

# Algorithmique et Programmation

DUT Informatique 1<sup>er</sup> semestre

Arnaud GIERSCH

`arnaud.giersch@univ-fcomte.fr`

IUT de Belfort-Montbéliard

Département Informatique

2014–2015

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithme
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères
- 12 Recherche dans un tableau
- 13 Tableaux à 2 dimensions
- 14 Algorithmes de tri
- 15 Énumérations
- 16 Structures

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithme
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

# Introduction

- L'informatique met en jeu des ordinateurs qui fonctionnent selon de schémas préétablis.
- Pour résoudre un problème donné à l'aide d'un ordinateur, il faut lui indiquer la *suite d'actions* à exécuter dans son schéma de fonctionnement.
- Cette suite d'actions est un *programme* qui est exprimé dans un langage de programmation plus ou moins évolué (code machine, C, C++, Java, Caml, Prolog, ...).
- Pour écrire un programme (la suite d'actions), il faut donc d'abord savoir *comment faire* pour résoudre le problème.

# Algorithme

- Un *algorithme* est l'expression de la résolution d'un problème de sorte que le résultat soit calculable par une machine.
- L'algorithme est exprimé dans un modèle théorique de machine universelle (von Neumann) qui ne dépend pas de la machine réelle sur laquelle on va l'utiliser.
- Il peut être écrit en langage naturel, mais pour être lisible par tous, on utilise un *langage algorithmique* plus restreint qui comporte tous les concepts de base de fonctionnement d'une machine.
- On a finalement l'enchaînement suivant :

Énoncé du problème  $\longrightarrow$  Algorithme  $\longrightarrow$  Programme  
(universel) (lié à une machine)

# Problème et énoncé

- Un problème a un *énoncé* qui donne des informations sur le *résultat* attendu.
- L'énoncé peut être en langage naturel, imprécis, incomplet, et ne donne généralement pas la façon d'obtenir le résultat.
- Exemples :
  - calculer le PGCD de deux nombres ;
  - calculer la surface d'une pièce ;
  - ranger une liste de mots par ordre alphabétique ;
  - calculer  $x$  tel que  $x$  divise  $a$  et  $b$  et s'il existe  $y$  qui divise  $a$  et  $b$  alors  $x \geq y$ .
- Le dernier exemple décrit très précisément le résultat mais ne nous dit pas *comment le calculer*.

# Résolution de problèmes

- Pour résoudre un problème, il faut donner *la suite d'actions élémentaires* à réaliser pour obtenir le résultat.
- Les actions élémentaires dont on dispose sont définies par le langage algorithmique utilisé.
- Exemple : « **Construire une maison** »
  - Niveler le terrain
  - Placer les fondations
  - Monter les murs
  - Poser la toiture
  - Installer l'électricité
  - Installer les canalisations
  - Ajouter les portes et fenêtres
- L'ordre des opérations a son importance, mais dans certains cas plusieurs ordres sont possibles.
- Parfois, il faut *décomposer* les actions trop complexes.

# Résolution de problèmes

- Pour résoudre un problème, il faut donner *la suite d'actions élémentaires* à réaliser pour obtenir le résultat.
- Les actions élémentaires dont on dispose sont définies par le langage algorithmique utilisé.
- Exemple : « **Construire une maison** »
 

Niveler le terrain	{	« <b>Poser la toiture</b> »
Placer les fondations		Poser la charpente
Monter les murs		Poser les chevrons
<b>Poser la toiture</b>		Poser les liteaux
Installer l'électricité		Poser la sous-toiture
Installer les canalisations		Poser la couverture
Ajouter les portes et fenêtres		
- L'ordre des opérations a son importance, mais dans certains cas plusieurs ordres sont possibles.
- Parfois, il faut *décomposer* les actions trop complexes.

# Un exemple

Exemple : algorithme d'Euclide pour calculer le PGCD de deux entiers.

## Algorithme d'Euclide

**Données** : deux nombres entiers  $a$  et  $b$

**Résultat** : PGCD de  $a$  et  $b$

- 1 Ordonner les deux nombres tels que  $a \geq b$ .
- 2 Calculer leur différence  $c \leftarrow a - b$ .
- 3 Recommencer en remplaçant  $a$  par  $c$  ( $a \leftarrow c$ ) jusqu'à ce que  $a$  devienne égal à  $b$ .
- 4 Le résultat est alors  $a$  ( $= b$ )

# Exécution avec 174 et 72

Étape 1 :  $a \leftarrow 174$  et  $b \leftarrow 72$

Étape 2 :  $c \leftarrow 174 - 72 = 102$

Étape 3 :  $a \leftarrow c = 102 \neq b = 72$

# Exécution avec 174 et 72

Étape 1 :  $a \leftarrow 174$  et  $b \leftarrow 72$

Étape 2 :  $c \leftarrow 174 - 72 = 102$

Étape 3 :  $a \leftarrow c = 102 \neq b = 72$

Étape 4 :  $a \leftarrow 102$  et  $b \leftarrow 72$

Étape 5 :  $c \leftarrow 102 - 72 = 30$

Étape 6 :  $a \leftarrow c = 30 \neq b = 72$

# Exécution avec 174 et 72

Étape 1 :  $a \leftarrow 174$  et  $b \leftarrow 72$

Étape 2 :  $c \leftarrow 174 - 72 = 102$

Étape 3 :  $a \leftarrow c = 102 \neq b = 72$

Étape 4 :  $a \leftarrow 102$  et  $b \leftarrow 72$

Étape 5 :  $c \leftarrow 102 - 72 = 30$

Étape 6 :  $a \leftarrow c = 30 \neq b = 72$

Étape 7 :  $a \leftarrow 72$  et  $b \leftarrow 30$

Étape 8 :  $c \leftarrow 72 - 30 = 42$

Étape 9 :  $a \leftarrow c = 42 \neq b = 30$

# Exécution avec 174 et 72

Étape 1 :  $a \leftarrow 174$  et  $b \leftarrow 72$

Étape 2 :  $c \leftarrow 174 - 72 = 102$

Étape 3 :  $a \leftarrow c = 102 \neq b = 72$

Étape 4 :  $a \leftarrow 102$  et  $b \leftarrow 72$

Étape 5 :  $c \leftarrow 102 - 72 = 30$

Étape 6 :  $a \leftarrow c = 30 \neq b = 72$

Étape 7 :  $a \leftarrow 72$  et  $b \leftarrow 30$

Étape 8 :  $c \leftarrow 72 - 30 = 42$

Étape 9 :  $a \leftarrow c = 42 \neq b = 30$

Étape 10 :  $a \leftarrow 42$  et  $b \leftarrow 30$

Étape 11 :  $c \leftarrow 42 - 30 = 12$

Étape 12 :  $a \leftarrow c = 12 \neq b = 30$

...

# Exécution avec 174 et 72 (suite)

...

Étape 13 :  $a \leftarrow 30$  et  $b \leftarrow 12$

Étape 14 :  $c \leftarrow 30 - 12 = 18$

Étape 15 :  $a \leftarrow c = 18 \neq b = 12$

# Exécution avec 174 et 72 (suite)

...

Étape 13 :  $a \leftarrow 30$  et  $b \leftarrow 12$

Étape 14 :  $c \leftarrow 30 - 12 = 18$

Étape 15 :  $a \leftarrow c = 18 \neq b = 12$

Étape 16 :  $a \leftarrow 18$  et  $b \leftarrow 12$

Étape 17 :  $c \leftarrow 18 - 12 = 6$

Étape 18 :  $a \leftarrow c = 6 \neq b = 12$

# Exécution avec 174 et 72 (suite)

...

Étape 13 :  $a \leftarrow 30$  et  $b \leftarrow 12$

Étape 14 :  $c \leftarrow 30 - 12 = 18$

Étape 15 :  $a \leftarrow c = 18 \neq b = 12$

Étape 16 :  $a \leftarrow 18$  et  $b \leftarrow 12$

Étape 17 :  $c \leftarrow 18 - 12 = 6$

Étape 18 :  $a \leftarrow c = 6 \neq b = 12$

Étape 19 :  $a \leftarrow 12$  et  $b \leftarrow 6$

Étape 20 :  $c \leftarrow 12 - 6 = 6$

Étape 21 :  $a \leftarrow c = 6 = b = 6$

# Exécution avec 174 et 72 (suite)

...

Étape 13 :  $a \leftarrow 30$  et  $b \leftarrow 12$

Étape 14 :  $c \leftarrow 30 - 12 = 18$

Étape 15 :  $a \leftarrow c = 18 \neq b = 12$

Étape 16 :  $a \leftarrow 18$  et  $b \leftarrow 12$

Étape 17 :  $c \leftarrow 18 - 12 = 6$

Étape 18 :  $a \leftarrow c = 6 \neq b = 12$

Étape 19 :  $a \leftarrow 12$  et  $b \leftarrow 6$

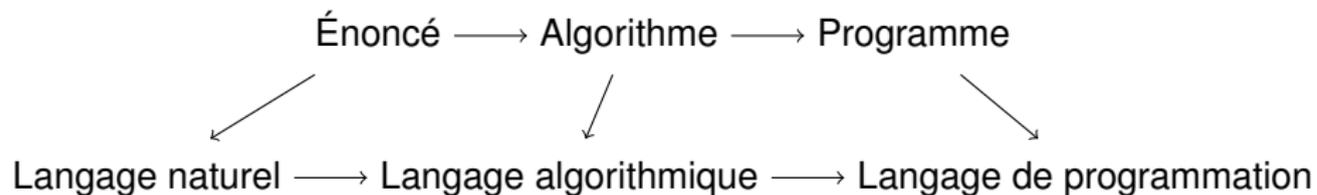
Étape 20 :  $c \leftarrow 12 - 6 = 6$

Étape 21 :  $a \leftarrow c = 6 = b = 6$

Arrêt car  $a = b$

le résultat est donc 6

# Langages



- Un langage est composé de deux éléments :
  - la *grammaire* qui fixe la syntaxe ;
  - la *sémantique* qui donne le sens.
- Le langage répond donc à deux questions :
  - comment écrire les choses ?
  - que signifient les choses écrites ?

# Types de langages de programmation

- Langages machines : code binaire, liés au processeur
- Langages assembleurs : bas niveau, liés au processeur
- Langages évolués : haut niveau, indépendants de la machine
  - ⇒ compilateur ou interpréteur pour l'exécution
  - *Langages impératifs (procéduraux)* : suite des instructions à réaliser dans l'ordre d'exécution : C, Pascal, Fortran, Cobol, ...
  - *Langages à objets* : modélisation par entités ayant des propriétés et des interactions possibles : C++, Java, ...
  - *Langages déclaratifs* : règles de calcul et vérification de propriétés sans spécification d'ordre :
    - Fonctionnels : les règles sont exprimées par des fonctions : Lisp, Caml, ...
    - Logiques : les règles sont exprimées par des prédicats logiques : Prolog, ...

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique**
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithmes
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

# Étapes de la conception

- La conception d'un algorithme est la phase la plus difficile.
- On privilégie une méthodologie *hiérarchique* en *décomposant* l'algorithme en parties.
- Chaque partie est elle-même décomposée jusqu'à obtenir des instructions élémentaires (*raffinements successifs*).
- Les différents éléments d'un algorithme sont :
  - Description des données ce qui doit être donné à l'algorithme
  - Description des résultats ce que doit produire l'algorithme
  - Idee de l'algorithme les grandes étapes des traitements et calculs
  - Lexique des variables liste des valeurs manipulées
  - Algorithme le détail des traitements et calculs
- D'autres éléments peuvent s'ajouter (on les verra plus loin. . .)

# Données et résultats

## Description des données

- Spécifier précisément ce qui doit être donné à l'algorithme avant de l'utiliser.
- Synopsis :
  - Utilisation du mot clef « **Données** » suivi d'un texte en langage naturel décrivant les données.

## Description des résultats

- Spécifier précisément ce que doit produire l'algorithme et le lien entre le résultat et les données fournies au départ.
- Synopsis :
  - Utilisation du mot clef « **Résultats** » suivi d'un texte en langage naturel décrivant le résultat.



# Données et résultats

## Description des données

- Spécifier précisément ce qui doit être donné à l'algorithme avant de l'utiliser.
- Synopsis :
  - Utilisation du mot clef « **Données** » suivi d'un texte en langage naturel décrivant les données.

## Description des résultats

- Spécifier précisément ce que doit produire l'algorithme et le lien entre le résultat et les données fournies au départ.
- Synopsis :
  - Utilisation du mot clef « **Résultats** » suivi d'un texte en langage naturel décrivant le résultat.



# Exemples

**Problème 1** : trouver  $x$  tel que  $x$  divise  $a$  et  $b$  et  
s'il existe  $y$  qui divise  $a$  et  $b$  alors  $x \geq y$

**Données**

Deux entiers strictement positifs :  $a$  et  $b$ .

**Résultat**

PGCD de  $a$  et  $b$ .

**Problème 2** : calculer la superficie d'un champ

**Données**

(aucune donnée)

**Résultat**

Demande les dimensions d'un champ à l'utilisateur, puis affiche sa superficie.

# Idée de l'algorithme

- Description informelle en langage naturel des grandes étapes de l'algorithme (1<sup>re</sup> décomposition).
- Synopsis :
  - Mot clef « **Idée** » suivi de l'énumération des étapes.

## Exemple : calcul de la superficie d'un champ

### Idée

- (i) acquérir la longueur et la largeur du champ ;
  - (ii) calculer la superficie ;
  - (iii) afficher la superficie.
- Ces trois étapes sont *déduites* du résultat demandé.
  - Chaque étape de l'idée peut elle-même être décomposée si elle est trop complexe, et ainsi de suite (cf. exemple de la maison).

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables**
- 4 Algorithmes
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

# Lexique des variables

- Liste des valeurs manipulées par l'algorithme.
- Synopsis :
  - Mot clef « **Lexique des variables** » suivi de la liste détaillée des variables.
- Les variables permettent de nommer et mémoriser les valeurs manipulées par l'algorithme.
- Elles correspondent à des *emplacements en mémoire* réservés pour stocker ces valeurs.
- Elles sont définies par :
  - *Un nom* : référence de la variable  
exemples : *i*, *numéroProduit*, ...
  - *Un type* : nature de la valeur  
exemples : entier, réel, caractère, ...

# Lexique des variables

- Les informations données pour chaque variable sont :

**Nom** doit être significatif

**Type** indiqué entre parenthèses

**Description** texte bref en langage naturel donnant la signification de la variable dans l'algorithme

**Rôle** on distingue trois rôles possibles :

- **DONNÉE** : la valeur de la variable est *donnée* à l'algorithme. Elle est renseignée *avant* l'exécution de l'algorithme.
- **RÉSULTAT** : la valeur de la variable est fournie en *résultat* par l'algorithme, généralement calculée par celui-ci. Elle peut être utilisée *après* l'exécution de l'algorithme.
- **INTERMÉDIAIRE** : la valeur de la variable est calculée par l'algorithme et utilisée dans des calculs sans être fournie en résultat (résultats intermédiaires).

# Exemples

## Exemple 1 : PGCD

### Lexique des variables

<i>a</i>	(entier)	Premier entier donné	DONNÉE
<i>b</i>	(entier)	Deuxième entier donné	DONNÉE
<i>pgcd</i>	(entier)	PGCD de <i>a</i> et <i>b</i>	RÉSULTAT
<i>c</i>	(entier)	Variable intermédiaire	INTERMÉDIAIRE

- Les deux entiers *a* et *b* sont des données du problème.
- La variable *pgcd* contient le résultat rendu par l'algorithme.
- La variable *c* est une variable intermédiaire dans cet algorithme.

# Exemples

## Exemple 2 : superficie d'un champ

### Lexique des variables

<i>longueur</i>	(réel)	Longueur du champ	INTERMÉDIAIRE
<i>largeur</i>	(réel)	Largeur du champ	INTERMÉDIAIRE
<i>surface</i>	(réel)	Superficie du champ	INTERMÉDIAIRE

- Il n'y a aucune donnée pour l'algorithme (les paramètres requis sont demandés à l'utilisateur).
- L'algorithme ne rend aucun résultat (hormis un affichage).
- Toutes les variables ont le rôle « intermédiaire » dans cet algorithme.

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithmme**
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

# Algorithme

- Détail, en langage algorithmique des traitements et calculs effectués par l'algorithme.
- Synopsis :
  - Mot clef « **Algorithme** » suivi de la suite des actions élémentaires.

## Exemple : superficie d'un champ

### Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

# Explications

- « lire » signifie que la valeur est donnée par l'utilisateur (ex. : au clavier).
- « écrire » affiche le texte et/ou les valeurs qui suivent à l'écran.
- L'affectation est indiquée par «  $\leftarrow$  » :
  - affecte la valeur résultant de l'évaluation de l'expression à droite de la flèche dans la variable placée à gauche ;
  - « *truc*  $\leftarrow$  *machin* » peut se lire « la variable *truc* reçoit la valeur *machin* » ;
  - **attention la correspondance des types !**
    - on ne peut affecter à une variable qu'une valeur de *même type* ;
    - cela permet de vérifier la cohérence de ce que l'on écrit.
- Exemple : *maVariable*  $\leftarrow$  15
  - *maVariable* contient la valeur 15 après l'instruction ;
  - la valeur 15 sera prise en lieu et place de *maVariable* dans la suite de l'algorithme, jusqu'à sa prochaine modification.
- **Il est interdit de chercher à utiliser la valeur d'une variable avant que celle-ci soit définie (variable non initialisée).**

# Déroulement de l'exemple

## Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

## Variables

*longueur*

*largeur*

*surface*

## Entrées

40

12

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

## Variables

*longueur*

40

*largeur*

?

*surface*

?

## Entrées

40

12

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

## Variables

*longueur*

40

*largeur*

12

*surface*

?

## Entrées

40

12

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

## Variables

*longueur*

40

*largeur*

12

*surface*

480

## Entrées

40

12

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

## Variables

*longueur*

40

*largeur*

12

*surface*

480

## Entrées

40

12

## Sorties

480

# Déroulement de l'exemple

## Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

## Variables

*longueur*

40

*largeur*

12

*surface*

480

## Entrées

40

12

## Sorties

480

# Exemple complet : superficie d'un champ

## Données

(aucune donnée)

## Résultat

Demande les dimensions d'un champ à l'utilisateur, puis affiche sa superficie.

## Idée

- (i) acquérir la longueur et la largeur du champ ;
- (ii) calculer la superficie ;
- (iii) afficher la superficie.

## Lexique des variables

<i>longueur</i>	(réel)	Longueur du champ	INTERMÉDIAIRE
<i>largeur</i>	(réel)	Largeur du champ	INTERMÉDIAIRE
<i>surface</i>	(réel)	Superficie du champ	INTERMÉDIAIRE

## Algorithme

*longueur* ← lire

*largeur* ← lire

*surface* ← *longueur* × *largeur*

écrire *surface*

# Exemple : en Java...

Langage de programmation utilisé : Java

```
import java. util .*;

class Champ {
    static final Scanner input = new Scanner(System.in);

    public static void main(String[] args) {
        double longueur;
        double largeur;
        double surface;

        longueur = input.nextDouble();
        largeur = input.nextDouble();
        surface = longueur * largeur;
        System.out.println(surface);
    }
}
```

# Exemple : en Java...

Langage de programmation utilisé : Java

```
import java. util .*;

class Champ {
    static final Scanner input = new Scanner(System.in);

    public static void main(String[] args) {
        double longueur;
        double largeur;
        double surface;

        System.out.print("Longueur du champ ? ");
        longueur = input.nextDouble();
        System.out.print("Largeur du champ ? ");
        largeur = input.nextDouble();
        surface = longueur * largeur;
        System.out.println("La superficie du champ est : " + surface);
    }
}
```

# Opérateurs

- Déjà vus : lire, écrire,  $\leftarrow$  (affectation).
- Opérateurs arithmétiques :  $+$ ,  $-$ ,  $\times$ ,  $/$ , mod (modulo ou reste de la division entière)
  - $\Rightarrow$  notés comme en mathématiques (pas d'\*!).

**Le type du résultat dépend du type des opérandes :**

- le résultat a toujours le type le plus complexe des opérandes
- exemples :
  - entier *op* entier  $\Rightarrow$  entier
  - entier *op* réel  $\Rightarrow$  réel
  - réel *op* entier  $\Rightarrow$  réel
  - réel *op* réel  $\Rightarrow$  réel
- en particulier :
  - entier/*op*entier  $\Rightarrow$  entier (division entière !)

# Opérateurs (suite)

- Opérateurs de comparaison :  $\leq$ ,  $\geq$ ,  $<$ ,  $>$ ,  $=$ ,  $\neq$
- Opérateurs booléens :  $\wedge$  (et),  $\vee$  (ou),  $\neg$  (non) dans  $\{\text{vrai, faux}\}$ 
  - $A \wedge B$  : vrai si  $A$  et  $B$  sont tous les deux vrai ;
  - $A \vee B$  : vrai si  $A$  est vrai ou  $B$  est vrai ;
  - $\neg A$  : inverse logique de  $A$
- Autres fonctions mathématiques courantes :
  - $e^x$  exponentielle
  - $\ln x$  logarithme
  - $x^y$  puissance
  - $\sqrt{x}$  racine carrée
  - $\lceil x \rceil$  partie entière supérieure
  - $\lfloor x \rfloor$  partie entière inférieure
  - $|x|$  valeur absolue
- Cf. TP pour la correspondance en Java.

