou } b \\ &\equiv \text{non}[\text{non}(b)] \text{ ou } \text{non}(a) \\ &\equiv \text{non}(b) \Rightarrow \text{non}(a)\end{aligned}$$

- Négation d'une implication

$$\begin{aligned}\text{non}(a \Rightarrow b) &\equiv \text{non}[\text{non}(a) \text{ ou } b] \\ &\equiv a \text{ et } \text{non}(b)\end{aligned}$$

## Exemple 2

- Montrer que tout nombre premier supérieur à 2 est impair
  - raisonnement direct

$$P : \forall n \in \mathbb{N} [(n \text{ premier et } n > 2) \Rightarrow n \text{ impair}]$$

- par l'absurde

$$\text{non}(P) : \exists n \in \mathbb{N} [n \text{ premier, } n > 2 \text{ et } n \text{ pair}]$$

- par la contraposée

$$\forall n \in \mathbb{N} [n \text{ pair} \Rightarrow (n \text{ non premier ou } n \leq 2)]$$

## Exemple 3

- Montrer que

$$[(a \text{ et } b) \Rightarrow c] \Leftrightarrow [(a \text{ et } (\text{non } c)) \Rightarrow (\text{non } b)]$$

C'est encore un enchaînement de calculs à bien présenter



## Exemple 3 : preuve

$$\begin{aligned} [(a \text{ et } b) \Rightarrow c] &\equiv \text{non}(a \text{ et } b) \text{ ou } c \\ &\equiv \text{non}(a) \text{ ou } \text{non}(b) \text{ ou } c \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} [(a \text{ et } (\text{non } c)) \Rightarrow (\text{non } b)] &\equiv \text{non}(a \text{ et } \text{non}(c)) \text{ ou } \text{non}(b) \\ &\equiv \text{non}(a) \text{ ou } c \text{ ou } \text{non}(b) \end{aligned}$$

## Exemple 4 : implications équivalentes

Les implications suivantes sont équivalentes

- $(n \text{ premier et } n > 2) \Rightarrow n \text{ impair}$
- $(n \text{ premier et } n \text{ pair}) \Rightarrow n \leq 2$
- $(n > 2 \text{ et } n \text{ pair}) \Rightarrow n \text{ non premier}$
- $n \text{ pair} \Rightarrow (n \text{ non premier ou } n \leq 2)$
- $n \text{ premier} \Rightarrow (n \text{ impair ou } n \leq 2)$
- $n > 2 \Rightarrow (n \text{ non premier ou } n \text{ impair})$

# Récurrence faible

Soit  $\Pi(n)$ ,  $n \in \mathbb{N}$  une propriété à démontrer.

Récurrence faible :

**Base** : montrer que la propriété est vérifiée pour  $n = 0$ .

**Induction** : montrer que

$$\forall n \in \mathbb{N} \quad [\Pi(n) \Rightarrow \Pi(n+1)]$$

**Exemple.**  $\Pi(n) : \sum_{i=0}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$

# Récurrence forte

Soit  $\Pi(n)$ ,  $n \in \mathbb{N}$  une propriété à démontrer.

Récurrence forte :

**Base** : montrer que la propriété est vérifiée pour  $n = 0$ .

**Induction** : montrer que,

$$\forall n_0 \geq 0 \quad [(\forall n \leq n_0, \Pi(n)) \Rightarrow \Pi(n_0 + 1)]$$

**Exemple.** Tout entier supérieur ou égal à 2 admet au moins un diviseur premier.

# Suites récurrentes linéaires homogènes

## Definition

Une suite *récurrente linéaire homogène d'ordre 2* est une suite définie par une relation de récurrence :

$$u_n = au_{n-1} + bu_{n-2} \quad \text{si } n \geq 2$$

et des conditions initiales :

$$u_0 = a_0 \quad u_1 = a_1$$

où  $a, b, a_0, a_1$  sont des constantes réelles.

## Un exemple

La suite de Fibonacci est définie par la relation de récurrence :

$$F_n = F_{n-1} + F_{n-2} \quad \text{si } n \geq 2$$

et les conditions initiales :

$$F_0 = 0 \quad F_1 = 1$$

# Polynôme caractéristique

## Definition

Le *polynôme caractéristique* associé à la suite récurrente :

$$u_n = au_{n-1} + bu_{n-2} \quad \text{si } n \geq 2$$

est le polynôme :

$$r^2 - ar - b$$

Par exemple, le polynôme caractéristique associé à la suite de Fibonacci est :

$$r^2 - r - 1$$

## Solution d'une suite homogène : cas 1

**Cas 1** : le polynôme caractéristique a deux racines  $r_1$  et  $r_2$ .  
Dans ce cas la solution générale de la récurrence :

$$u_n = au_{n-1} + bu_{n-2} \quad \text{si } n \geq 2$$

est de la forme :

$$u_n = \alpha_1 r_1^n + \alpha_2 r_2^n$$

On détermine  $\alpha_1$  et  $\alpha_2$  en utilisant les conditions initiales :

$$\begin{aligned} \alpha_1 + \alpha_2 &= a_0 \\ \alpha_1 r_1 + \alpha_2 r_2 &= a_1 \end{aligned}$$

Remarque : les racines peuvent être des nombres complexes



## Solution d'une suite homogène : cas 2

**Cas 2 :** le polynôme caractéristique a une racine double  $r_1$ .  
Dans ce cas la solution générale est de la forme :

$$u_n = \alpha_1 r_1^n + \alpha_2 n r_1^n$$

On détermine  $\alpha_1$  et  $\alpha_2$  en utilisant les conditions initiales, comme dans le cas 1.