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithme
- 5 Lexique des constantes**
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

# Lexique des constantes

- Valeurs utilisées mais non modifiées par l'algorithme, ni paramètre variable de celui-ci.
- Synopsis :
  - Mot clef « **Lexique des constantes** » suivi de la liste des constantes.
- Placé *avant* le lexique des variables.
- Les constantes sont définies par :
  - Nom** référence de la constante, habituellement tout en capitales
  - Type** nature de la valeur
  - Valeur** la valeur de la constante, connue *avant* l'exécution de l'algorithme et non modifiée par celui-ci
- Description** un texte indiquant ce que représente la constante

## Exemple

### Lexique des constantes

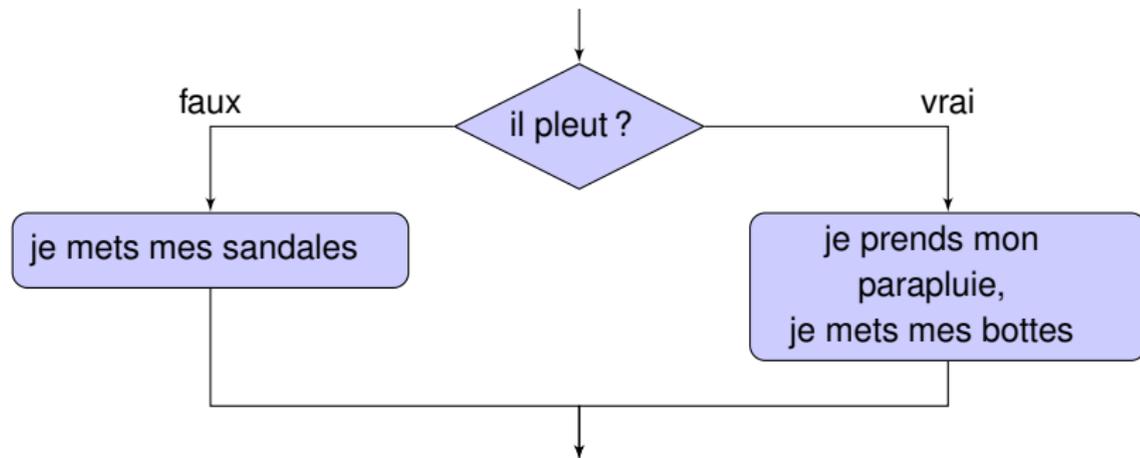
`TAUX_TVA` (réel) = 19,6 Taux de TVA en vigueur

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithmes
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles**
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

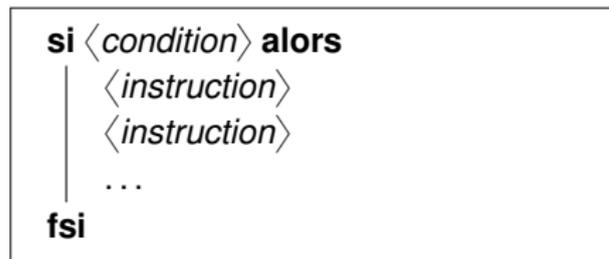
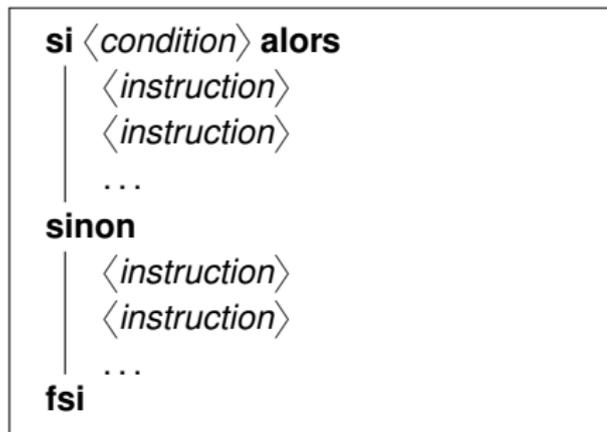
# Les conditionnelles

- Possibilité de *choisir* une séquence d'instructions selon une condition donnée.
- Exemple : « s'il pleut, je prends mon parapluie et je mets mes bottes, sinon je mets mes sandales. »



# Les conditionnelles

- Synopsis :



- La *condition* est une expression booléenne dans {vrai, faux}.
- Si la condition est **vraie**, on exécute la branche *alors*.
- Si la condition est **fausse**, on exécute la branche *sinon*.

# Exemples

## Exemple 1 : un exemple simple

### Lexique des variables

*âge* (entier) âge de l'utilisateur

INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

écrire "Quel est votre âge?"

*âge* ← lire

**si** *âge* < 18 **alors**

| écrire "Vous êtes mineur."

**sinon**

| écrire "Vous êtes majeur."

**fsi**

# Exemples

## Exemple 2 : mettre des valeurs dans l'ordre

### Lexique des variables

<i>a</i>	(entier)	un entier	DONNÉE
<i>b</i>	(entier)	un autre entier	DONNÉE
<i>tmp</i>	(entier)	une variable temporaire	INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

**si**  $a < b$  **alors**

    // quand  $a < b$ , on échange les valeurs des variables

$tmp \leftarrow a$

$a \leftarrow b$

$b \leftarrow tmp$

**fsi**

// ici, on a toujours  $a \geq b$

...

# Imbrication de conditionnelles

- Toute instruction algorithmique peut être placée dans une conditionnelle, donc également une conditionnelle !
- Cela permet de multiplier les choix possibles d'exécution.
- Exemple :

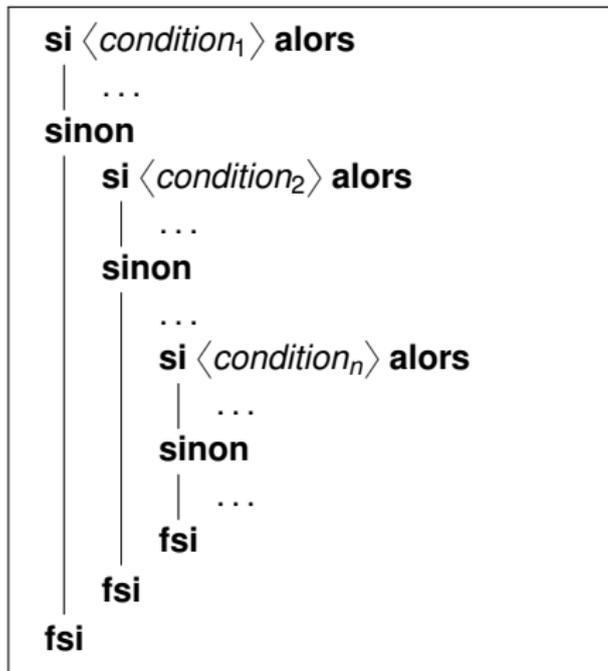
## Algorithme

```
si <cond1> alors
| ... // cond1 vraie
sinon
| si <cond2> alors // cond1 fausse
| | ... // cond2 vraie
| | sinon
| | | ... // cond2 fausse
| fsi
fsi
```

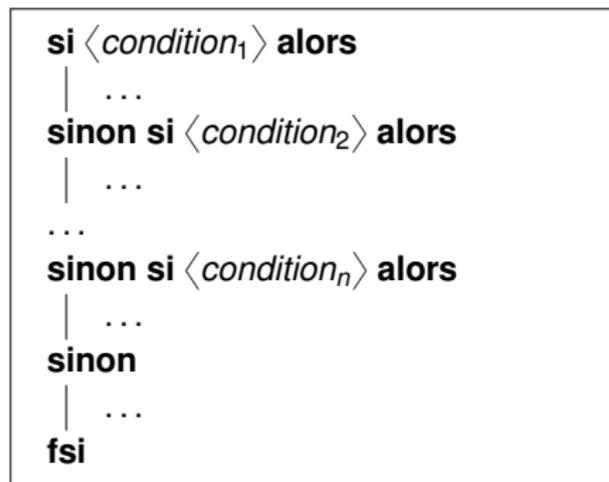
- L'ordre des implications est généralement important.

# Enchaînement de « si... alors... sinon... »

- Lorsque plusieurs structures « si... alors... sinon... » s'enchaînent comme ceci...



... alors on s'autorisera une notation plus compacte :



# Conditionnelles de type cas

- Lorsque l'on veut comparer *une seule* variable à une *énumération* de valeurs connues à l'avance, on peut utiliser la structure *selon que*.
- Synopsis :

**selon que**  $\langle \text{variable} \rangle$  **est**

**cas**  $\langle \text{val}_1 \rangle$  :

|  $\langle \text{instruction} \rangle$

| ...

**cas**  $\langle \text{val}_2 \rangle$  :

|  $\langle \text{instruction} \rangle$

| ...

**cas**  $\langle \text{val}_N \rangle$  :

|  $\langle \text{instruction} \rangle$

| ...

**défaut :**

|  $\langle \text{instruction} \rangle$

| ...

**fselon**

- Les  $\text{val}_i$  sont des *constantes* toutes différentes, mais du même type que *variable*.
- Le cas *défaut* est optionnel.

# Exemple : jours de la semaine (si... alors...)

## Algorithme

```
val ← lire
si val = 1 alors
| écrire "C'est un lundi"
sinon si val = 2 alors
| écrire "C'est un mardi"
sinon si val = 3 alors
| écrire "C'est un mercredi"
sinon si val = 4 alors
| écrire "C'est un jeudi"
sinon si val = 5 alors
| écrire "C'est un vendredi"
sinon si val = 6 alors
| écrire "C'est un samedi"
sinon si val = 7 alors
| écrire "C'est un dimanche"
sinon
| écrire "valeur invalide:", val
fsi
```

# Exemple : jours de la semaine (selon que)

## Algorithme

*val* ← lire

**selon que** *val* **est**

**cas 1** : écrire "C'est un lundi"

**cas 2** : écrire "C'est un mardi"

**cas 3** : écrire "C'est un mercredi"

**cas 4** : écrire "C'est un jeudi"

**cas 5** : écrire "C'est un vendredi"

**cas 6** : écrire "C'est un samedi"

**cas 7** : écrire "C'est un dimanche"

**défaut** : écrire "valeur invalide:", *val*

**fselon**

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithme
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives**
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives

# Contrôles itératifs (boucles)

- Possibilité de *répéter* une suite d'instructions selon une condition donnée.
- Exemple : Euclide  $\Rightarrow$  répéter... jusqu'à ce que  $a = b$ .
- On dispose de trois structures de contrôle différentes :

*tant que* :

- répète des instructions tant que la condition de la boucle est *vraie* ;
- les instructions de la boucle peuvent *ne pas* être exécutées.

*pour* :

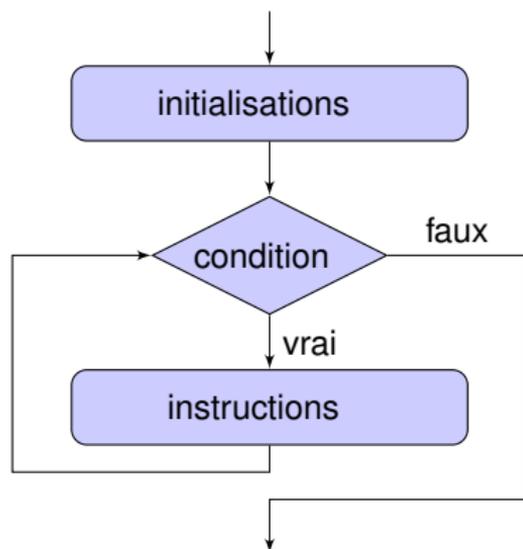
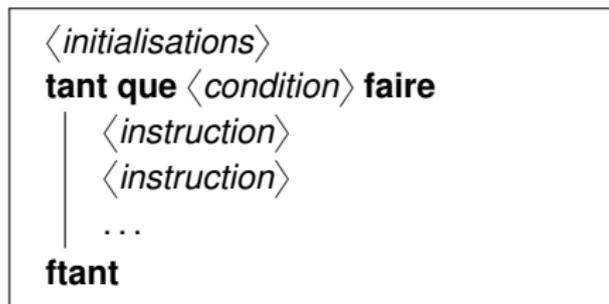
- répète des instructions un nombre *connu* de fois ;
- la condition porte uniquement sur le nombre d'itérations à effectuer.

*répéter* :

- comme le *tant que*, mais on effectue *au moins une fois* les instructions de la boucle.

# Structure *tant que*

- Synopsis :



- Les *initialisations* spécifient les valeurs initiales des variables intervenant dans la *condition*.
- Il faut *au moins une* instruction dans la boucle susceptible de modifier la valeur de la condition.
- Les *instructions* de la boucle peuvent *ne pas* être exécutées.

# Exemples

## Exemple 1 : algorithme d'Euclide

### Algorithme

```
// initialisation:  $a$  et  $b$  sont données
tant que  $a \neq b$  faire           // condition d'exécution de la boucle
|
| si  $a < b$  alors
| | échanger( $a, b$ )           // échange des valeurs de  $a$  et  $b$ 
| fsi
|  $c \leftarrow a - b$ 
| // action modifiant la valeur d'au moins une variable
|   intervenant dans la condition ( $a \leftarrow a - b$ )
|  $a \leftarrow c$ 
ftant
```

- Utilisé pour effectuer un nombre inconnu (mais fini) d'itérations.
- Il faut s'assurer que la boucle *termine* et donc que la condition devient fausse à un moment donné !

# Exemples

## Exemple 2 : conversion de °F en °C

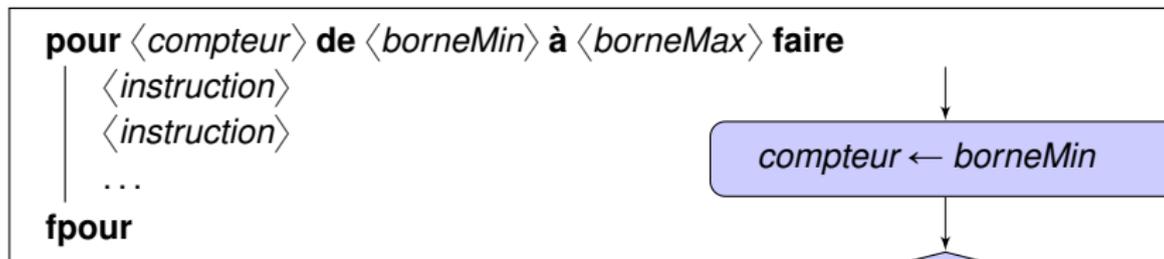
### Algorithme

```
nbTemp ← lire
i ← 1 // initialisation de la boucle
tant que i ≤ nbTemp faire // condition d'exécution de la boucle
    fahr ← lire
    celsius ← (fahr - 32)/9
    écrire "La température ", fahr, " en °F est ", celsius, " en °C"
    // instruction de modification éventuelle de la condition
    i ← i + 1
ftant
```

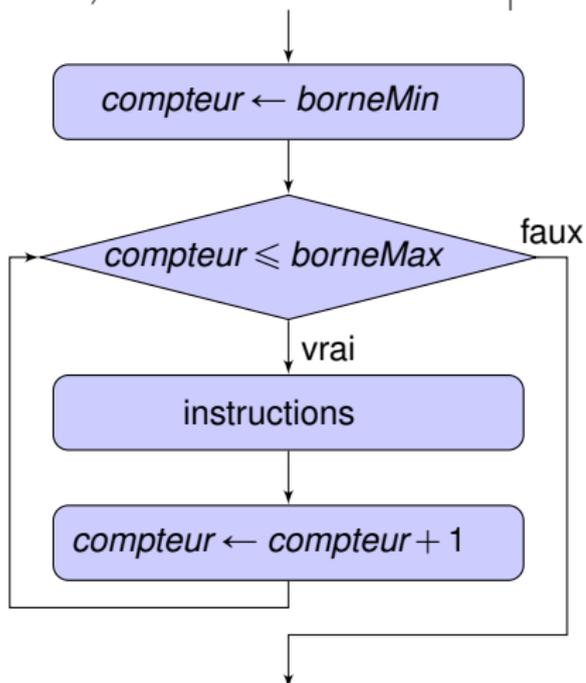
- Utilisé dans ce cas pour effectuer un nombre *connu* d'itérations.
- Lorsque le nombre d'itérations est connu, on peut utiliser la structure *pour...*

# Structure *pour*

- Synopsis :



- Lorsque la répétition ne porte que sur *le nombre* d'itérations et qu'il est connu *avant* de commencer la boucle, on peut utiliser une *écriture plus condensée* que le *tant que*, c'est la structure de contrôle *pour*.



# Exemples

## Exemple 1 : conversion de °F en °C

### Algorithme

*nbTemp* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbTemp* **faire**

*fahr* ← lire

*celsius* ← (*fahr* - 32)/9

    écrire "La température ", *fahr*, " en °F est ", *celsius*, " en °C"

**fpour**

- Le *pour* cache l'initialisation et la mise à jour du compteur.
- Il permet aussi d'éviter des erreurs et des oublis.
- **Il ne faut pas modifier le compteur dans la boucle.**
- On peut utiliser la valeur du compteur dans la boucle.

# Exemples

## Exemple 2 : les factorielles

### Algorithme

$n \leftarrow$  lire

$fact \leftarrow 1$

**pour**  $i$  de 1 à  $n$  **faire**

$fact \leftarrow fact \times i$

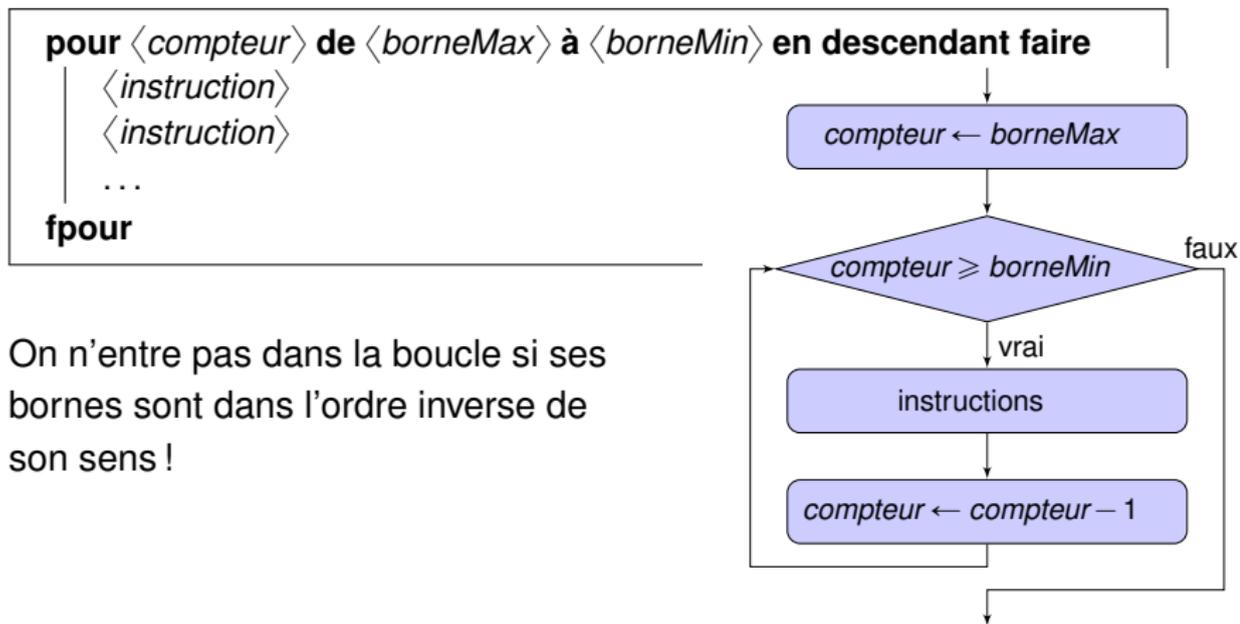
    écrire  $fact$

**fpour**

- Utilisation de la valeur de  $i$  dans la boucle.
- Initialisation du ou des élément(s) calculé(s) dans la boucle, ici la variable  $fact$ .
- Si on place l'affichage en dehors de la boucle (après le *fpour*), on affiche uniquement la dernière valeur calculée.

# Sens du pour

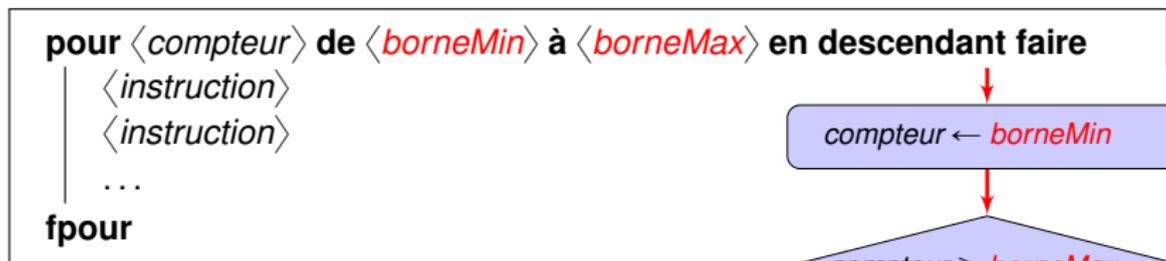
- Par défaut, une boucle *pour* va dans le sens *croissant*.
- On peut inverser le sens de parcours.
- Synopsis :



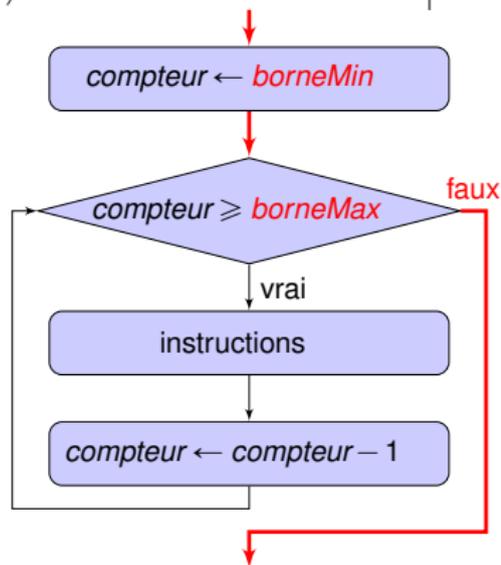
- On n'entre pas dans la boucle si ses bornes sont dans l'ordre inverse de son sens !

# Sens du pour

- Par défaut, une boucle *pour* va dans le sens *croissant*.
- On peut inverser le sens de parcours.
- Synopsis :



- On n'entre pas dans la boucle si ses bornes sont dans l'ordre inverse de son sens !



# Exemple (en descendant)

## Exemple : compte à rebours

### Données

/

### Résultat

Affiche un compte à rebours pendant 10 secondes

### Lexique des variables

$i$  (entier)    compteur

INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

**pour**  $i$  de 10 à 1 en descendant **faire**

    | écrire  $i$

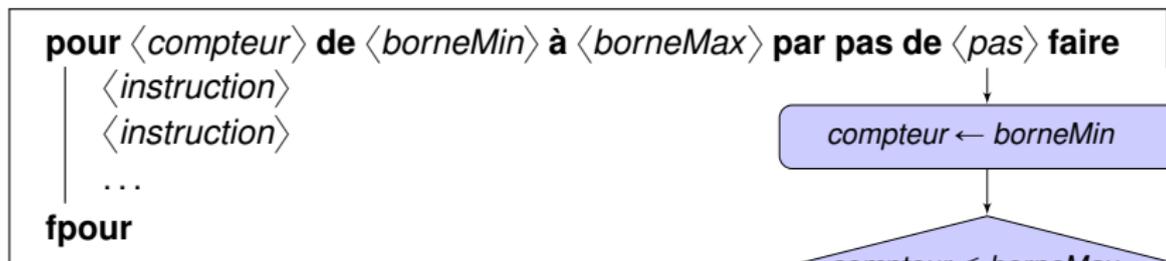
    | attendre une seconde

**fpour**

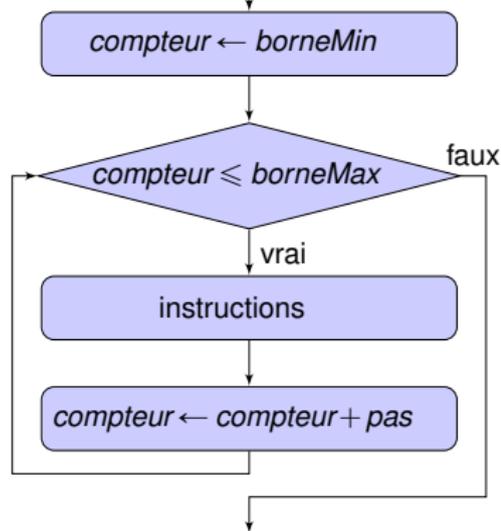
    écrire "BOUM !"

# Incrément du pour

- On appelle « le *pas* » d'une boucle *pour* son incrément.
- Par défaut, le pas d'une boucle *pour* est de 1 ; mais on peut le changer.
- Synopsis :



- Le pas d'une boucle doit toujours être un nombre positif.**
- Dans le cas d'une boucle *en descendant*, le *pas* correspond à son décrétement.



# Exemple (par pas de)

## Exemple : énumérer les nombres pairs, puis impairs

### Données

/

### Résultat

Affiche les nombres pairs de 2 à 100, puis les nombres impairs de 99 à 1.

### Lexique des variables

*i* (entier)    compteur

INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

**pour *i* de 2 à 100 par pas de 2 faire**

  | écrire *i*

**fpour**

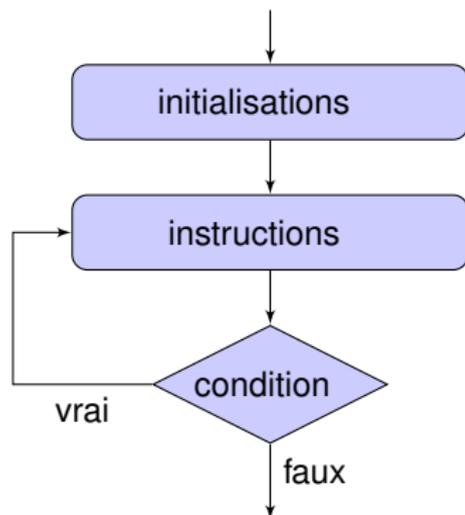
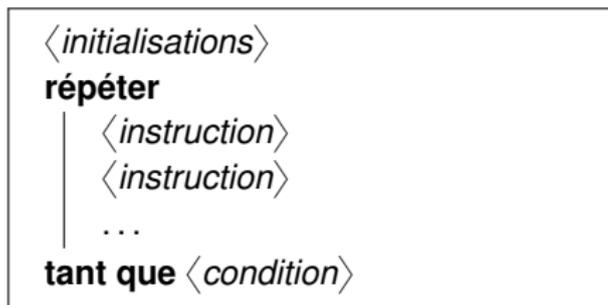
**pour *i* de 99 à 1 en descendant par pas de 2 faire**

  | écrire *i*

**fpour**

# Structure *répéter*

- Similaire au *tant que*, mais exécutée **au moins une fois**.
- Synopsis :



- Pratique, par exemple, pour la vérification des lectures de données :
  - répéter la lecture tant que celle-ci n'est pas valide.

# Exemple

## Exemple : lire un nombre entre 1 et 100

### Données

/

### Résultat

Un nombre lu, compris entre 1 et 100.

### Lexique des variables

*nombre* (entier) le nombre lu

RÉSULTAT

### Algorithme

#### répéter

| *nombre* ← lire

**tant que**  $\neg(1 \leq \textit{nombre} \wedge \textit{nombre} \leq 100)$

// ici,  $1 \leq \textit{nombre} \leq 100$

# Boucles imbriquées

- On peut placer n'importe quel type de boucle dans une autre.

## Exemple

### Algorithme

```

n ← lire
pour i de 1 à n faire
  répéter
    | a ← lire
  tant que a ≤ 0
  répéter
    | b ← lire
  tant que b ≤ 0
...

```

(suite)

```

...
tant que a ≠ b faire
  si a < b alors
    | échanger(a, b)
  fsi
  a ← a - b
ftant
écrire "PGCD = ", a
fpour

```

# Boucles imbriquées

- On peut placer n'importe quel type de boucle dans une autre.

## Exemple

### Algorithme

```

n ← lire
pour i de 1 à n faire
  répéter
    | a ← lire
  tant que a ≤ 0
  répéter
    | b ← lire
  tant que b ≤ 0
  ...

```

(suite)

```

...
tant que a ≠ b faire
  | si a < b alors
  | | échanger(a, b)
  | fsi
  | a ← a - b
ftant
écrire "PGCD = ", a
fpour

```

- Test de validité sur *n* non primordial.

# Boucles imbriquées

- On peut placer n'importe quel type de boucle dans une autre.

## Exemple

### Algorithme

```

n ← lire
pour i de 1 à n faire
  répéter
  | a ← lire
  tant que a ≤ 0
  répéter
  | b ← lire
  tant que b ≤ 0
  ...

```

(suite)

```

...
tant que a ≠ b faire
  si a < b alors
  | échanger(a, b)
  fsi
  a ← a - b
ftant
écrire "PGCD = ", a
fpour

```

- On est sûr que  $a > 0$  et  $b > 0$ .
- Primordial, sinon la boucle *tant que* qui suit est infinie !

# Boucles imbriquées

- On peut placer n'importe quel type de boucle dans une autre.

## Exemple

### Algorithme

```

n ← lire
pour i de 1 à n faire
  répéter
    | a ← lire
  tant que a ≤ 0
  répéter
    | b ← lire
  tant que b ≤ 0
...

```

(suite)

```

...
tant que a ≠ b faire
  | si a < b alors
  | | échanger(a, b)
  | fsi
  | a ← a - b
ftant
écrire "PGCD = ", a
fpour

```

- On est sûr que  $a > 0$  et  $b > 0$ .
- Primordial, sinon la boucle *tant que* qui suit est infinie !**

## Autre exemple

- Les boucles, lorsqu'elles sont imbriquées, permettent de démultiplier le nombre d'opérations effectuées.

### Exemple :

Affiche toutes les multiplications de  $1 \times 1$  à  $100 \times 100$ .

#### Algorithme

```

pour  $i$  de 1 à 100 faire
  | pour  $j$  de 1 à 100 faire
  | |  $m \leftarrow i \times j$ 
  | | écrire " $\square$ ",  $m$ 
  | fpour
  | écrire "\n"
fpour
  
```

### Sorties :

```

1 2 3 ... 100      ( $i = 1$ )
2 4 6 ... 200     ( $i = 2$ )
3 6 9 ... 300     ( $i = 3$ )
...
100 200 300 ... 10000  ( $i = 100$ )
  
```

- On effectue ici 10 000 fois les opérations du cœur des boucles !

# Arrêt sur la fin des données

- Parfois, on souhaite lire des données tant que l'utilisateur en fournit.
- La lecture renvoie la constante spéciale EOF quand il n'y a plus de données.
- Cette valeur est placée dans la variable lue.

## Exemple

### Algorithme

```
n ← lire
tant que n ≠ EOF faire
  | fact ← 1
  | pour i de 1 à n faire
  | | fact ← fact × i
  | fpour
  | écrire fact
  | n ← lire
ftant
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Énoncé

- On souhaite afficher les  $n$  premières lignes du triangle de Pascal,  $n$  étant donné.
- Par exemple, avec  $n = 8$  :

		<i>numéro de colonne</i>							
		<i>0</i>	<i>1</i>	<i>2</i>	<i>3</i>	<i>4</i>	<i>5</i>	<i>6</i>	<i>7</i>
<i>numéro de ligne</i>	<i>0</i>	1							
	<i>1</i>	1	1						
	<i>2</i>	1	2	1					
	<i>3</i>	1	3	3	1				
	<i>4</i>	1	4	6	4	1			
	<i>5</i>	1	5	10	10	5	1		
	<i>6</i>	1	6	15	20	15	6	1	
	<i>7</i>	1	7	21	35	35	21	7	1

# Exemple : triangle de Pascal

## Rappel de la démarche

- 1 comprendre l'énoncé ;
- 2 fixer les données et les résultats de l'algorithme (*ce qu'il doit faire*) ;
- 3 trouver une idée de l'algorithme (*comment le faire*) ;
- 4 spécifier précisément l'algorithme, avec son lexique des variables, etc. ;
- 5 (éventuellement) écrire un programme qui implémente l'algorithme.

## Données et résultat

### Données

Un nombre de lignes :  $n$ .

### Résultat

Affiche les  $n$  premières lignes du triangle de Pascal.

# Exemple : triangle de Pascal

## Recherche d'idée

- L'affichage doit se faire ligne après ligne.
- La  $n$ -ième ligne contient  $n$  nombres.
- À la ligne  $n$  et à la colonne  $k$ , on doit trouver le nombre :

$$C_n^k = \frac{n!}{k! \times (n-k)!}$$

- On pourrait utiliser l'algorithme de calcul de factorielle, mais on ne le souhaite pas !  
En effet, 3 factorielles à calculer pour chaque nombre  $\Rightarrow$  3 boucles  $\Rightarrow$  peut être coûteux (en temps de calcul).
- On peut remarquer que toutes les lignes commencent par 1 car, par définition,  $C_n^0 = 1$ , et que...

# Exemple : triangle de Pascal

## Recherche d'idée (suite)

- ... et qu'on a la relation :

$$\begin{aligned}
 C_n^k &= \frac{n!}{k! \times (n-k)!} \\
 &= \frac{n!}{k \times (k-1)! \times \frac{(n-k+1)!}{(n-k+1)}} \\
 &= \frac{n-k+1}{k} \times \frac{n!}{(k-1)! \times (n-(k-1))!} \\
 &= \frac{n-k+1}{k} \times C_n^{k-1}
 \end{aligned}$$

- On a donc une relation entre chaque nombre et son précédent sur la ligne.

# Exemple : triangle de Pascal

## Idée de l'algorithme

### Idée

pour chaque ligne n°  $i$ , de 0 à  $n-1$  :

- le premier nombre de la ligne est 1 ;
- afficher ce nombre ;
- pour chaque colonne n°  $j$ , de 1 à  $i$  :
  - trouver le nouveau nombre, en multipliant le nombre précédent par  $(i-j+1)/j$  ;
  - afficher ce nombre ;
- passer à la ligne suivante.

# Exemple : triangle de Pascal

## L'algorithme (enfin !)

### Lexique des variables

$n$  (entier) le nombre de lignes à afficher

DONNÉE

# Exemple : triangle de Pascal

## L'algorithme (enfin !)

### Lexique des variables

$n$	(entier)	le nombre de lignes à afficher	DONNÉE
$i$	(entier)	numéro de ligne courant	INTERMÉDIAIRE
$j$	(entier)	numéro de colonne courant	INTERMÉDIAIRE
$x$	(entier)	le nombre courant dans le triangle	INTERMÉDIAIRE

# Exemple : triangle de Pascal

## L'algorithme (enfin !)

### Lexique des variables

$n$	(entier)	le nombre de lignes à afficher	DONNÉE
$i$	(entier)	numéro de ligne courant	INTERMÉDIAIRE
$j$	(entier)	numéro de colonne courant	INTERMÉDIAIRE
$x$	(entier)	le nombre courant dans le triangle	INTERMÉDIAIRE

# Exemple : triangle de Pascal

## L'algorithme (enfin !)

### Lexique des variables

$n$	(entier)	le nombre de lignes à afficher	DONNÉE
$i$	(entier)	numéro de ligne courant	INTERMÉDIAIRE
$j$	(entier)	numéro de colonne courant	INTERMÉDIAIRE
$x$	(entier)	le nombre courant dans le triangle	INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

**pour**  $i$  de 0 à  $n - 1$  **faire**

$x \leftarrow 1$

    écrire  $x$

**pour**  $j$  de 1 à  $i$  **faire**

$x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$

        écrire “ $\square$ ”,  $x$

**fpour**

    écrire “ $\backslash n$ ”

**fpour**

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4
$i$	?
$j$	?
$x$	?

## Sorties

—

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour
  
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4
$i$	? 
$j$	?
$x$	?

## Sorties

—

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour
  
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4	
$i$	?	0
$j$	?	
$x$	?	1

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  over time. The value of  $n$  is 4. The value of  $i$  is initially unknown (represented by a question mark) and then becomes 0. The value of  $j$  is initially unknown (represented by a question mark). The value of  $x$  is initially unknown (represented by a question mark) and then becomes 1. A red arrow points from the value 0 in the  $i$  row to the value 1 in the  $x$  row.

## Sorties

1\_

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
     $x \leftarrow 1$ 
    écrire  $x$ 
    pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
         $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
        écrire " $\_$ ",  $x$ 
    fpour
    écrire "\n"
fpour
  
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4	
$i$	?	0
$j$	?	
$x$	?	1

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  over time. The value of  $n$  is 4. The value of  $i$  is initially unknown (represented by a question mark) and then becomes 0. The value of  $j$  is initially unknown (represented by a question mark). The value of  $x$  is initially unknown (represented by a question mark) and then becomes 1. Arrows indicate the flow of information: a black arrow points from  $n=4$  to  $i=0$ , a black arrow points from  $i=0$  to  $j=?$ , and a red arrow points from  $j=?$  to  $x=1$ .

## Sorties

1

—

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour
  
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4		
$i$	?	0	
$j$	?		1
$x$	?	1	

## Sorties

1

—

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour
  
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4			
$i$	?	0		1
$j$	?		1	
$x$	?	1		1

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of the Pascal's triangle algorithm. The table shows the state of these variables at different points in time. Arrows indicate the flow of control and data: a diagonal arrow from  $n=4$  to  $i=0$ , a vertical arrow from  $i=0$  to  $j=?$ , a diagonal arrow from  $j=?$  to  $x=1$ , and a vertical arrow from  $x=1$  to  $x=1$  (highlighted in red).

## Sorties

1  
1\_

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour
  
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4			
$i$	?	0		1
$j$	?		1	
$x$	?	1		1

## Sorties

1  
1\_

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $_{$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour
  
```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4			
$i$	?	0		1
$j$	?		1	
$x$	?	1	1	1

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of the Pascal's triangle algorithm. The table shows the state of these variables at different points in time. Arrows indicate the flow of control and data: a diagonal arrow from  $n=4$  to  $i=0$ , a vertical arrow from  $i=0$  to  $j=?$ , a diagonal arrow from  $j=?$  to  $x=1$ , a vertical arrow from  $i=0$  to  $x=1$ , a diagonal arrow from  $j=?$  to  $x=1$ , and a vertical arrow from  $i=0$  to  $x=1$ . A red vertical arrow points from  $x=1$  to  $x=1$ .

## Sorties

```
1
1 1
```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4				
$i$	?	0		1	
$j$	?		1		1
$x$	?	1	1	1	2

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of the Pascal's triangle algorithm. The table shows the state of these variables at different steps. Arrows indicate the flow of control and data:  $n$  is constant at 4;  $i$  starts at 0 and moves to 1;  $j$  starts at 0 and moves to 1, then to 2;  $x$  starts at 1 and moves to 2. The values 1 and 2 in the  $x$  row correspond to the values in the Pascal's triangle.

## Sorties

```
1
1 1
—
```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4				
$i$	?	0		1	
$j$	?		1		2
$x$	?	1	1	1	2

## Sorties

```
1
1_1
_
```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire "",  $x$ "
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4					
$i$	?	0		1	2	
$j$	?		1		1	2
$x$	?	1	1	1	1	1

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the calculation of Pascal's triangle. The table shows the state of these variables at different steps. Arrows indicate the flow of values:  $n$  is constant at 4;  $i$  and  $j$  move from left to right across rows;  $x$  is updated from left to right within each row. A red arrow points to the final value of  $x$  (1) at the end of the fourth row.

## Sorties

```
1
1_1
1_
```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4				
$i$	?	0	1	2	
$j$	?		1	1	2
$x$	?	1	1	1	1

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of an algorithm to generate Pascal's triangle. The table shows the state of these variables at different steps. Arrows indicate the flow of control and data:  $n$  is constant at 4;  $i$  increases from 0 to 2;  $j$  increases from 1 to 2;  $x$  is updated to 1 at each step. A red arrow points to the final value of  $x$  (1) at the end of the process.

## Sorties

```
1
1_1
1_
```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $_{$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4						
$i$	?	0		1		2	
$j$	?		1		1		2
$x$	?	1		1		1	2

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the calculation of Pascal's triangle. The table shows the state of these variables at different steps. Arrows indicate the flow of values:  $n$  is constant at 4;  $i$  and  $j$  increase from 0 to 3;  $x$  is updated from 1 to 2. The value 2 in the  $x$  row is highlighted in red.

## Sorties

```
1
1_1
1_2_
```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $_{$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4						
$i$	?	0		1		2	
$j$	?		1		1		2
$x$	?	1		1		1	2

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the calculation of Pascal's triangle. The table shows the state of these variables at different steps. Arrows indicate the flow of values:  $n$  is constant at 4;  $i$  and  $j$  increase from 0 to 2;  $x$  is updated to 1 for each new element, and then to 2 for the second element of the third row. A red arrow points to the value 2 in the  $x$  row, indicating the current value being calculated.

## Sorties

```
1
1_1
1_2_
```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $_{$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4							
$i$	?	0		1		2		
$j$	?		1		1		2	
$x$	?	1		1		1		2
								1

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1_

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $_{$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4							
$i$	?	0		1		2		
$j$	?		1		1		2	
$x$	?	1		1		1		2

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of the Pascal's triangle algorithm. The table shows the state of these variables at various points in time. Arrows indicate the flow of control and the update of values. The value 3 is highlighted in red, indicating the current value of  $x$  at the end of the execution.

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
—

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n-1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i-j+1))/j$ 
    écrire " $_{$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4								
$i$	?	0		1		2			3
$j$	?		1		1		2		
$x$	?	1		1		1		2	

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of an algorithm to generate Pascal's triangle. The variables are shown in a table with arrows indicating their values at different steps. The value of  $x$  is updated based on the current values of  $i$  and  $j$ .

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
—

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4								
$i$	?	0	1	2	3				
$j$	?		1	1	2	1	2	3	
$x$	?	1	1	1	1	2	1	1	1

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of an algorithm to generate Pascal's triangle. The table shows the values of these variables at each step. Arrows indicate the flow of control and data between steps. A red arrow points to the value 1 in the  $x$  row at the final step.

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
1_

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n - 1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i - j + 1)) / j$ 
    écrire " $_{$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4								
$i$	?	0	1	2	3				
$j$	?		1	1	2	3			
$x$	?	1	1	1	2	1	1		

Diagram illustrating the evolution of variables  $n$ ,  $i$ ,  $j$ , and  $x$  during the execution of a program to generate Pascal's triangle. The table shows the values of these variables at each step. Arrows indicate the flow of control and data between steps. The value of  $x$  is updated based on the current values of  $i$  and  $j$ .

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
1_

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n-1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i-j+1))/j$ 
    écrire " $_,$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4									
$i$	?	0	1	2	3					
$j$	?		1	1	2	1	2	3	1	
$x$	?	1	1	1	1	2	1	1	3	

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
1_3_

```

## Algorithme

```

pour i de 0 à n - 1 faire
  x ← 1
  écrire x
  pour j de 1 à i faire
    x ← (x × (i - j + 1)) / j
    écrire " ", x
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4												
$i$	?	0		1		2		3					
$j$	?		1		1		2		3		1		2
$x$	?	1		1		1		2		1		3	

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
1_3_

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n-1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i-j+1))/j$ 
    écrire " $_,$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```



## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4																			
$i$	?	0		1		2		3												
$j$	?		1		1		2		3		1		2		3					
$x$	?	1		1		1		2		1		3		3						

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
1_3_3_

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n-1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i-j+1))/j$ 
    écrire " $_,$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```



## Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4																		
$i$	?	0		1		2		3											
$j$	?		1		1		2		1		2		3						
$x$	?	1		1		1		2		1		3		3					

## Sorties

```

1
1_1
1_2_1
1_3_3_1

```

—

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n-1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i-j+1))/j$ 
    écrire " $_,$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```



# Exemple : triangle de Pascal

## Variables : évolution des valeurs au cours du temps

$n$	4																			
$i$	?	0		1		2		3		4										
$j$	?		1		1		2		1		2		3		1		2		3	
$x$	?	1		1		1		2		1		3		3		1				

## Sorties

```

1
1 1
1 2 1
1 3 3 1

```

## Algorithme

```

pour  $i$  de 0 à  $n-1$  faire
   $x \leftarrow 1$ 
  écrire  $x$ 
  pour  $j$  de 1 à  $i$  faire
     $x \leftarrow (x \times (i-j+1))/j$ 
    écrire " $\_$ ",  $x$ 
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

# Exemple : triangle de Pascal

```
class Pascal {  
  
    public static void main(String[] args) {  
        /*--- déclaration des variables ---*/  
        int n;  
        int i;  
        int j;  
        int x;  
  
        /*--- on renseigne les données ---*/  
        n = 8;  
  
        /*--- début de l'algorithme ---*/  
        for (i = 0 ; i < n ; i++) {  
            x = 1;  
            System.out.print(x);  
            for (j = 1 ; j <= i ; j++) {  
                x = x * (i - j + 1) / j;  
                System.out.print(" " + x);  
            }  
            System.out.println ();  
        }  
        /*--- fin de l'algorithme ---*/  
    }  
}
```

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithme
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions**
- 9 Fonctions récursives

# Les fonctions

- Morceaux d'algorithme réutilisables à volonté.
- Les fonctions permettent la décomposition des algorithmes en sous-problèmes (raffinements successifs).
- Prennent en entrée des paramètres.
- Restituent à l'algorithme appelant un ou plusieurs résultats.
- Définies par :

- *Un en-tête :*

**Nom** identifiant de la fonction

**Liste des paramètres** informations extérieures à la fonction

**Résultat** valeur de retour de la fonction

**Description** en langage naturel du rôle de la fonction

- *Un corps :*

- Algorithme de la fonction

# En-tête de fonction

- Repéré par le mot clef « **fonction** ».

## Exemple :

```
fonction nomFonction(mode nomParam : typeParam, ... ) : ret typeRet  
Indique ce que fait la fonction et le rôle de ses paramètres.
```

**nomFonction** identifiant de la fonction

**mode** à donner pour chaque paramètre

- **in** : paramètre *donnée*, non modifiable par la fonction ;
- **out** : paramètre *résultat*, modifié par la fonction, valeur initiale non utilisée ;
- **in-out** : paramètre *donnée/résultat*, modifié, valeur initiale utilisée.

**nomParam** identifiant du paramètre dans la fonction

**typeParam** type du paramètre

- retour**
- mot clef « **ret** » suivi du type de la valeur renvoyée par la fonction (typeRet) ;
  - si pas de retour, on remplace **ret** par le mot clef « **vide** ».

# En-tête de fonction

- Repéré par le mot clef « **fonction** ».

Optionnel



## Exemple :