## Exemple : Fibonacci

- Le polynôme caractéristique est :  $r^2 - r - 1$ .
- Les racines sont :  $\frac{1 + \sqrt{5}}{2}$  et  $\frac{1 - \sqrt{5}}{2}$ .
- La solution générale est de la forme :  
 $\alpha_1 \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n + \alpha_2 \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n$ .
- Les conditions initiales entraînent :

$$F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n$$

# Suites linéaires d'ordre quelconque

La méthode du polynôme caractéristique se généralise aux suites linéaires d'ordre quelconque, définies par une relation de récurrence :

$$u_n = \lambda_1 u_{n-1} + \lambda_2 u_{n-2} + \dots + \lambda_k u_{n-k} \quad \text{si } n \geq k$$

et des conditions initiales :

$$u_0 = a_0 \quad u_1 = a_1 \quad \dots \quad u_{k-1} = a_{k-1}$$

Remarque : si  $r$  est une racine d'ordre  $m$  du polynôme caractéristique alors les suites  $r^n, nr^n, \dots, n^{m-1}r^n$  sont solutions de la relation de récurrence.

# Suites récurrentes linéaires non homogènes

## Definition

Une suite *récurrente linéaire non homogène* est une suite définie par une relation de récurrence :

$$u_n = \lambda_1 u_{n-1} + \lambda_2 u_{n-2} + \dots + \lambda_k u_{n-k} + f(n) \quad \text{si } n \geq k$$

et des conditions initiales :

$$u_0 = a_0 \quad , \quad u_1 = a_1 \quad , \quad \dots \quad , \quad u_{k-1} = a_{k-1}$$

où  $\lambda_1, \dots, \lambda_k, a_0, \dots, a_{k-1}$  sont des constantes réelles et  $f$  est une fonction de  $\mathbb{N}$  dans  $\mathbb{R}$ .

## Suites récurrentes linéaires non homogènes

Pas de méthode générale de calcul d'une solution.

Dans certains cas:

- par substitution (*cf.* TD),
- par une "astuce" de calcul (*cf.* TD),
- par polynôme caractéristique si  $f(n)$  est un polynôme,
- par calcul d'une solution particulière,
- par séries génératrices,
- ...

## Notations de Landau : $\Theta$ , $\mathcal{O}$ et $\Omega$

### Definition

Soient  $f$  et  $g$  deux fonctions de  $\mathbb{N}$  dans  $\mathbb{R}_+$  :

- ❶  $f \in \mathcal{O}(g)$  si  $\exists D > 0$  et  $n_0 \geq 0$  tels que

$$\forall n > n_0 \quad f(n) \leq Dg(n).$$

- ❷  $f \in \Omega(g)$  si  $\exists C > 0$  et  $n_0 \geq 0$  tels que,

$$\forall n > n_0 \quad Cg(n) \leq f(n).$$

- ❸  $f \in \Theta(g)$  si  $\exists C > 0, D > 0$  et  $n_0 \geq 0$  tels que,

$$\forall n > n_0 \quad Cg(n) \leq f(n) \leq Dg(n).$$

# Exemples

- $5n + 3 \in \mathcal{O}(n^2)$
- $5n + 3 \in \Theta(n)$
- $5n + 3 \in \Omega(1)$
- $5n^2 + 3n + 4 \in \mathcal{O}(n^3)$
- $5n^2 + 3n + 4 \in \Theta(n^2)$
- $5n^2 + 3n + 4 \in \Omega(n)$
- $n^5 \in \mathcal{O}(2^n)$
- $2^n \in \Omega(n^5)$

# Classement des ordres de grandeur

Inclusions entre ordres de grandeur courants :

$$\mathcal{O}(1) \subset \mathcal{O}(\log n) \subset \mathcal{O}(n) \subset \mathcal{O}(n \log n) \subset \mathcal{O}(n^2) \subset \mathcal{O}(n^3) \subset \mathcal{O}(2^n)$$



## Un critère utile

Dans le cas où  $\frac{f(n)}{g(n)}$  admet une limite quand  $n \rightarrow +\infty$  :

- si  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$  alors  $f \in \mathcal{O}(g)$  et  $f \notin \Omega(g)$
- si  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = +\infty$  alors  $f \in \Omega(g)$  et  $f \notin \mathcal{O}(g)$
- si  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \ell$  avec  $0 < \ell < +\infty$  alors  $f \in \Theta(g)$ .

**Exercice :** donner un exemple de  $f$  et  $g$  telles que  $f \in \Theta(g)$  et auxquelles on ne peut pas appliquer le dernier critère.

# Sommes

- Somme des entiers de 1 à  $n$  :

$$\sum_{i=1}^n i = \frac{n(n+1)}{2}$$

- Somme algébrique :

$$\sum_{i=0}^n x^i = \frac{x^{n+1} - 1}{x - 1}$$