```
fonction nomFonction(mode nomParam : typeParam, ... ) : ret typeRet
```

Indique ce que fait la fonction et le rôle de ses paramètres.

**nomFonction** identifiant de la fonction

**mode** à donner pour chaque paramètre

- **in** : paramètre *donnée*, non modifiable par la fonction ;
- **out** : paramètre *résultat*, modifié par la fonction, valeur initiale non utilisée ;
- **in-out** : paramètre *donnée/résultat*, modifié, valeur initiale utilisée.

**nomParam** identifiant du paramètre dans la fonction

**typeParam** type du paramètre

- retour**
- mot clef « **ret** » suivi du type de la valeur renvoyée par la fonction (typeRet) ;
  - si pas de retour, on remplace **ret** par le mot clef « **vide** ».

# Corps de la fonction

- Construit comme un algorithme classique :
  - Idée de l'algorithme
  - Lexique *local* des constantes
  - Lexique *local* des variables
  - Algorithme de nomFonction
- Les constantes/variables définies dans une fonction sont utilisables **uniquement** dans cette fonction et **ne peuvent pas** être utilisées en dehors de celle-ci.
- Elles sont détruites dès que l'on sort de la fonction.
- On parle de constantes/variables *locales*.

# Déclaration / Définition / Retour

## Déclaration et définition

- La *déclaration* des fonctions est placée avant le lexique des variables, dans le lexique des fonctions (liste des en-têtes).
- La *définition* des fonctions est placée après l'algorithme principal, dans la section définition des fonctions (corps des fonctions).

## Retour de fonction

- Lorsque la fonction a un *retour*, sa dernière instruction exécutée doit être **retourner** valeurDeRetour

Cela permet de renvoyer effectivement une valeur à l'algorithme appelant.

- Lorsque la fonction n'a pas de retour, elle peut arrêter son exécution avec l'instruction **retourner**

Cette instruction est *implicite* à la fin de l'algorithme de la fonction.

- Les fonctions sans retour sont appelées *procédures*.

# Variables, paramètres et appel de fonction

## Variables locales et paramètres

- Les variables locales à une fonction ont *toujours* un rôle intermédiaire. Il n'est donc pas nécessaire de le préciser.
- Les paramètres de la fonction *ne doivent pas être redéfinis dans le lexique local des variables de la fonction.*
- Ce sont déjà des variables *locales* à la fonction dans lesquelles on recopie les éléments reçus de l'algorithme appelant.
- Les fonctions peuvent ne pas avoir de paramètres.

## Paramètres formels et effectifs

- Une fonction est utilisée avec son nom, suivi de la liste des valeurs pour ses paramètres entre parenthèses.
- Les paramètres dans l'en-tête de la fonction sont les *paramètres formels*.
- Les paramètres utilisés lors de l'appel de la fonction par l'algorithme sont les *paramètres effectifs*.

# Illustration

---

## Lexique des fonctions

**fonction** somme(**in**  $a$  : entier, **in**  $b$  : entier) : **ret** entier

## Lexique des variables

$x$  (entier) premier entier

$y$  (entier) second entier

$z$  (entier) somme des deux entiers

DONNÉE

DONNÉE

INTERMÉDIAIRE

## Algorithme

$z \leftarrow$  somme( $x, y$ )

écrire  $z$

---

# Illustration

---

## Lexique des fonctions

**fonction** somme(**in**  $a$  : entier, **in**  $b$  : entier) : **ret** entier

## Lexique des variables

$x$  (entier) premier entier

$y$  (entier) second entier

$z$  (entier) somme des deux entiers

DONNÉE

DONNÉE

INTERMÉDIAIRE

## Algorithme

$z \leftarrow$  somme( $x, y$ )

écrire  $z$

---

**fonction** somme(**in**  $a$  : entier, **in**  $b$  : entier) : **ret** entier

## Lexique local des variables

$c$  (entier) somme de  $a$  et  $b$

## Algorithme de somme

$c \leftarrow a + b$

**retourner**  $c$

---

# Illustration

## Lexique des fonctions

**fonction** somme(**in**  $a$  : entier, **in**  $b$  : entier) : **ret** entier

## Lexique des variables

$x$  (entier) premier entier

$y$  (entier) second entier

$z$  (entier) somme des deux entiers

DONNÉE

DONNÉE

INTERMÉDIAIRE

## Algorithme

$z \leftarrow$  somme( $x, y$ )

écrire  $z$

**fonction** somme(**in**  $a$  : entier, **in**  $b$  : entier) : **ret** entier

## Lexique local des variables

$c$  (entier) somme de  $a$  et  $b$

$a$  et  $b$  sont les paramètres formels

## Algorithme de somme

$c \leftarrow a + b$

retourner  $c$

# Illustration

## Lexique des fonctions

**fonction** somme(**in**  $a$  : entier, **in**  $b$  : entier) : **ret** entier

## Lexique des variables

$x$  (entier) premier entier

$y$  (entier) second entier

$z$  (entier) somme des deux entiers

DONNÉE

DONNÉE

INTERMÉDIAIRE

## Algorithme

$z \leftarrow$  somme( $x, y$ )  $\rightarrow$   $x$  et  $y$  sont les paramètres effectifs  
écrire  $z$

**fonction** somme(**in**  $a$  : entier, **in**  $b$  : entier) : **ret** entier

## Lexique local des variables

$c$  (entier) somme de  $a$  et  $b$

$\rightarrow$   $a$  et  $b$  sont les paramètres formels

## Algorithme de somme

$c \leftarrow a + b$

**retourner**  $c$

## Exemple : algorithme principal

Calcule et affiche le volume d'un certain nombre de prismes à base triangulaire. Toutes les informations sont entrées par l'utilisateur.

### Lexique des fonctions

**fonction** volPrisme(**in** côté : réel, **in** hauteur : réel) : **ret** réel

Calcule le volume d'un prisme de côté et de hauteur donnés.

### Lexique des variables

<i>nbVol</i>	(entier)	nombre de volumes à calculer	INTERMÉDIAIRE
<i>i</i>	(entier)	compteur de boucle	INTERMÉDIAIRE
<i>hauteurPri</i>	(réel)	hauteur du prisme	INTERMÉDIAIRE
<i>côtéPri</i>	(réel)	côté du triangle formant la base	INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", volPrisme(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Exemple : algorithme de la fonction

**fonction** volPrisme(**in** côté : réel, **in** hauteur : réel) : **ret** réel

Calcule le volume d'un prisme à base triangulaire de côté et de hauteur donnés.

### Lexique local des variables

*hauteurTri* (réel) hauteur du triangle formant la base

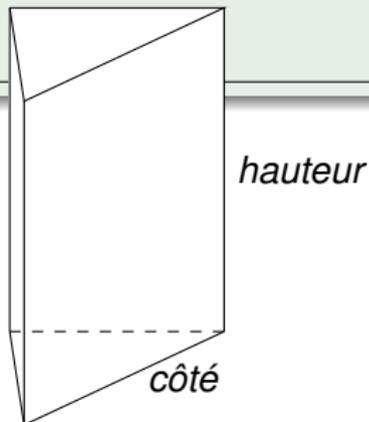
*surfTri* (réel) surface du triangle formant la base

### Algorithme de volPrisme

*hauteurTri* ← côté ×  $\sqrt{3}/2$

*surfTri* ← côté × *hauteurTri* / 2

**retourner** *surfTri* × hauteur



# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", *volPrisme*(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Entrées

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* de 1 à *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", volPrisme(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Entrées

2

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* de 1 à *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", volPrisme(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Entrées

2

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", volPrisme(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Entrées

2

10

20

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*côté*     *hauteur*     *retour de volPrisme*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", *volPrisme(côtéPri, hauteurPri)*

**fpour**

## Entrées

2  
10  
20

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*côté*     *hauteur*     *retour de volPrisme*

*hauteurTri*     *surfTri*

## Algorithme de volPrisme

*hauteurTri*  $\leftarrow$  *côté*  $\times \sqrt{3}/2$

*surfTri*  $\leftarrow$  *côté*  $\times$  *hauteurTri*/2

**retourner** *surfTri*  $\times$  *hauteur*

## Entrées

2  
10  
20

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

<i>nbVol</i>	<input type="text" value="2"/>	<i>i</i>	<input type="text" value="1"/>	<i>côtéPri</i>	<input type="text" value="10"/>	<i>hauteurPri</i>	<input type="text" value="20"/>
<i>côté</i>	<input type="text" value="10"/>	<i>hauteur</i>	<input type="text" value="20"/>	<i>retour de volPrisme</i>	<input "="" type="text" value="?"/>		
		<i>hauteurTri</i>	<input type="text" value="8,660"/>	<i>surfTri</i>	<input "="" type="text" value="?"/>		

## Algorithme de volPrisme

*hauteurTri* ←  $\text{côté} \times \sqrt{3}/2$

*surfTri* ←  $\text{côté} \times \text{hauteurTri}/2$

**retourner**  $\text{surfTri} \times \text{hauteur}$

## Entrées

2  
10  
20

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*côté*     *hauteur*     *retour de volPrisme*

*hauteurTri*

*surfTri*

## Algorithme de volPrisme

*hauteurTri*  $\leftarrow$  *côté*  $\times \sqrt{3}/2$

*surfTri*  $\leftarrow$  *côté*  $\times$  *hauteurTri*/2

**retourner** *surfTri*  $\times$  *hauteur*

## Entrées

2  
10  
20

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*côté*     *hauteur*     *retour de volPrisme*

*hauteurTri*     *surfTri*

## Algorithme de volPrisme

$hauteurTri \leftarrow côté \times \sqrt{3}/2$

$surfTri \leftarrow côté \times hauteurTri/2$

**retourner**  $surfTri \times hauteur$

## Entrées

2  
10  
20

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*retour de volPrisme*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

**écrire** "Le volume du prisme est ", *volPrisme*(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Entrées

2  
10  
20

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* de 1 à *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", *volPrisme(côtéPri, hauteurPri)*

**fpour**

## Entrées

2  
10  
20

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", volPrisme(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Entrées

...

30

40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*côté*     *hauteur*     *retour de volPrisme*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", *volPrisme(côtéPri, hauteurPri)*

**fpour**

## Entrées

...

30

40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

<i>nbVol</i>	<input type="text" value="2"/>	<i>i</i>	<input type="text" value="2"/>	<i>côtéPri</i>	<input type="text" value="30"/>	<i>hauteurPri</i>	<input type="text" value="40"/>
<i>côté</i>	<input type="text" value="30"/>	<i>hauteur</i>	<input type="text" value="40"/>	<i>retour de volPrisme</i>	<input type="text" value="?"/>		
		<i>hauteurTri</i>	<input type="text" value="?"/>		<i>surfTri</i>	<input type="text" value="?"/>	

## Algorithme de volPrisme

*hauteurTri* ←  $\text{côté} \times \sqrt{3}/2$

*surfTri* ←  $\text{côté} \times \text{hauteurTri}/2$

**retourner**  $\text{surfTri} \times \text{hauteur}$

## Entrées

...  
30  
40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

<i>nbVol</i>	<input type="text" value="2"/>	<i>i</i>	<input type="text" value="2"/>	<i>côtéPri</i>	<input type="text" value="30"/>	<i>hauteurPri</i>	<input type="text" value="40"/>
<i>côté</i>	<input type="text" value="30"/>	<i>hauteur</i>	<input type="text" value="40"/>	<i>retour de volPrisme</i>	<input type="text" value="?"/>		
		<i>hauteurTri</i>	<input type="text" value="25,981"/>	<i>surfTri</i>	<input type="text" value="?"/>		

## Algorithme de volPrisme

*hauteurTri* ←  $\text{côté} \times \sqrt{3}/2$

*surfTri* ←  $\text{côté} \times \text{hauteurTri}/2$

**retourner**  $\text{surfTri} \times \text{hauteur}$

## Entrées

...

30

40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

<i>nbVol</i>	<input type="text" value="2"/>	<i>i</i>	<input type="text" value="2"/>	<i>côtéPri</i>	<input type="text" value="30"/>	<i>hauteurPri</i>	<input type="text" value="40"/>
<i>côté</i>	<input type="text" value="30"/>	<i>hauteur</i>	<input type="text" value="40"/>	<i>retour de volPrisme</i>	<input type="text" value="?"/>		
		<i>hauteurTri</i>	<input type="text" value="25,981"/>	<i>surfTri</i>	<input type="text" value="389,715"/>		

## Algorithme de volPrisme

*hauteurTri* ←  $\text{côté} \times \sqrt{3}/2$

*surfTri* ←  $\text{côté} \times \text{hauteurTri}/2$

**retourner**  $\text{surfTri} \times \text{hauteur}$

## Entrées

...  
30  
40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*côté*     *hauteur*     *retour de volPrisme*

*hauteurTri*     *surfTri*

## Algorithme de volPrisme

*hauteurTri* ←  $\text{côté} \times \sqrt{3}/2$

*surfTri* ←  $\text{côté} \times \text{hauteurTri}/2$

**retourner** *surfTri* × *hauteur*

## Entrées

...

30

40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

*retour de volPrisme*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

**écrire** "Le volume du prisme est ", *volPrisme*(*côtéPri*, *hauteurPri*)

**fpour**

## Entrées

...

30

40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

Le volume du prisme est 15 588,600

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*nbVol*     *i*     *côtéPri*     *hauteurPri*

## Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* de 1 à *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", *volPrisme(côtéPri, hauteurPri)*

**fpour**

## Entrées

...

30

40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

Le volume du prisme est 15 588,600

# Déroulement de l'exemple

## Variables

### Algorithme principal

*nbVol* ← lire

**pour** *i* **de** 1 **à** *nbVol* **faire**

*côtéPri* ← lire

*hauteurPri* ← lire

    écrire "Le volume du prisme est ", *volPrisme(côtéPri, hauteurPri)*

**fpour**

## Entrées

...

30

40

## Sorties

Le volume du prisme est 866,000

Le volume du prisme est 15 588,600

# Fonction sans retour

## Exemple : algorithme principal

Dessine trois carrés d'étoiles de côté 1, 3 et 5.

### Lexique des fonctions

**fonction** dessineCarré(**in** côté : entier) : **vide**

Dessine un carré d'étoiles de côté donné.

### Lexique des variables

*i* (entier)    compteur de carrés

INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

**pour** *i* **de** 1 **à** 5 **par pas de 2 faire**

    | dessineCarré(*i*)

**fpour**

# Fonction sans retour

## Exemple : algorithme de la fonction

**fonction** dessineCarré(*in côté* : entier) : **vide**

Dessine un carré d'étoiles de côté donné.

### Lexique local des variables

*i* (entier)    compteur de lignes

*j* (entier)    compteur de colonnes

### Algorithme de dessineCarré

**pour** *i* de 1 à *côté* faire

**pour** *j* de 1 à *côté* faire

        écrire "\*"

**fpour**

        écrire "\n"

**fpour**

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

?

## Sorties

---

### Algorithme principal

**pour** *i* de 1 à 5 par pas de 2 **faire**

    | dessineCarré(*i*)

**fpour**

---

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

1

## Sorties

---

### Algorithme principal

**pour *i* de 1 à 5 par pas de 2 faire**

| dessineCarré(*i*)

**fpour**

---

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 1

*côté* 1

## Sorties

---

### Algorithme principal

```
pour i de 1 à 5 par pas de 2 faire  
| dessineCarré(i)  
fpour
```

---

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

### Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
  pour j de 1 à côté faire
    | écrire "*"
  fpour
  | écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*       *j*

## Sorties

### Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
|   pour j de 1 à côté faire
|   |   écrire "*"
|   fpour
|   écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

\*

## Algorithme de dessineCarré

**pour** *i* de 1 à *côté* faire

**pour** *j* de 1 à *côté* faire

        | écrire "\*"

**fpour**

        écrire "\n"

**fpour**

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

\*

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
|   pour j de 1 à côté faire
|   |   écrire "*"
|   fpour
|   écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 1

*côté* 1

*i* 2

*j* 2

## Sorties

\*

## Algorithme de dessineCarré

**pour** *i* de 1 à *côté* faire

**pour** *j* de 1 à *côté* faire

        | écrire "\*"

**fpour**

        | écrire "\n"

**fpour**

// Instruction **retourner** implicite.

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

1

## Sorties

\*

---

### Algorithme principal

**pour** *i* de 1 à 5 par pas de 2 **faire**

    | **dessineCarré**(*i*)

**fpour**

---

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

3

## Sorties

\*

---

### Algorithme principal

**pour *i* de 1 à 5 par pas de 2 faire**

| dessineCarré(*i*)

**fpour**

---

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 3

*côté* 3

## Sorties

\*

---

### Algorithme principal

**pour** *i* de 1 à 5 par pas de 2 **faire**

    | **dessineCarré**(*i*)

**fpour**

---

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

\*

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
  pour j de 1 à côté faire
    | écrire "*"
  fpour
  | écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

\*

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
|   pour j de 1 à côté faire
|   |   écrire "*"
|   fpour
|   écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 3

*côté* 3

*i* 1

*j* 4

## Sorties

\*  
\*\*\*

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
  pour j de 1 à côté faire
    écrire "*"
  fpour
  écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 3

*côté* 3

*i* 2

*j* 4

## Sorties

```
*  
***
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
  | pour j de 1 à côté faire  
  | | écrire "*"   
  | fpour  
  | écrire "\n"  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 3

*côté* 3

*i* 2

*j* 4

## Sorties

```
*  
***  
***
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
| pour j de 1 à côté faire  
| | écrire "*" fpour  
| | écrire "\n" fpour  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 3

*côté* 3

*i* 3

*j* 4

## Sorties

```
*  
***  
***
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
  | pour j de 1 à côté faire  
  | | écrire "*"   
  | fpour  
  | écrire "\n"  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*
***
***
***
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
  | pour j de 1 à côté faire
  | | écrire "*"
  | fpour
  | écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 3

*côté* 3

*i* 4

*j* 4

## Sorties

```
*  
***  
***  
***
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
    pour j de 1 à côté faire  
        | écrire "*"   
    fpour  
    écrire "\n"  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 3

*côté* 3

*i* 4

*j* 4

## Sorties

```
*  
***  
***  
***
```

## Algorithme de dessineCarré

**pour** *i* de 1 à *côté* faire

**pour** *j* de 1 à *côté* faire

        | écrire "\*"

**fpour**

        écrire "\n"

**fpour**

// Instruction **retourner** implicite.

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

3

## Sorties

```
*  
***  
***  
***
```

---

## Algorithme principal

**pour** *i* de 1 à 5 par pas de 2 **faire**

    | **dessineCarré**(*i*)

**fpour**

---

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

5

## Sorties

```
*  
***  
***  
***
```

## Algorithme principal

**pour *i* de 1 à 5 par pas de 2 faire**

| dessineCarré(*i*)

**fpour**

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i* 5

*côté* 5

## Sorties

```
*  
***  
***  
***
```

## Algorithme principal

```
pour i de 1 à 5 par pas de 2 faire  
| dessineCarré(i)  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*  
***  
***  
***
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
|   pour j de 1 à côté faire  
|   |   écrire "*"   
|   fpour  
|   écrire "\n"  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*  
***  
***  
***
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
|   pour j de 1 à côté faire  
|   |   écrire "*"   
|   fpour  
|   écrire "\n"  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*  
***  
***  
***  
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
  | pour j de 1 à côté faire  
  | | écrire "*" fpour  
  | écrire "\n" fpour  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*  
***  
***  
***  
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
    pour j de 1 à côté faire  
        | écrire "*"   
    fpour  
    écrire "\n"  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*
***
***
***
*****
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
  pour j de 1 à côté faire
    écrire "*"
  fpour
  écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*  
***  
***  
***  
*****  
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire  
  | pour j de 1 à côté faire  
  | | écrire "*"   
  | fpour  
  | écrire "\n"  
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*
***
***
***
*****
*****
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
  pour j de 1 à côté faire
    écrire "*"
  fpour
  écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*
***
***
***
*****
*****
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
|   pour j de 1 à côté faire
|   |   écrire "*"
|   fpour
|   écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```

*
***
***
***
*****
*****
*****
*****

```

## Algorithme de dessineCarré

```

pour i de 1 à côté faire
  pour j de 1 à côté faire
    écrire "*"
  fpour
  écrire "\n"
fpour

```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*
***
***
***
*****
*****
*****
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

```
pour i de 1 à côté faire
  pour j de 1 à côté faire
    | écrire "*"
  fpour
  écrire "\n"
fpour
```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```

*
***
***
***
*****
*****
*****
*****
*****
*****

```

## Algorithme de dessineCarré

```

pour i de 1 à côté faire
    pour j de 1 à côté faire
        écrire "*"
    fpour
    écrire "\n"
fpour

```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```

*
***
***
***
*****
*****
*****
*****
*****

```

## Algorithme de dessineCarré

```

pour i de 1 à côté faire
  | pour j de 1 à côté faire
  | | écrire "*"
  | fpour
  | | écrire "\n"
fpour

```

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

*côté*

*i*

*j*

## Sorties

```
*
***
***
***
*****
*****
*****
*****
*****
```

## Algorithme de dessineCarré

**pour** *i* de 1 à *côté* faire

**pour** *j* de 1 à *côté* faire

        | écrire "\*"

**fpour**

        écrire "\n"

**fpour**

// Instruction **retourner** implicite.

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

5

## Sorties

```
*  
***  
***  
***  
*****  
*****  
*****  
*****  
*****
```

## Algorithme principal

**pour** *i* de 1 à 5 par pas de 2 **faire**

    | **dessineCarré**(*i*)

**fpour**

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

*i*

## Sorties

```
*
***
***
***
*****
*****
*****
*****
*****
```

## Algorithme principal

**pour *i* de 1 à 5 par pas de 2 faire**

| dessineCarré(*i*)

**fpour**

# Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

## Variables

## Sorties

```
*  
***  
***  
***  
*****  
*****  
*****  
*****  
*****
```

---

## Algorithme principal

```
pour  $i$  de 1 à 5 par pas de 2 faire  
| dessineCarré( $i$ )  
fpour
```

---

# Paramètres **out**

- Le mécanisme de retour de fonction ne permet de retourner qu'un seul résultat.
- Pour retourner plusieurs résultats, on peut utiliser les paramètres de mode **out**.
- Les résultats sont alors retournés *via* **les variables** passées en paramètres.

## Exemple : conversion heures/minutes/secondes

```
fonction hms(in durée : entier,  
             out heures : entier, out minutes : entier, out secondes : entier) : vide  
    Convertit une durée exprimée en secondes en heures, minutes, secondes.
```

### Algorithme de hms

```
heures ← durée/3600  
minutes ← (durée mod 3600)/60  
secondes ← durée mod 60
```

# Paramètres **out**

## Exemple : algorithme principal

### Lexique des fonctions

**fonction** `hms`(**in** *durée* : entier,  
                   **out** *heures* : entier, **out** *minutes* : entier, **out** *secondes* : entier) : **vide**

Convertit une durée exprimée en secondes en heures, minutes, secondes.

### Lexique des variables

<i>d</i>	(entier)	une durée en secondes	INTERMÉDIAIRE
<i>h</i>	(entier)	le nombre d'heures	INTERMÉDIAIRE
<i>m</i>	(entier)	le nombre de minutes	INTERMÉDIAIRE
<i>s</i>	(entier)	le nombre de secondes	INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

`d` ← 12345

`hms`(`d`, `h`, `m`, `s`)

écrire `d`, “secondes =”, `h`, “heures”, `m`, “minutes”, `s`, “secondes”

# Déroulement de l'exemple

## Variables

$d$

$h$

$m$

$s$

---

```
fonction hms(in durée : entier,  
             out heures : entier, out minutes : entier, out secondes : entier) : vide
```

---

## Algorithme principal

$d \leftarrow 12345$

$\text{hms}(d, h, m, s)$

écrire  $d$ , "secondes =",  $h$ , "heures",  $m$ , "minutes",  $s$ , "secondes"

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d*

*h*

*m*

*s*

---

**fonction** hms(*in* *durée* : entier,  
*out* *heures* : entier, *out* *minutes* : entier, *out* *secondes* : entier) : **vide**

---

## Algorithme principal

*d* ← 12345

hms(*d*, *h*, *m*, *s*)

écrire *d*, "secondes =", *h*, "heures", *m*, "minutes", *s*, "secondes"

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* ?

*m* ?

*s* ?

*durée* 12345

*heures* [ ]

*minutes* [ ]

*secondes* [ ]

---

**fonction** hms(*in durée* : entier,  
                  *out heures* : entier, *out minutes* : entier, *out secondes* : entier) : **vide**

---

## Algorithme principal

$d \leftarrow 12345$

**hms**(*d*, *h*, *m*, *s*)

écrire *d*, "secondes =", *h*, "heures", *m*, "minutes", *s*, "secondes"

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* ?

*m* ?

*s* ?

*durée* 12345

*heures*

*minutes*

*secondes*

---

```
fonction hms(in durée : entier,  
              out heures : entier, out minutes : entier, out secondes : entier) : vide
```

---

## Algorithme de hms

*heures* ← *durée*/3600

*minutes* ← (*durée* mod 3600)/60

*secondes* ← *durée* mod 60

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* 3

*m* ?

*s* ?

*durée* 12345

*heures*

*minutes*

*secondes*

---

**fonction** hms(*in durée* : entier,  
                   *out heures* : entier, *out minutes* : entier, *out secondes* : entier) : **vide**

---

## Algorithme de hms

*heures* ← *durée*/3600

*minutes* ← (*durée* mod 3600)/60

*secondes* ← *durée* mod 60

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* 3

*m* 25

*s* ?

*durée* 12345

*heures* [ ]

*minutes* [ ]

*secondes* [ ]

---

**fonction** hms(**in** *durée* : entier,  
**out** *heures* : entier, **out** *minutes* : entier, **out** *secondes* : entier) : **vide**

---

## Algorithme de hms

*heures* ← *durée*/3600

*minutes* ← (*durée* mod 3600)/60

*secondes* ← *durée* mod 60

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* 3

*m* 25

*s* 45

*durée* 12345

*heures* [ ]

*minutes* [ ]

*secondes* [ ]

---

```
fonction hms(in durée : entier,  
              out heures : entier, out minutes : entier, out secondes : entier) : vide
```

---

## Algorithme de hms

*heures* ← *durée*/3600

*minutes* ← (*durée* mod 3600)/60

*secondes* ← *durée* mod 60

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* 3

*m* 25

*s* 45

*durée* 12345

*heures* [ ]

*minutes* [ ]

*secondes* [ ]

---

**fonction** hms(**in** *durée* : entier,  
                   **out** *heures* : entier, **out** *minutes* : entier, **out** *secondes* : entier) : **vide**

---

## Algorithme de hms

*heures* ← *durée*/3600

*minutes* ← (*durée* mod 3600)/60

*secondes* ← *durée* mod 60

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* 3

*m* 25

*s* 45

---

```
fonction hms(in durée : entier,  
             out heures : entier, out minutes : entier, out secondes : entier) : vide
```

---

## Algorithme principal

*d* ← 12345

**hms**(*d*, *h*, *m*, *s*)

écrire *d*, "secondes =", *h*, "heures", *m*, "minutes", *s*, "secondes"

---

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

*d* 12345

*h* 3

*m* 25

*s* 45

---

```
fonction hms(in durée : entier,  
              out heures : entier, out minutes : entier, out secondes : entier) : vide
```

---

## Algorithme principal

```
d ← 12345
```

```
hms(d, h, m, s)
```

```
écrire d, "secondes =", h, "heures", m, "minutes", s, "secondes"
```

---

## Sorties

```
12345 secondes = 3 heures 25 minutes 45 secondes
```

# Déroulement de l'exemple

## Variables

---

```
fonction hms(in durée : entier,  
             out heures : entier, out minutes : entier, out secondes : entier) : vide
```

---

## Algorithme principal

```
d ← 12345  
hms(d, h, m, s)  
écrire d, "secondes =", h, "heures", m, "minutes", s, "secondes"
```

---

## Sorties

```
12345 secondes = 3 heures 25 minutes 45 secondes
```

# Paramètres **in-out**

- Lorsque les paramètres fournissent des données à la fonction, et servent également à retourner des résultats, il sont de mode **in-out**.
- Il faut, dans ce cas aussi, fournir **des variables** pour les paramètres.

## Exemple : échange de deux valeurs

**fonction** échanger(**in-out** *a* : entier, **in-out** *b* : entier) : **vide**

Échange les valeurs des deux paramètres.

### Lexique local des variables

*c* (entier) variable d'échange

### Algorithme de échanger

$c \leftarrow a$

$a \leftarrow b$

$b \leftarrow c$

# Paramètres in-out

## Exemple : algorithme principal

### Lexique des fonctions

**fonction** échanger(**in-out**  $a$  : entier, **in-out**  $b$  : entier) : **vide**

Échange les valeurs des deux paramètres.

### Lexique des variables

$x$  (entier) une première variable

INTERMÉDIAIRE

$y$  (entier) une deuxième variable

INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

$x \leftarrow 123$

$y \leftarrow 456$

écrire "avant :  $x =$ ",  $x$ , " $y =$ ",  $y$

échanger( $x, y$ )

écrire "après :  $x =$ ",  $x$ , " $y =$ ",  $y$

# Déroulement de l'exemple

## Variables

 $x$  $y$ 

---

## Algorithme principal

 $x \leftarrow 123$  $y \leftarrow 456$ écrire "avant :  $x =$ ",  $x$ , "et  $y =$ ",  $y$ échanger( $x, y$ )écrire "après :  $x =$ ",  $x$ , "et  $y =$ ",  $y$ 

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

x 123

y 456

---

## Algorithme principal

$x \leftarrow 123$

$y \leftarrow 456$

écrire "avant : x =", x, "et y =", y

échanger(x, y)

écrire "après : x =", x, "et y =", y

## Sorties

# Déroulement de l'exemple

## Variables

$x$  123

$y$  456

---

## Algorithme principal

$x \leftarrow 123$

$y \leftarrow 456$

écrire "avant :  $x =$ ",  $x$ , "et  $y =$ ",  $y$

échanger( $x, y$ )

écrire "après :  $x =$ ",  $x$ , "et  $y =$ ",  $y$

## Sorties

avant :  $x = 123$  et  $y = 456$

# Déroulement de l'exemple

## Variables

$x$  123

$y$  456

$a$   

$b$   

## Algorithme principal

$x \leftarrow 123$

$y \leftarrow 456$

écrire "avant :  $x =$ ",  $x$ , "et  $y =$ ",  $y$

**échanger( $x, y$ )**

écrire "après :  $x =$ ",  $x$ , "et  $y =$ ",  $y$

## Sorties

avant :  $x = 123$  et  $y = 456$

# Déroulement de l'exemple

## Variables

$x$  123

$y$  456

$a$   

$b$   

$c$  ?

---

## Algorithme de échanger

$c \leftarrow a$

$a \leftarrow b$

$b \leftarrow c$

---

## Sorties

avant :  $x = 123$  et  $y = 456$

# Déroulement de l'exemple

## Variables

x 123

y 456

a  

b  

c 123

---

## Algorithme de échanger

*c* ← *a*

*a* ← *b*

*b* ← *c*

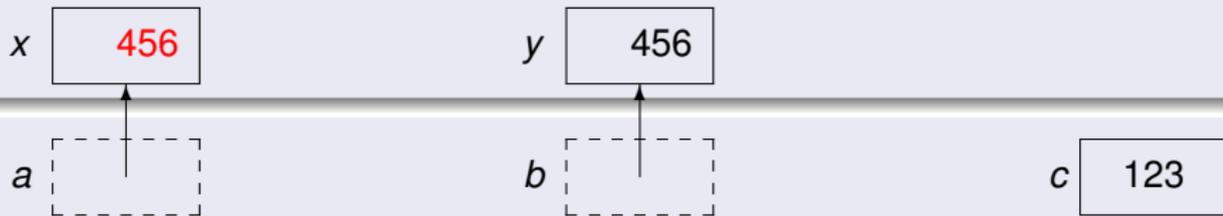
---

## Sorties

avant : x = 123 et y = 456

# Déroulement de l'exemple

## Variables



## Algorithme de échanger

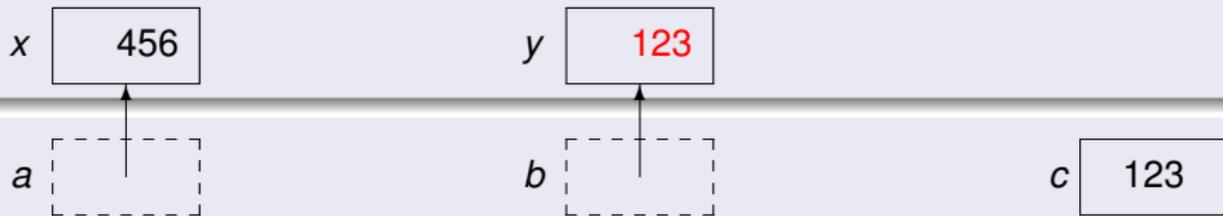
```
c ← a  
a ← b  
b ← c
```

## Sorties

avant :  $x = 123$  et  $y = 456$

# Déroulement de l'exemple

## Variables



## Algorithme de échanger

```
 $c \leftarrow a$   
 $a \leftarrow b$   
 $b \leftarrow c$ 
```

## Sorties

avant :  $x = 123$  et  $y = 456$

# Déroulement de l'exemple

## Variables

$x$  456

$y$  123

$a$

$b$

$c$  123

---

## Algorithme de échanger

$c \leftarrow a$

$a \leftarrow b$

$b \leftarrow c$

---

## Sorties

avant :  $x = 123$  et  $y = 456$

# Déroulement de l'exemple

## Variables

x 456

y 123

---

## Algorithme principal

$x \leftarrow 123$

$y \leftarrow 456$

écrire "avant : x =",  $x$ , "et y =",  $y$

**échanger( $x, y$ )**

écrire "après : x =",  $x$ , "et y =",  $y$

## Sorties

avant : x = 123 et y = 456

# Déroulement de l'exemple

## Variables

x 456

y 123

---

## Algorithme principal

$x \leftarrow 123$

$y \leftarrow 456$

écrire "avant : x =", x, "et y =", y

échanger(x, y)

écrire "après : x =", x, "et y =", y

## Sorties

avant : x = 123 et y = 456

après : x = 456 et y = 123

# Déroulement de l'exemple

## Variables

---

### Algorithme principal

$x \leftarrow 123$

$y \leftarrow 456$

écrire "avant : x =",  $x$ , "et y =",  $y$

échanger( $x, y$ )

écrire "après : x =",  $x$ , "et y =",  $y$

## Sorties

avant :  $x = 123$  et  $y = 456$

après :  $x = 456$  et  $y = 123$

# Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithme
- 5 Lexique des constantes
- 6 Structures conditionnelles
- 7 Structures itératives
- 8 Fonctions
- 9 Fonctions récursives**

# Fonctions récursives

- Construire la solution d'un problème en utilisant la solution du *même* problème dans un contexte *différent* (plus simple).
- La suite des contextes doit tendre vers une solution directe (*cas terminal*).
- Les fonctions récursives sont adaptées à une certaine classe de problèmes.
- Exemple : la factorielle

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ n \times (n-1)! & \text{sinon.} \end{cases}$$

# Exemple

## Exemple : factorielle

**fonction** factorielle(**in**  $n$  : entier) : **ret** entier

Calcule la factorielle de  $n$ , positif ou nul.

### Lexique local des variables

*résultat* (entier) résultat de la fonction

### Algorithme de factorielle

**si**  $n = 0$  **alors**

|  $\text{résultat} \leftarrow 1$

**sinon**

|  $\text{résultat} \leftarrow n \times \text{factorielle}(n - 1)$

**fsi**

**retourner**  $\text{résultat}$

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$
  - $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$
- 

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$   

- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$   

- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$   

- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$   

- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$   

- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1)$

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0)$

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0)$   
    ↓
- $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$  (fin de la récursion)

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$   
↙
- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$   
↙
- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$   
↙
- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1)$   
↙
- $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0)$   
↙
- $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$  (fin de la récursion)

Appels  
récursifs ↘

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$

- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$

- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$

- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1)$

- $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0)$

- $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$  (fin de la récursion) ..... 1

Appels  
récursifs

# Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$

- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$

- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$

- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1)$

- $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0) \dots\dots\dots 1 \times 1 = 1$

- $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$  (fin de la récursion)  $\dots\dots\dots 1$

Appels  
récursifs

## Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$

- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$

- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$

- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1) \dots\dots\dots 2 \times 1 = 2$

- $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0) \dots\dots\dots 1 \times 1 = 1$

- $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$  (fin de la récursion)  $\dots\dots\dots 1$

Appels  
récursifs

## Exemple d'exécution

- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$

- $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$

- $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2) \dots\dots\dots 3 \times 2 = 6$

- $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1) \dots\dots\dots 2 \times 1 = 2$

- $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0) \dots\dots\dots 1 \times 1 = 1$

- $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$  (fin de la récursion)  $\dots\dots\dots 1$

Appels  
récursifs

# Exemple d'exécution

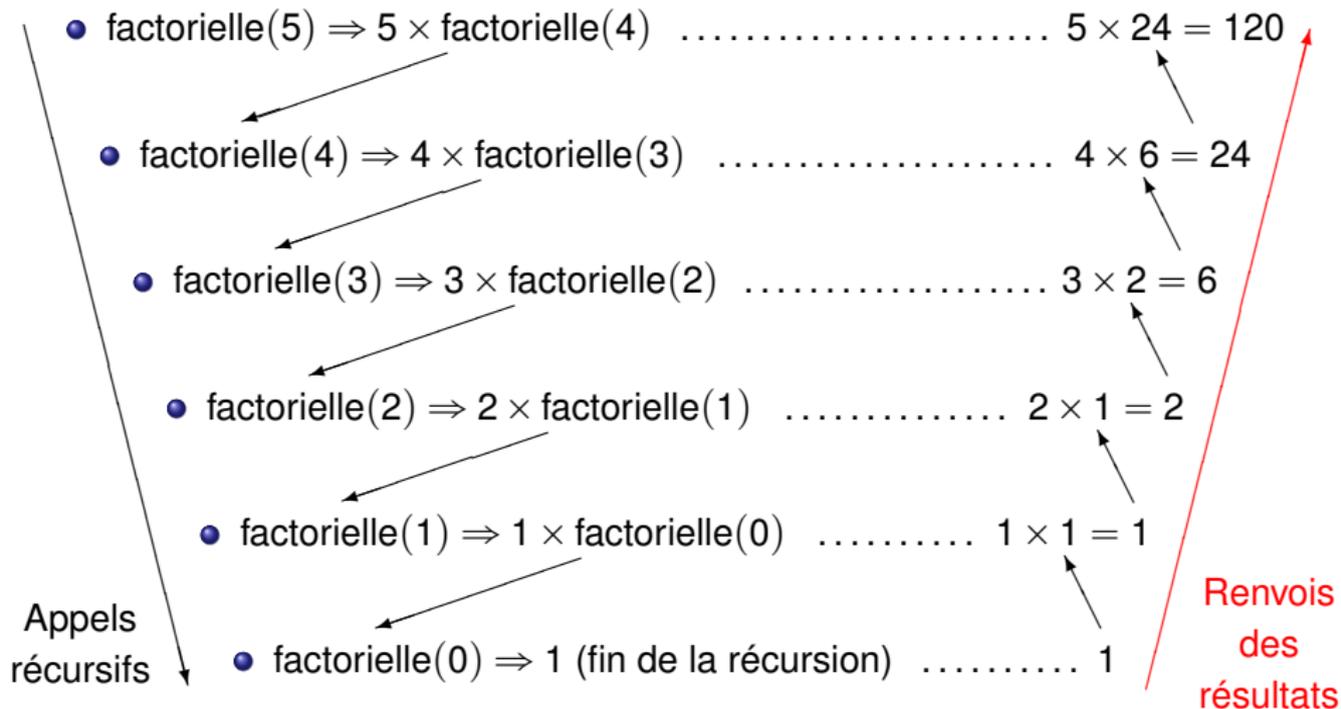
- factorielle(5)  $\Rightarrow 5 \times$  factorielle(4)
- factorielle(4)  $\Rightarrow 4 \times$  factorielle(3) .....  $4 \times 6 = 24$
- factorielle(3)  $\Rightarrow 3 \times$  factorielle(2) .....  $3 \times 2 = 6$
- factorielle(2)  $\Rightarrow 2 \times$  factorielle(1) .....  $2 \times 1 = 2$
- factorielle(1)  $\Rightarrow 1 \times$  factorielle(0) .....  $1 \times 1 = 1$
- factorielle(0)  $\Rightarrow 1$  (fin de la récursion) ..... 1

Appels  
récursifs

## Exemple d'exécution

- factorielle(5)  $\Rightarrow 5 \times$  factorielle(4) .....  $5 \times 24 = 120$
  - factorielle(4)  $\Rightarrow 4 \times$  factorielle(3) .....  $4 \times 6 = 24$
  - factorielle(3)  $\Rightarrow 3 \times$  factorielle(2) .....  $3 \times 2 = 6$
  - factorielle(2)  $\Rightarrow 2 \times$  factorielle(1) .....  $2 \times 1 = 2$
  - factorielle(1)  $\Rightarrow 1 \times$  factorielle(0) .....  $1 \times 1 = 1$
  - factorielle(0)  $\Rightarrow 1$  (fin de la récursion) ..... 1
- Appels récursifs
-

## Exemple d'exécution



# Caractéristiques des fonction récursives

- Une fonction récursive *valide* doit contenir :
  - *au moins* un appel à elle-même avec des *paramètres différents* ;
  - *au moins* un cas où elle ne s'appelle pas ;

⇒ *au moins* une conditionnelle pour séparer ces différents cas.
- On dit que la récursivité est *terminale* lorsque l'appel récursif est la *dernière instruction* réalisée lors de l'appel courant.
- S'il y a des traitements *après* l'appel récursif, on a une récursivité *non terminale*.

# Deux exemples...

## Exemple 1 : litÉcritOrdo

**fonction** litÉcritOrdo(**in** *nb* : entier) : **vide**

Lit, puis écrit dans le même ordre, *nb* nombres entiers.

### Lexique local des variables

*valeur* (entier) valeur lue

### Algorithme de litÉcritOrdo

**si** *nb* > 0 **alors**

*valeur* ← lire

    écrire *valeur*

    litÉcritOrdo(*nb* - 1)

**fsi**

# Deux exemples...

## Exemple 1 : litÉcritOrdo

**fonction** litÉcritOrdo(**in** *nb* : entier) : **vide**

Lit, puis écrit dans le même ordre, *nb* nombres entiers.

**Lexique local des variables**

*valeur* (entier) valeur lue

**Algorithme de litÉcritOrdo**

**si** *nb* > 0 **alors**

*valeur* ← lire

    écrire *valeur*

    litÉcritOrdo(*nb* - 1)

**fsi**

- La récursivité est terminale.

# Deux exemples

## Exemple 2 : litÉcritInv

**fonction** litÉcritInv(**in** *nb* : entier) : **vide**

Lit, puis écrit dans l'ordre inverse, *nb* nombres entiers.

**Lexique local des variables**

*valeur* (entier) valeur lue

**Algorithme de litÉcritInv**

**si** *nb* > 0 **alors**

*valeur* ← lire

    litÉcritInv(*nb* − 1)

    écrire *valeur*

**fsi**

# Deux exemples

## Exemple 2 : litÉcritInv

**fonction** litÉcritInv(**in**  $nb$  : entier) : **vide**

Lit, puis écrit dans l'ordre inverse,  $nb$  nombres entiers.

**Lexique local des variables**

*valeur* (entier) valeur lue

**Algorithme de litÉcritInv**

**si**  $nb > 0$  **alors**

*valeur*  $\leftarrow$  lire

    litÉcritInv( $nb - 1$ )

    écrire *valeur*

**fsi**

- La récursivité n'est pas terminale.

## Autre exemple

- Calcul du coefficient binomial  $C_n^k$  :

$$C_n^k = \begin{cases} 0 & \text{si } k > n \\ 1 & \text{si } k = 0 \text{ ou } k = n \\ C_{n-1}^{k-1} + C_{n-1}^k & \text{sinon} \end{cases}$$

### Calcul de $C_n^k$

**fonction** cnk(**in**  $n$  : entier, **in**  $k$  : entier) : **ret** entier

#### Algorithme de cnk

**si**  $k > n$  **alors**

**retourner** 0

**sinon si**  $k = 0 \vee k = n$  **alors**

**retourner** 1

**sinon**

**retourner** cnk( $n - 1, k - 1$ ) + cnk( $n - 1, k$ )

**fsi**

# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$

# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$



$\text{cnk}(3, 1)$

# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$



$\text{cnk}(3, 1)$



$\text{cnk}(2, 0)$

# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$



$\text{cnk}(3, 1)$



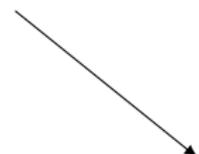
$\text{cnk}(2, 0)$  1

# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$



$\text{cnk}(3, 1)$



$\text{cnk}(2, 0)$  1

$\text{cnk}(2, 1)$

# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

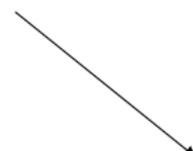
$\text{cnk}(4, 2)$



$\text{cnk}(3, 1)$



$\text{cnk}(2, 0)$  1



$\text{cnk}(2, 1)$



$\text{cnk}(1, 0)$

# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

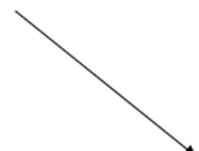
$\text{cnk}(4, 2)$



$\text{cnk}(3, 1)$



$\text{cnk}(2, 0)$  1

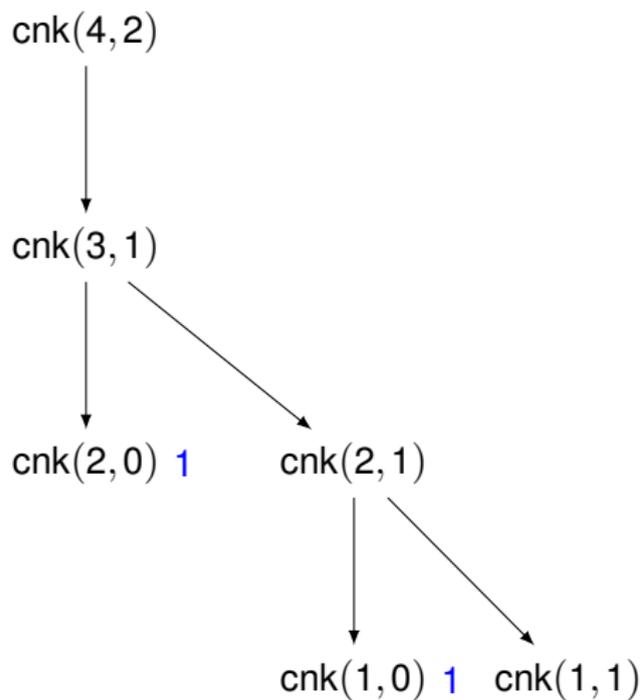


$\text{cnk}(2, 1)$

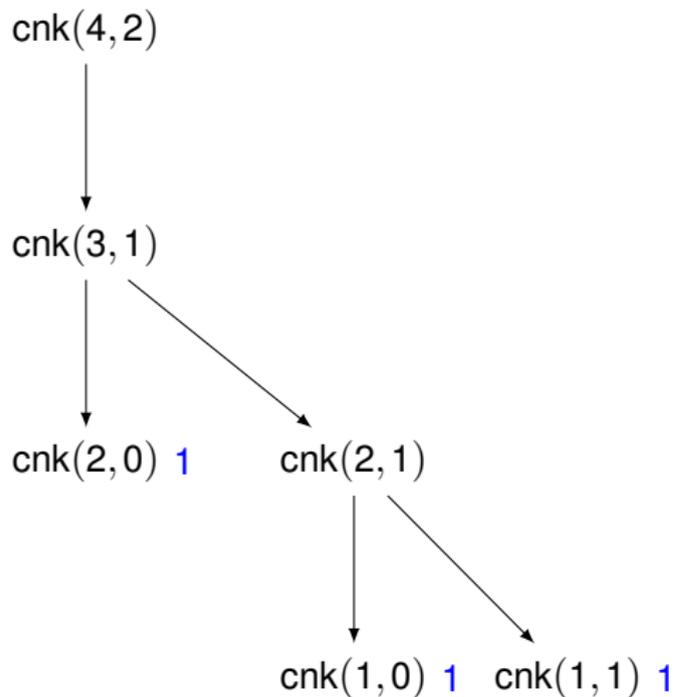


$\text{cnk}(1, 0)$  1

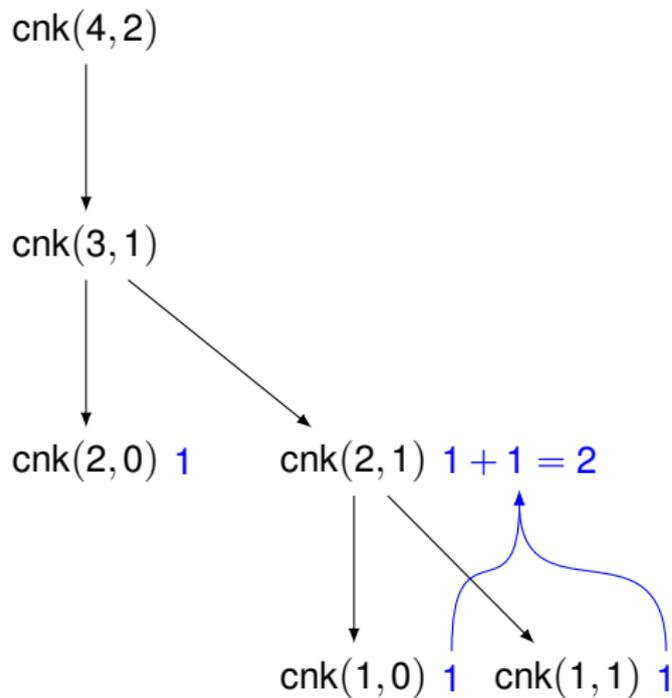
# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

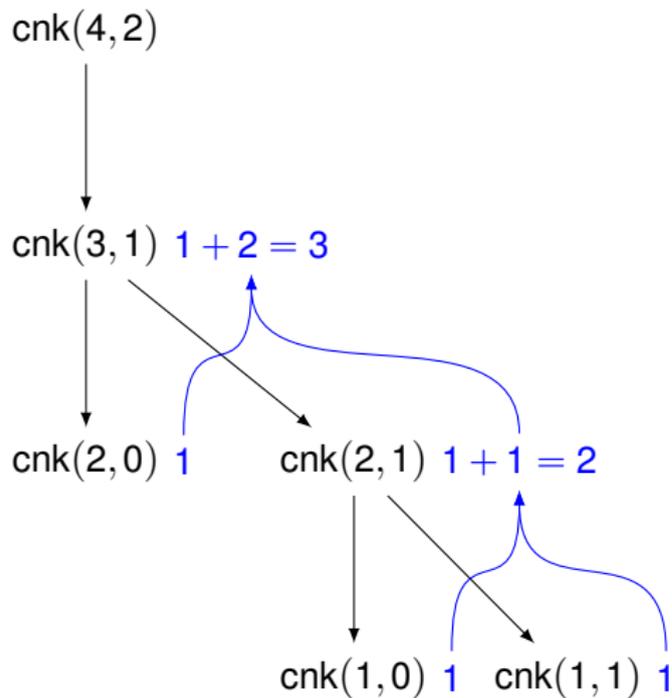


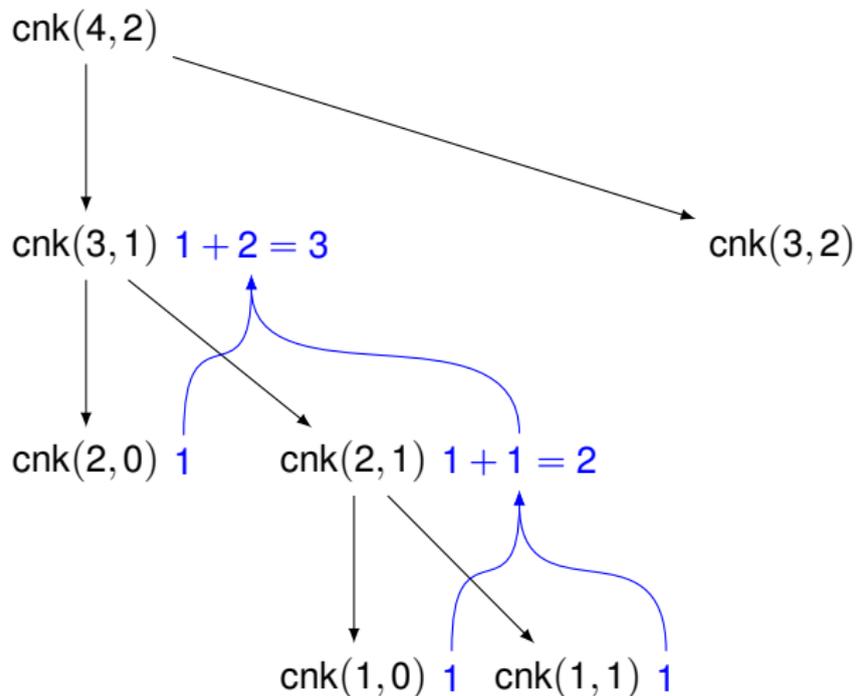
# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

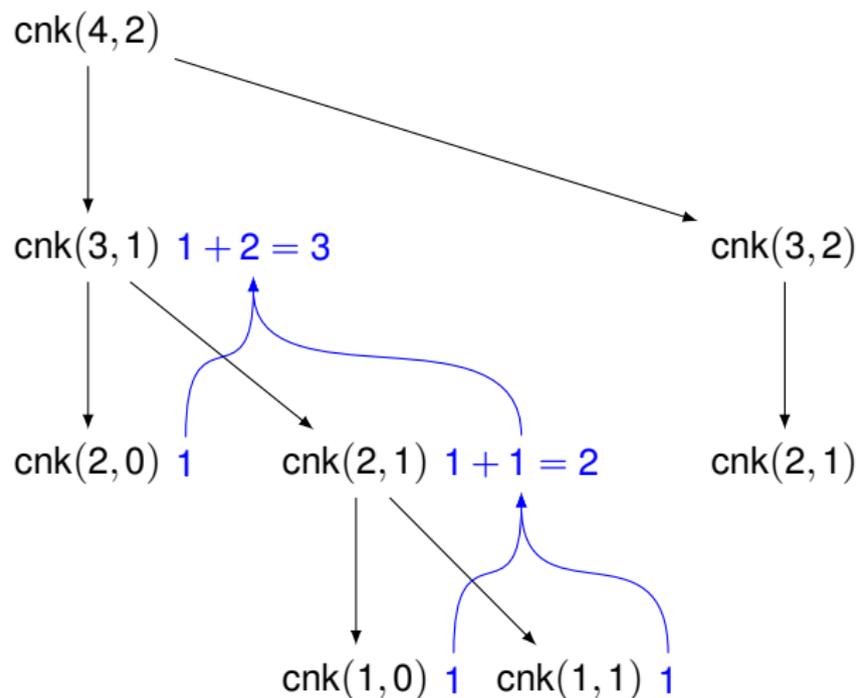


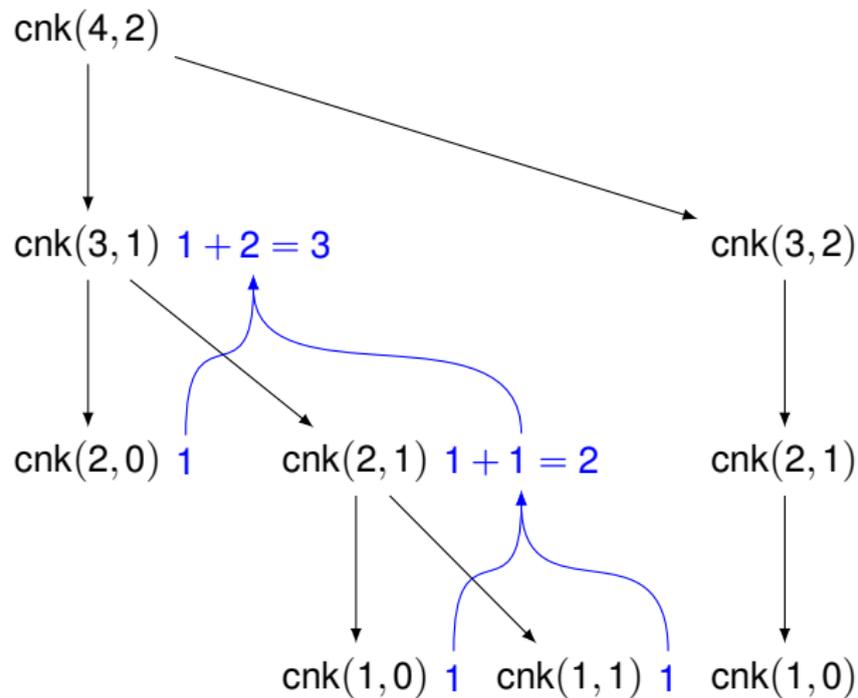
# Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

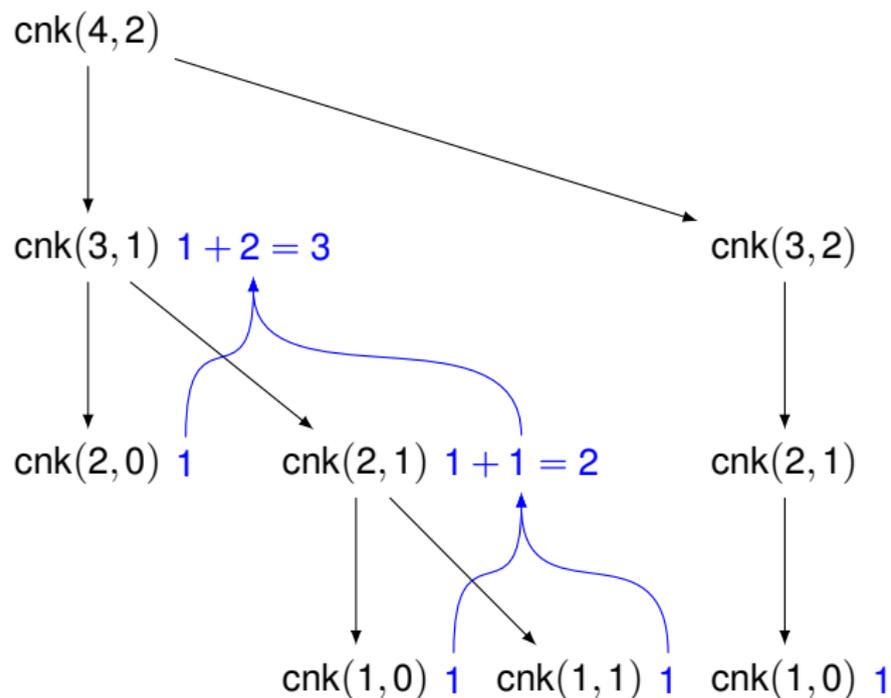


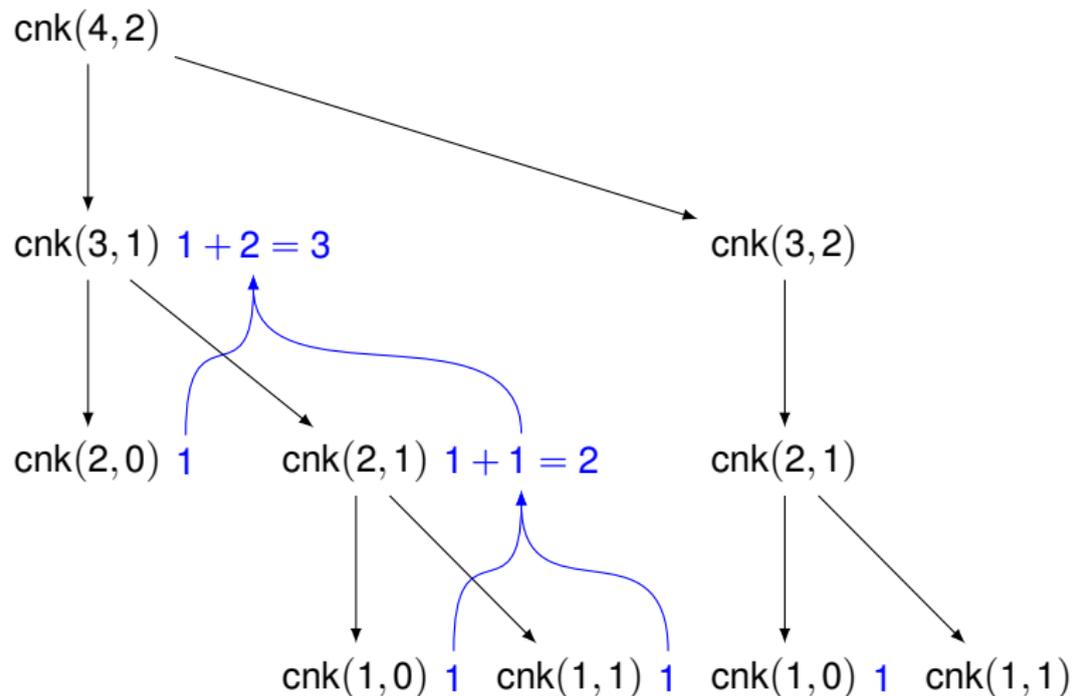
Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

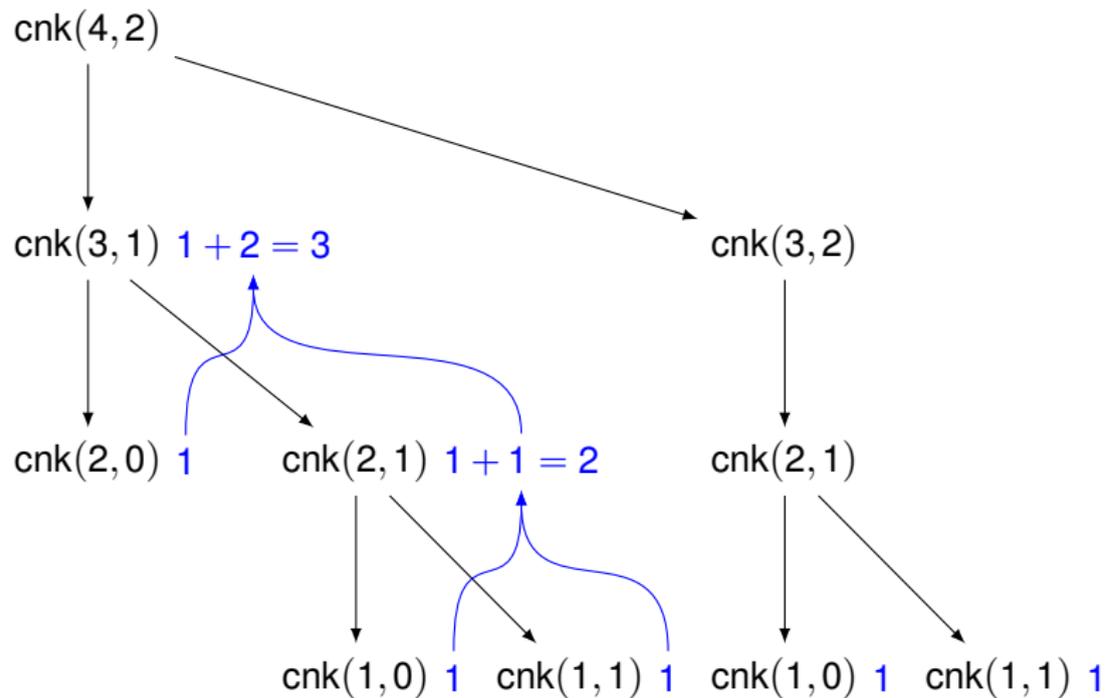
Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

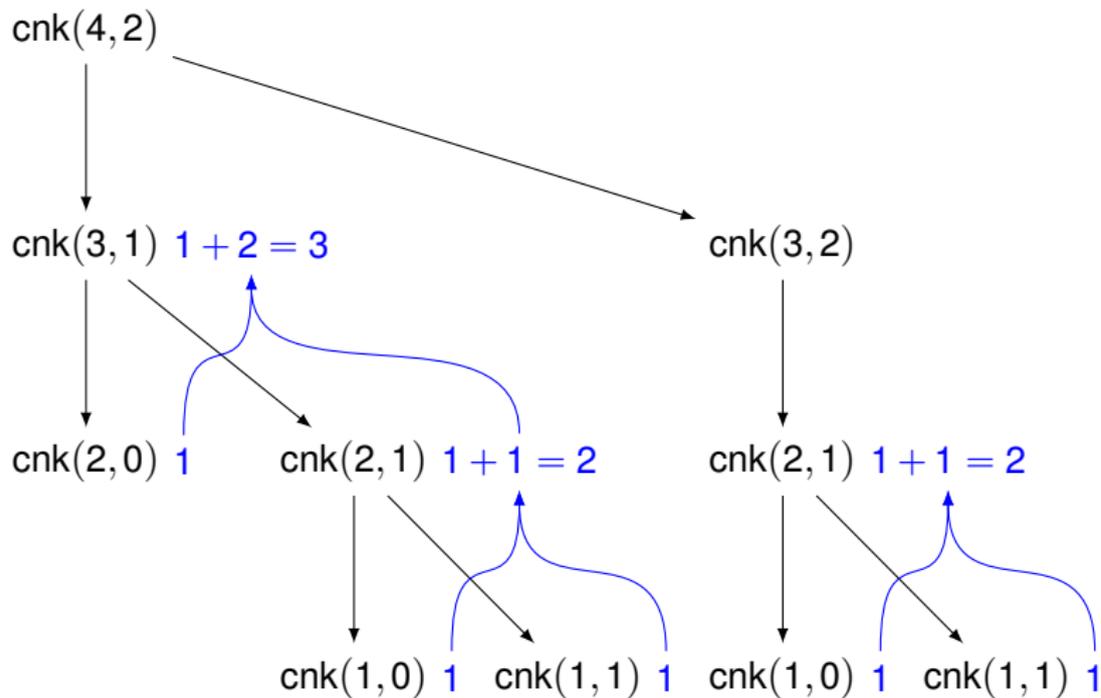
Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

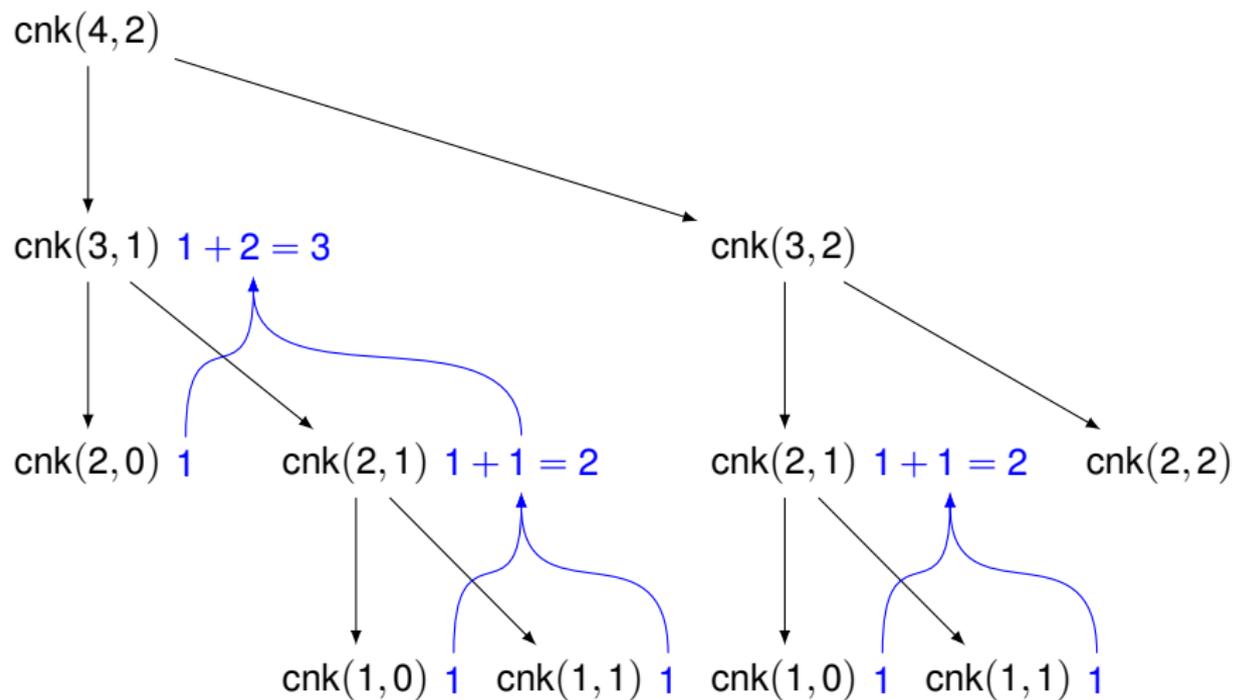
Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

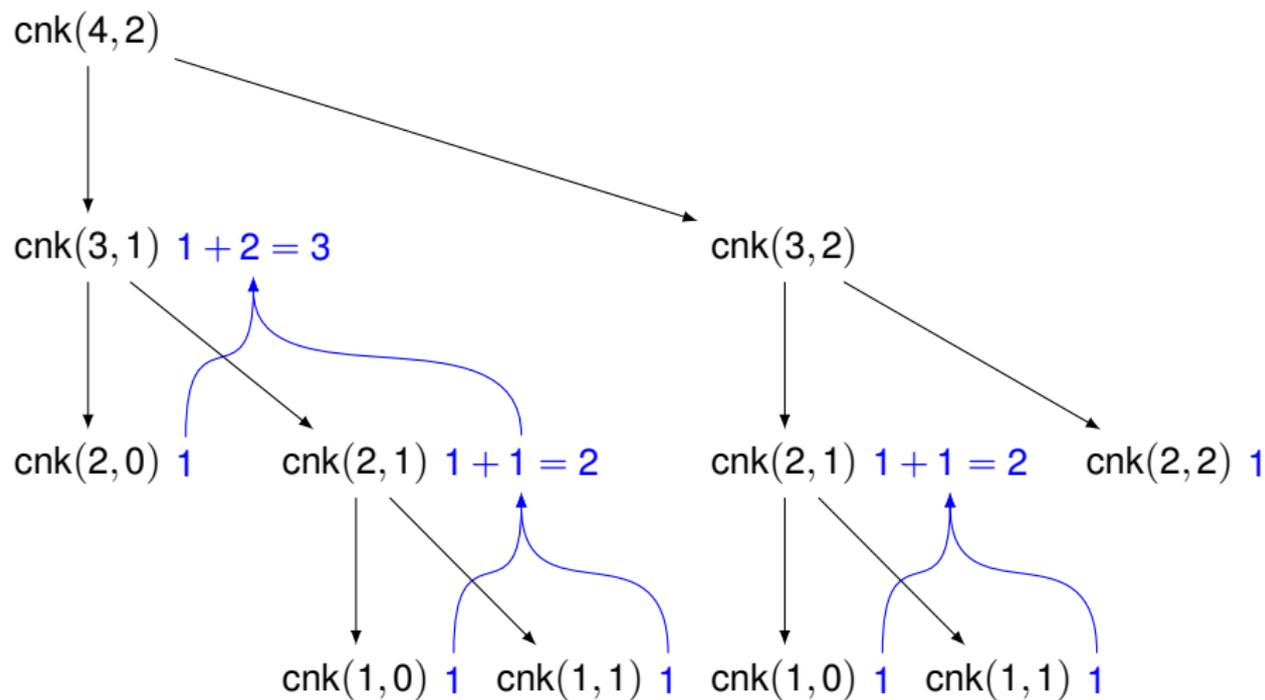
Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

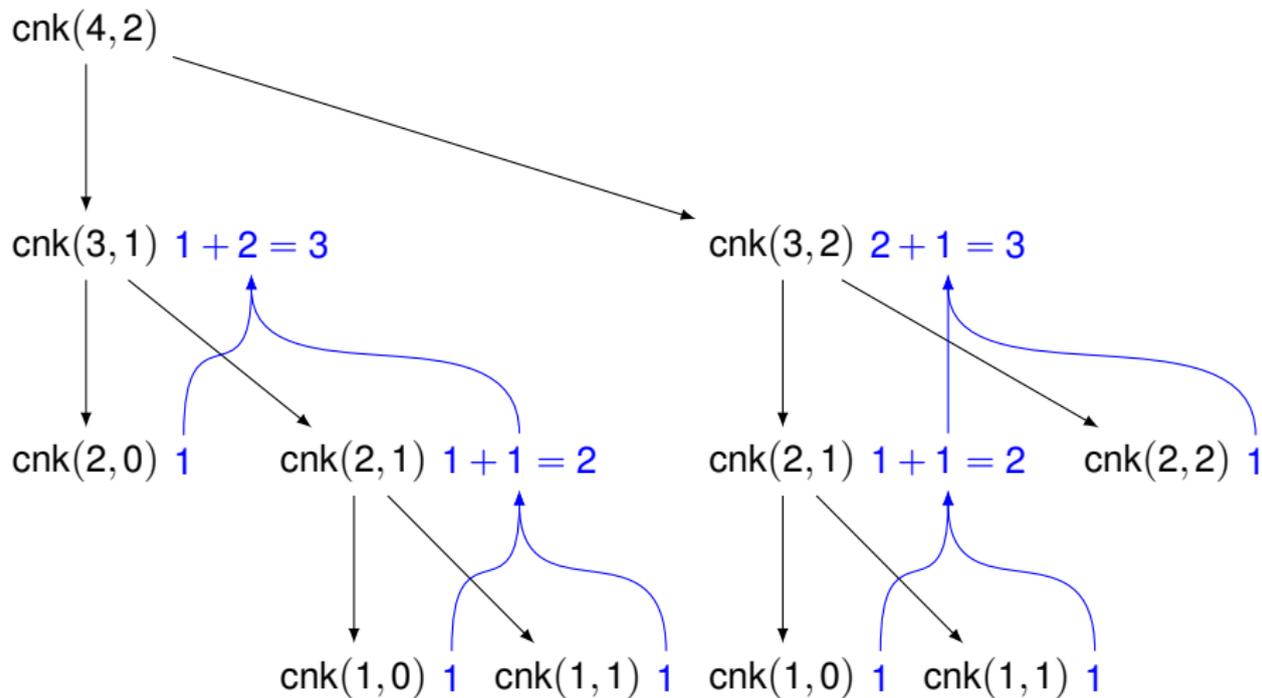
Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

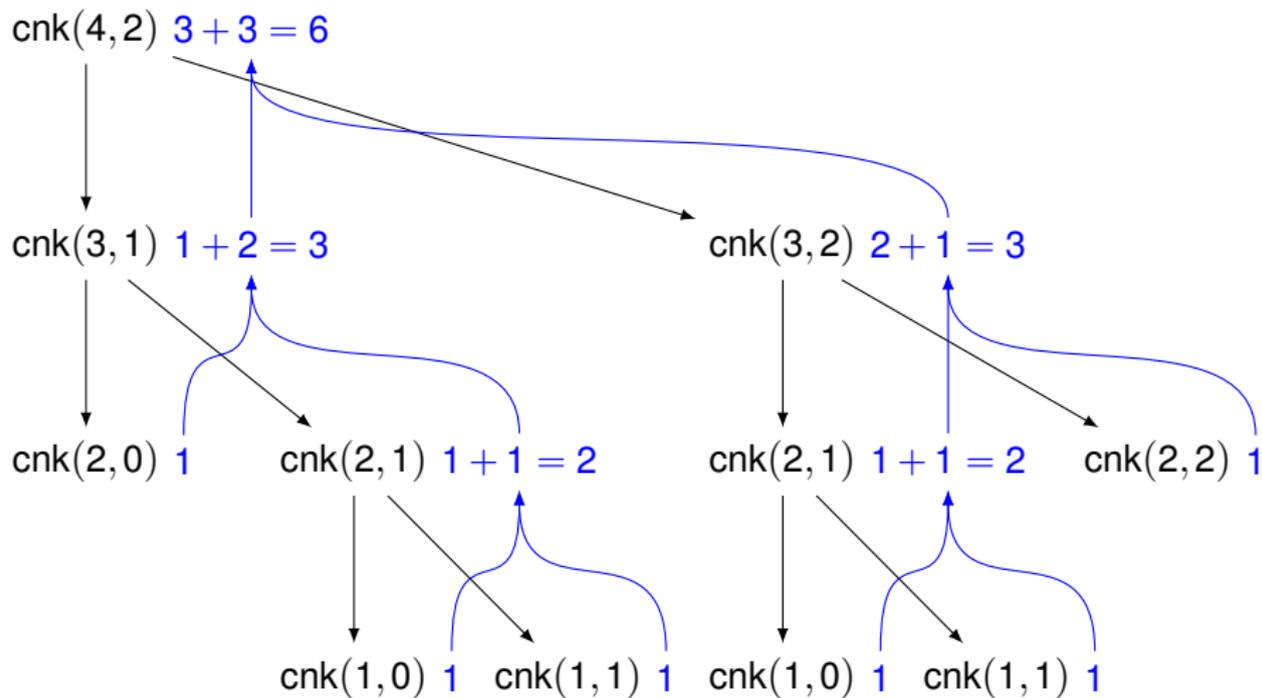
Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

Exécution de  $\text{cnk}(4, 2)$ 

# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères
- 12 Recherche dans un tableau
- 13 Tableaux à 2 dimensions
- 14 Algorithmes de tri
- 15 Énumérations
- 16 Structures

# Les tableaux

- Structure de données qui permet de rassembler un ensemble de valeurs de *même* type sous un *même* nom en les différenciant par un *indice*.
- Exemple :

*tNotes*

--	--	--	--	--	--

 un tableau de 6 réels

## Déclaration (exemple)

### Lexique des variables

*tNotes* (tableau [6] de réels) Liste de notes INTERMÉDIAIRE

# Les tableaux

- Structure de données qui permet de rassembler un ensemble de valeurs de *même* type sous un *même* nom en les différenciant par un *indice*.
- Exemple :

*tNotes*

--	--	--	--	--	--

 un tableau de 6 réels

## Déclaration (exemple)

### Lexique des variables

<i>tNotes</i>	(tableau [6] de réels)	Liste de notes	INTERMÉDIAIRE
---------------	------------------------	----------------	---------------

Type des éléments du tableau

Nombre d'éléments dans le tableau

# Les tableaux

- Structure de données qui permet de rassembler un ensemble de valeurs de *même* type sous un *même* nom en les différenciant par un *indice*.
- Exemple :  
 $tNotes$ 

--	--	--	--	--	--

 un tableau de 6 réels

## Déclaration (exemple)

### Lexique des variables

$tNotes$  (tableau [6] de réels)    Liste de notes    INTERMÉDIAIRE

- Chaque élément est repéré dans le tableau par un indice qui varie de 0 à *taille* - 1 (ex. :  $tNotes[-1]$  et  $tNotes[6]$  **n'existent pas**!).

	0	1	2	3	4	5
$tNotes$						

- On accède à la case 2 par  $tNotes[2]$ . **Attention, c'est la 3<sup>e</sup> case !**

# Tableaux de constantes

- Placé dans le lexique des constantes.
- On indique le contenu par la liste des valeurs entre {...}.

## Exemple

- On a besoin de la liste des nombres de jours des mois de l'année  
⇒ on peut définir un tableau dans le lexique des constantes

### Lexique des constantes

*tJoursMois* (tableau [12] d'entiers) = {31, 28, 31, 30, 31, 30, 31, 31, 30, 31, 30, 31}      nombre de jours par mois

# Initialisation d'un tableau

- Lorsqu'on connaît les valeurs initiales à placer dans un tableau on peut le faire en une seule instruction :

$$\text{tableau} \leftarrow \{ \text{liste de valeurs} \}$$

- Le *nombre d'éléments* dans la liste doit correspondre au *nombre d'éléments* du tableau.

## Exemple

### Lexique des variables

*tMesValeurs* (tableau [8] d'entiers) ...

INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

```
// Initialisation du tableau tMesValeurs  
tMesValeurs ← {5, 9, -4, 2, 12, 17, 2, 7}  
...
```

# Lecture/affichage d'un tableau

- Pour initialiser un tableau avec des valeurs fournies par l'utilisateur, on est obligé de lire les valeurs *une par une*.
- Une *boucle* de lecture est donc nécessaire.
- L'affichage se fait aussi élément par élément.

# Lecture/affichage d'un tableau

- Pour initialiser un tableau avec des valeurs fournies par l'utilisateur, on est obligé de lire les valeurs *une par une*.
- Une *boucle* de lecture est donc nécessaire.
- L'affichage se fait aussi élément par élément.

## Exemple

### Algorithme

```
pour  $i$  de 0 à  $nbElem - 1$  faire // boucle de lecture...  
  |  $tab[i] \leftarrow$  lire  
fpour  
...  
pour  $i$  de 0 à  $nbElem - 1$  faire // boucle d'écriture...  
  | écrire  $tab[i]$   
fpour
```

# Lecture/affichage d'un tableau

- Pour initialiser un tableau avec des valeurs fournies par l'utilisateur, on est obligé de lire les valeurs *une par une*.
- Une *boucle* de lecture est donc nécessaire.
- L'affichage se fait aussi élément par élément.

## Exemple

### Algorithme

```
pour i de 0 à nbElem - 1 faire // boucle de lecture...  
  | tab[i] ← lire  
fpour  
...  
pour i de 0 à nbElem - 1 faire // boucle d'écriture...  
  | écrire tab[i]  
fpour
```

- **Attention à ne pas sortir du tableau !**

# Tableaux et fonctions

- On peut passer un tableau en paramètre d'une fonction.
- Il faut en général passer aussi la *taille* du tableau

## Exemple

**fonction** lirePrix(**out** *tPrix* : tableau de réels, **in** *taille* : entier) : **vide**

Lit *taille* prix et les stocke dans *tPrix*.

### Lexique local des variables

*i* (entier) Indice de la boucle de lecture

### Algorithme de lirePrix

**pour** *i* de 0 à *taille* - 1 **faire**

  | *tPrix*[*i*] ← lire

**fpour**

# Exemple

- Édition d'une facture correspondant à l'achat de produits en quantités données par l'utilisateur, parmi une liste de de  $NB\_PROD$  produits de prix donnés et numérotés de 1 à  $NB\_PROD$ .

## Lexique des constantes

$NB\_PROD$  (entier) = 10 nombre de produits en vente

## Lexique des fonctions

**fonction** lirePrix(**out**  $tPrix$  : tableau de réels, **in**  $taille$  : entier) : **vide**

## Lexique des variables

$tPrix$	(tableau [ $NB\_PROD$ ] de réels)	liste des prix des produits	INTERMÉDIAIRE
$total$	(réel)	montant total de la facture	INTERMÉDIAIRE
$numProd$	(entier)	suite des numéros de produits achetés	INTERMÉDIAIRE
$quantité$	(entier)	suite des quantités de produits	INTERMÉDIAIRE

# Exemple (suite)

## Algorithme

```
// remplissage de la liste des prix des produits
lirePrix(tPrix, NB_PROD)
total ← 0

// lecture du premier numéro de produit
numProd ← lire
tant que numProd ≠ EOF faire
    si numProd ≥ 1 ∧ numProd ≤ NB_PROD alors
        | quantité ← lire
        | total ← total + quantité × tPrix[numProd - 1]
    fsi
    numProd ← lire
ftant
écrire "Le montant total est ", total, "€"
```

# Exemple (suite)

## Algorithme

```
// remplissage de la liste des prix des produits
lirePrix(tPrix, NB_PROD)
total ← 0

// lecture du premier numéro de produit
numProd ← lire
tant que numProd ≠ EOF faire
    si numProd ≥ 1 ∧ numProd ≤ NB_PROD alors
        | quantité ← lire
        | total ← total + quantité × tPrix[numProd - 1]
    fsi
    numProd ← lire
ftant
écrire "Le montant total est ", total, "€"
```

- Vérification de la validité du numéro.

# Exemple (suite)

## Algorithme

```
// remplissage de la liste des prix des produits
lirePrix(tPrix, NB_PROD)
total ← 0

// lecture du premier numéro de produit
numProd ← lire
tant que numProd ≠ EOF faire
    si numProd ≥ 1 ∧ numProd ≤ NB_PROD alors
        | quantité ← lire
        | total ← total + quantité × tPrix[numProd - 1]
    fsi
    numProd ← lire
ftant
écrire "Le montant total est ", total, "€"
```

- Décalage pour les indices du tableau.

# Parcours en sens inverse

- On peut aussi parcourir un tableau de la fin vers le début.

## Exemple

Impression d'une liste de valeurs lues, en ordre inverse.

### Lexique des variables

<i>taille</i>	(entier)	taille du tableau	DONNÉE
<i>tab</i>	(tableau [ <i>taille</i> ] d'entiers)	un tableau. . .	INTERMÉDIAIRE
<i>i</i>	(entier)	compteur de boucle	INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

```
pour i de 0 à taille - 1 faire  
  | tab[i] ← lire  
fpour  
pour i de taille - 1 à 0 en descendant faire  
  | écrire tab[i]  
fpour
```

# Compter les voyelles dans un texte

## Exemple

### Données

/ (texte lu)

### Résultat

Affiche le nombre d'occurrences des lettres 'a', 'e', 'i', 'o', 'u' et 'y' dans un texte.

### Idée

Lire le texte caractère par caractère pour compter les occurrences des voyelles.

### Lexique des constantes

*NB\_VOY* (entier) = 6 nombre de voyelles dans l'alphabet

### Lexique des variables

<i>tNbVoy</i>	(tableau [ <i>NB_VOY</i> ] d'entiers)	compteurs	INTERMÉDIAIRE
<i>carLu</i>	(caractère)	caractère du texte	INTERMÉDIAIRE
<i>i</i>	(entier)	indice de compteur	INTERMÉDIAIRE

## Compter les voyelles dans un texte (suite)

## Algorithme

## Algorithme

```
tNbVoy ← {0, 0, 0, 0, 0, 0}
```

```
carLu ← lire
```

```
tant que carLu ≠ EOF faire
```

```
  selon que carLu est
```

```
    cas 'a' : i ← 0
```

```
    cas 'e' : i ← 1
```

```
    cas 'i' : i ← 2
```

```
    cas 'o' : i ← 3
```

```
    cas 'u' : i ← 4
```

```
    cas 'y' : i ← 5
```

```
    défaut : i ← -1
```

```
  fselon
```

```
  ...
```

```
(suite)
```

```
...
```

```
  si i ≠ -1 alors
```

```
    | tNbVoy[i] ← tNbVoy[i] + 1
```

```
  fsi
```

```
    carLu ← lire
```

```
ftant
```

```
  écrire "Nombre de a:", tNbVoy[0]
```

```
  écrire "Nombre de e:", tNbVoy[1]
```

```
  écrire "Nombre de i:", tNbVoy[2]
```

```
  écrire "Nombre de o:", tNbVoy[3]
```

```
  écrire "Nombre de u:", tNbVoy[4]
```

```
  écrire "Nombre de y:", tNbVoy[5]
```

# Avec un tableau de constantes

## Variante de l'exemple

### Idée

Comme précédemment, mais en utilisant un tableau constant de caractères à la place de la structure *selon que*.

### Lexique des constantes

<code>NB_VOY</code>	(entier)	= 6	nombre de voyelles dans l'alphabet
<code>tVoy</code>	(tableau [ <code>NB_VOY</code> ] de caractères)	= {'a','e','i', 'o','u','y'}	liste des voyelles

### Lexique des variables

<code>tNbVoy</code>	(tableau [ <code>NB_VOY</code> ] d'entiers)	compteurs	INTERMÉDIAIRE
<code>carLu</code>	(caractère)	caractère du texte	INTERMÉDIAIRE
<code>i</code>	(entier)	indice de compteur	INTERMÉDIAIRE

# Avec un tableau de constantes (suite)

## Algorithme

### Algorithme

```
tNbVoy ← {0, 0, 0, 0, 0, 0}
carLu ← lire
tant que carLu ≠ EOF faire
  pour i de 0 à NB_VOY - 1 faire
    si carLu = tVoy[i] alors
      | tNbVoy[i] ← tNbVoy[i] + 1
    fsi
  fpour
  carLu ← lire
ftant
pour i de 0 à NB_VOY - 1 faire
  | écrire "Nombre de ", tVoy[i], ":", tNbVoy[i]
fpour
```

# Tableaux en Java

## Déclaration

- **Forme générale** : `<type>[] <nom>;`
- **Exemple** : `int[] tMesValeurs;`

# Tableaux en Java

## Déclaration

- **Forme générale** : `<type>[] <nom>;`
- **Exemple** : `int[] tMesValeurs;`

## Création/initialisation

- **Avant de pouvoir utiliser un tableau, il faut le créer (allocation mémoire) :**  
**Exemple** : `int[] tMesValeurs = new int[8];`
- **On peut aussi combiner allocation et initialisation (variante) :**  
**Exemple** : `int[] tMesValeurs = {5, 9, -4, 2, 12, 17, 2, 7};`

# Tableaux en Java

## Déclaration

- Forme générale : `<type>[] <nom>;`
- Exemple : `int[] tMesValeurs;`

## Création/initialisation

- Avant de pouvoir utiliser un tableau, il faut le créer (allocation mémoire) :  
Exemple : `int[] tMesValeurs = new int[8];`
- On peut aussi combiner allocation et initialisation (variante) :  
Exemple : `int[] tMesValeurs = {5, 9, -4, 2, 12, 17, 2, 7};`

## Utilisation

- Similaire au langage algorithmique.
- Les indices sont placés entre crochets, et vont de 0 à *taille* - 1.
- Exemple : `a = tMesValeurs[5] + 6; tMesValeurs[6] = a + a;`
- Taille d'un tableau : attribut `.length` (ex. : `tMesValeurs.length`)
- **Attention à ne pas sortir des tableaux !**

# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères**
- 12 Recherche dans un tableau
- 13 Tableaux à 2 dimensions
- 14 Algorithmes de tri
- 15 Énumérations
- 16 Structures

# Les caractères

- Notés entre apostrophes :  
Exemples : 'a', 'A', '3', '{' sont des caractères
- On utilise un seul jeu de caractères à la fois
- Il suit certaines conventions :
  - il contient tous les caractères utilisables (lettres, chiffres, ponctuations) ;
  - chaque caractère est repéré par sa position dans le jeu de caractères ;  
⇒ notion d'ordre entre les caractères
  - les chiffres sont contigus et dans l'ordre ;
  - les lettres minuscules sont contiguës et dans l'ordre ;
  - les lettres majuscules sont contiguës et dans l'ordre ;
  - l'ordre entre ces différents sous-ensembles peut être quelconque.

# Opérations sur les caractères

- Addition / soustraction d'un entier :

*caractère*  $\pm$  *entier*  $\Rightarrow$  *caractère*

- Effectue un **décalage** dans le jeu de caractères, du nombre de positions spécifié à partir du caractère donné :
  - vers la droite avec l'addition ;
  - vers la gauche avec la soustraction.
- Exemples : 'a' + 1  $\Rightarrow$  'b', '5' - 3  $\Rightarrow$  '2', 'G' + 0  $\Rightarrow$  'G'

## Exemple de jeu de caractères

									0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
			A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
R	S	T	U	V	W	X	Y	Z						a	b	c	d	e	f
g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z

# Opérations sur les caractères

- Différence entre deux caractères :

*caractère* – *caractère*  $\Rightarrow$  *entier*

- Renvoie le **décalage relatif** entre les deux caractères :  
le déplacement nécessaire pour arriver au 1<sup>er</sup> car en partant du 2<sup>e</sup>.
- Exemples : 'b' – 'a'  $\Rightarrow$  1, '3' – '5'  $\Rightarrow$  –2, 'G' – 'G'  $\Rightarrow$  0, 'A' – 'a'  $\Rightarrow$  ...

## Exemple de jeu de caractères

									0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
			A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
R	S	T	U	V	W	X	Y	Z						a	b	c	d	e	f
g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z

# Opérations sur les caractères

- Comparaisons :

$caractère\{<=>\leq\geq\neq\}caractère \Rightarrow booléen$

- Compare deux caractères selon leurs positions dans le jeu de caractères : un caractère est **inférieur** à un autre s'il est placé **avant**
- Exemples : 'a' < 'b'  $\Rightarrow$  vrai, '5' > '9'  $\Rightarrow$  faux, 'G'  $\neq$  'I'  $\Rightarrow$  vrai
- Il n'est pas nécessaire de connaître les positions réelles des caractères dans la table.

## Exemple de jeu de caractères

									0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
			A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q
R	S	T	U	V	W	X	Y	Z						a	b	c	d	e	f
g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z

# Les chaînes de caractères

- Une chaîne de caractères est une suite de caractères.
- Différentes implémentations possibles, en général basées sur des tableaux de caractères.

## Déclaration

### Lexique des variables

*maChaîne* (chaîne) Une chaîne

...

- Lecture d'une chaîne :
  - directement avec l'instruction **lire**  
Exemple : *maChaîne* ← lire
  - Les caractères sont rangés dans l'ordre de lecture
- La lecture d'une chaîne s'arrête sur le premier séparateur rencontré :
  - **espace** et **retour à la ligne**

# Manipulation de chaînes

- Plusieurs opérations sont possibles sur les chaînes :
  - déterminer la longueur d'une chaîne ;
  - copier une chaîne dans une autre ;
  - concaténer deux chaînes (l'une à la suite de l'autre) ;
  - comparer deux chaînes (ordre lexicographique) ;
  - rechercher une sous-chaîne dans une chaîne ;
  - interpréter le contenu d'une chaîne (entier, réel, ... ) ;
  - etc.
- Ce sont en général des opérations coûteuses.

# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères
- 12 Recherche dans un tableau**
- 13 Tableaux à 2 dimensions
- 14 Algorithmes de tri
- 15 Énumérations
- 16 Structures

# Recherche dans un tableau

- Trouver l'indice d'un élément particulier dans le tableau.
- Une première solution est de parcourir tout le tableau et de s'arrêter dès que l'on trouve la valeur cherchée.
- **Il faut prévoir de s'arrêter à la fin du tableau si la valeur n'est pas présente.**

## Algorithme :

**fonction** recherche(**in** *tab* : tableau d'entiers, **in** *taille* : entier, **in** *val* : entier) : **ret** entier

Renvoie l'indice de *val* dans *tab* de taille *taille* si elle y est. Renvoie  $-1$  sinon.

### Lexique local des variables

<i>i</i>	(entier)	suite des indices des cases du tableau
<i>trouvé</i>	(entier)	indice de <i>val</i> dans <i>tab</i>

# Algorithme simple

## Algorithme (suite) :

### Algorithme de recherche

$i \leftarrow 0$

$trouvé \leftarrow -1$

**tant que**  $trouvé = -1 \wedge i < taille$  **faire**

**si**  $tab[i] = val$  **alors**

$trouvé \leftarrow i$

**fsi**

$i \leftarrow i + 1$

**ftant**

**retourner**  $trouvé$

# Recherche dans un sous-tableau

## Algorithme :

**fonction** recherche(**in** *tab* : tableau d'entiers, **in** *deb* : entier, **in** *fin* : entier,  
**in** *val* : entier) : **ret** entier

Renvoie l'indice de *val* dans *tab* entre les indices *deb* et *fin* si elle y est, ou  $-1$  sinon.

### Lexique local des variables

*i* (entier) suite des indices des cases du tableau

*trouvé* (entier) indice de *val* dans *tab*

### Algorithme de recherche

$i \leftarrow deb$

$trouvé \leftarrow -1$

**tant que**  $trouvé = -1 \wedge i \leq fin$  **faire**

**si**  $tab[i] = val$  **alors**

$trouvé \leftarrow i$

**fsi**

$i \leftarrow i + 1$

**ftant**

**retourner** *trouvé*

# Recherche dichotomique

- Ne s'applique qu'à des tableaux **triés** dont on connaît le **sens** du tri.
- Principe : réduire l'intervalle de recherche
  - choisir un élément dans le tableau :  $t[i]$



# Recherche dichotomique

- Ne s'applique qu'à des tableaux **triés** dont on connaît le **sens** du tri.
- Principe : réduire l'intervalle de recherche
  - choisir un élément dans le tableau :  $t[i]$



- si la valeur recherchée est égale à  $t[i]$ , on a trouvé !



# Recherche dichotomique

- Ne s'applique qu'à des tableaux **triés** dont on connaît le **sens** du tri.
- Principe : réduire l'intervalle de recherche

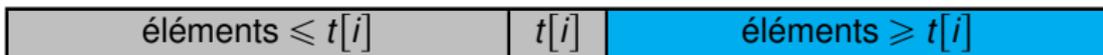
- choisir un élément dans le tableau :  $t[i]$



- si la valeur recherchée est égale à  $t[i]$ , on a trouvé !



- si la valeur recherchée est  $> t[i]$ , on continue la recherche dans la partie des éléments  $\geq t[i]$



# Recherche dichotomique

- Ne s'applique qu'à des tableaux **triés** dont on connaît le **sens** du tri.
- Principe : réduire l'intervalle de recherche

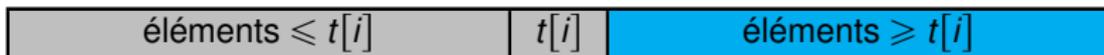
- choisir un élément dans le tableau :  $t[i]$



- si la valeur recherchée est égale à  $t[i]$ , on a trouvé !



- si la valeur recherchée est  $> t[i]$ , on continue la recherche dans la partie des éléments  $\geq t[i]$



- si la valeur recherchée est  $< t[i]$ , on continue la recherche dans la partie des éléments  $\leq t[i]$



# Recherche dichotomique

- Ne s'applique qu'à des tableaux **triés** dont on connaît le **sens** du tri.
- Principe : réduire l'intervalle de recherche

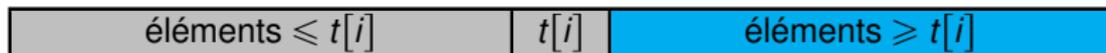
- choisir un élément dans le tableau :  $t[i]$



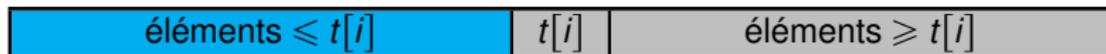
- si la valeur recherchée est égale à  $t[i]$ , on a trouvé !



- si la valeur recherchée est  $> t[i]$ , on continue la recherche dans la partie des éléments  $\geq t[i]$



- si la valeur recherchée est  $< t[i]$ , on continue la recherche dans la partie des éléments  $\leq t[i]$

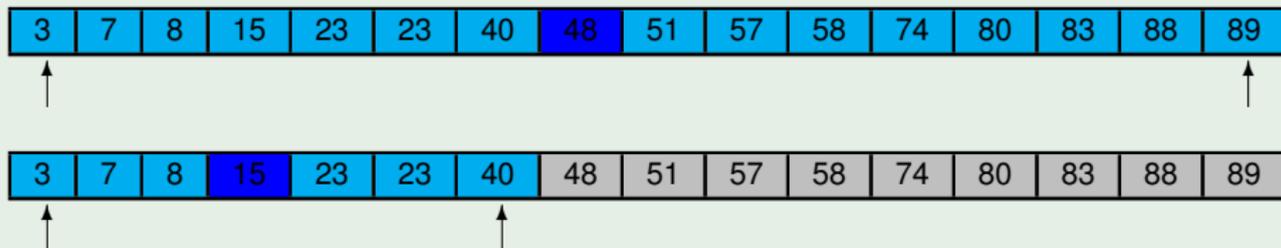




# Recherche dichotomique (suite)

- Arrêt de la recherche :
  - lorsque l'on trouve l'élément recherché ;
  - lorsque l'on arrive sur un intervalle de recherche vide.
- En général, on choisit l'élément du milieu pour la séparation.

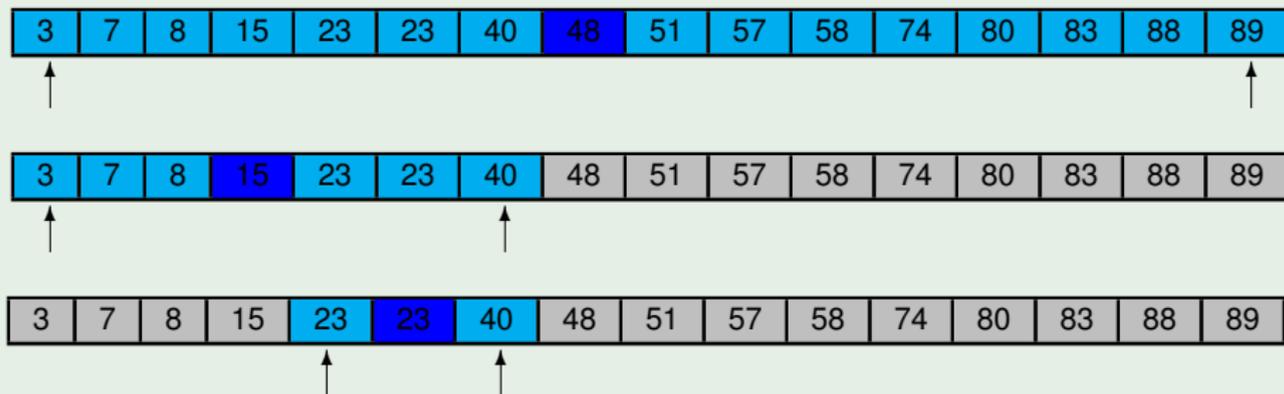
## Exemple : recherche de 23



# Recherche dichotomique (suite)

- Arrêt de la recherche :
  - lorsque l'on trouve l'élément recherché ;
  - lorsque l'on arrive sur un intervalle de recherche vide.
- En général, on choisit l'élément du milieu pour la séparation.

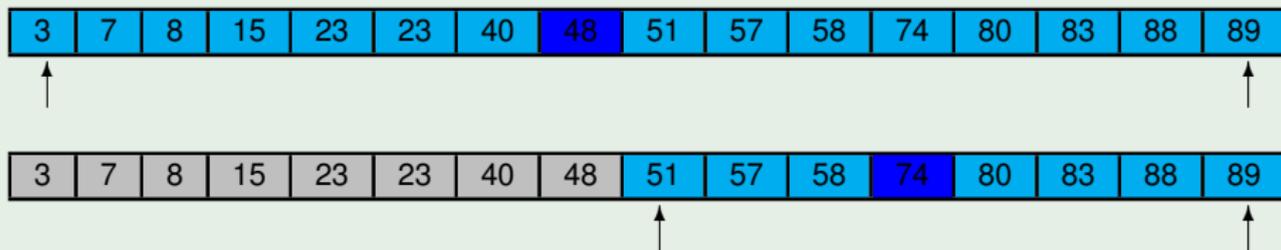
## Exemple : recherche de 23





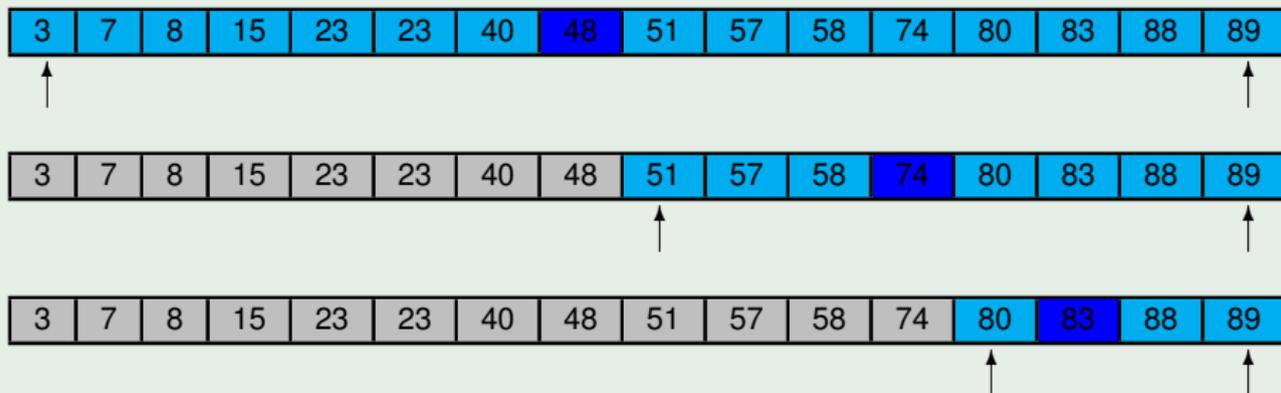
# Exemple de recherche dichotomique

## Exemple : recherche de 77



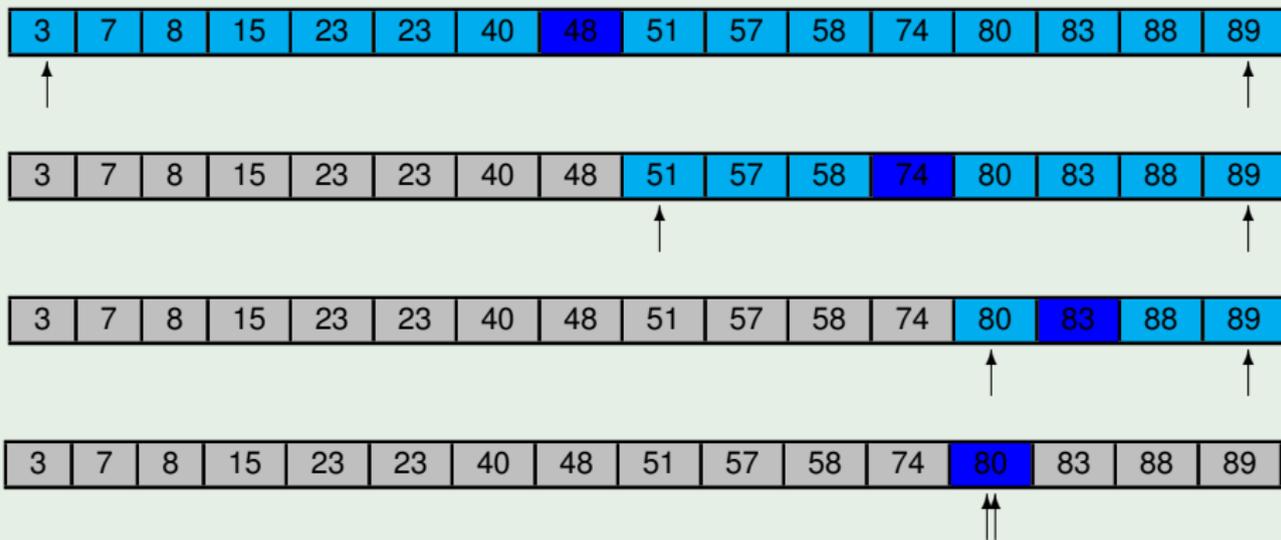
# Exemple de recherche dichotomique

## Exemple : recherche de 77



# Exemple de recherche dichotomique

## Exemple : recherche de 77



# Écriture récursive

- Idée de l'algorithme :
  - Vérifier si l'on est sur la case recherchée, ou que l'on a terminé la recherche.
  - Si ce n'est pas le cas, regarder de quel côté peut se trouver la valeur.
  - Si on a terminé, on renvoie l'indice si c'est la bonne case, ou  $-1$  sinon.

## Algorithme :

**fonction** rechDichoRec(**in** *tab* : tableau d'entiers, **in** *deb* : entier, **in** *fin* : entier,  
                          **in** *val* : entier) : **ret** entier

Renvoie l'indice de *val* dans *tab* entre les indices *deb* et *fin* si elle y est, ou  $-1$  sinon.

### Lexique local des variables

*milieu* (entier) milieu de l'intervalle de recherche  
*trouvé* (entier) indice de *val* dans *tab*

# Algorithme récursif

## Algorithme :

### Algorithme de rechDichoRec

**si**  $deb > fin$  **alors**

|  $trouvé \leftarrow -1$

**sinon**

|  $milieu \leftarrow (deb + fin) / 2$

| **si**  $tab[milieu] = val$  **alors**

| |  $trouvé \leftarrow milieu$

| **sinon si**  $val < tab[milieu]$  **alors**

| |  $trouvé \leftarrow \text{rechDichoRec}(tab, deb, milieu - 1, val)$

| **sinon**

| |  $trouvé \leftarrow \text{rechDichoRec}(tab, milieu + 1, fin, val)$

| **fsi**

**fsi**

**retourner**  $trouvé$

# Écriture itérative

- Idée de l'algorithme :
  - Vérifier si l'on est sur la case recherchée, ou que l'on a terminé la recherche.
  - Si ce n'est pas le cas, regarder de quel côté peut se trouver la valeur.
  - Si on a terminé, on renvoie l'indice si c'est la bonne case, ou  $-1$  sinon.

## Algorithme :

**fonction** rechDicholter(**in** *tab* : tableau d'entiers, **in** *deb* : entier, **in** *fin* : entier, **in** *val* : entier) : **ret** entier

Renvoie l'indice de *val* dans *tab* entre les indices *deb* et *fin* si elle y est, ou  $-1$  sinon.

### Lexique local des variables

<i>min</i>	(entier)	début de l'intervalle de recherche
<i>max</i>	(entier)	fin de l'intervalle de recherche
<i>milieu</i>	(entier)	milieu de l'intervalle de recherche
<i>trouvé</i>	(entier)	indice de <i>val</i> dans <i>tab</i>

# Algorithme itératif

## Algorithme :

### Algorithme de rechDicholter

*trouvé* ← -1

*min* ← *deb*

*max* ← *fin*

**tant que** *trouvé* = -1 ∧ *min* ≤ *max* **faire**

*milieu* ← (*min* + *max*)/2

**si** *tab*[*milieu*] = *val* **alors**

        | *trouvé* ← *milieu*

**sinon si** *val* < *tab*[*milieu*] **alors**

        | *max* ← *milieu* - 1

**sinon**

        | *min* ← *milieu* + 1

**fsi**

**ftant**

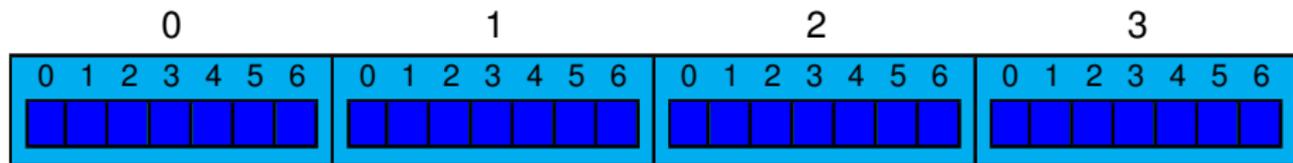
**retourner** *trouvé*

# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères
- 12 Recherche dans un tableau
- 13 Tableaux à 2 dimensions**
- 14 Algorithmes de tri
- 15 Énumérations
- 16 Structures

# Tableaux à 2 dimensions

- Représentation de matrices, de tables, d'images, ...
- Un tableau contient des éléments de même type :
  - le type peut être quelconque, et donc aussi un tableau
- Un tableau à deux dimensions est donc un tableau de tableaux !
- Exemple : *table* (tableau [4] de tableaux [7] d'entiers) définit *table* comme un tableau de 4 cases contenant chacune un tableau de 7 entiers.
- Représentation **vectorielle** de *table* :



- **Exercice** : simuler un tel tableau avec un tableau simple de  $4 \times 7 = 28$  éléments. Comment convertir les indices ?

# Représentation matricielle

## Déclaration (exemple)

### Lexique des variables

*table* (tableau [4,7] d'entiers) Tableau de 4 lignes et 7 colonnes

- Accès à un élément :  $nomDuTableau[indice_1, indice_2]$ , avec
  - $indice_1$  entre 0 et  $dimension_1 - 1$
  - $indice_2$  entre 0 et  $dimension_2 - 1$
- Représentation **matricielle** de *table* :

	0	1	2	3	4	5	6
0							
1							
2							
3							

# Représentation matricielle

## Déclaration (exemple)

### Lexique des variables

*table* (tableau [4,7] d'entiers) Tableau de 4 lignes et 7 colonnes

- Accès à un élément :  $nomDuTableau[indice_1, indice_2]$ , avec
  - $indice_1$  entre 0 et  $dimension_1 - 1$
  - $indice_2$  entre 0 et  $dimension_2 - 1$
- Représentation **matricielle** de *table* :

	0	1	2	3	4	5	6
0							
1							
2							
3							

$table[1,3]$   
2<sup>e</sup> ligne,  
4<sup>e</sup> colonne

# Tableaux à deux dimensions en Java

Il n'y a pas de tableaux à plusieurs dimensions en Java, uniquement des tableaux de tableaux.

## Déclaration

- **Forme générale** : `<type>[][] <nom>;`
- **Exemple** : `int[][] table;`

# Tableaux à deux dimensions en Java

Il n'y a pas de tableaux à plusieurs dimensions en Java, uniquement des tableaux de tableaux.

## Déclaration

- **Forme générale** : `<type>[][] <nom>;`
- **Exemple** : `int[][] table;`

## Création/initialisation

- Comme pour les tableaux simples, il faut créer le tableau :  
Exemple : `int[][] table = new int[2][4];`
- On peut aussi combiner allocation et initialisation (variante) :  
Exemple :  
`int[][] table = { {5, 9, -4, 2}, {12, 17, 2, 7} };`

# Tableaux à deux dimensions en Java

Il n'y a pas de tableaux à plusieurs dimensions en Java, uniquement des tableaux de tableaux.

## Déclaration

- Forme générale : `<type> [][] <nom>;`
- Exemple : `int [][] table;`

## Création/initiaisation

- Comme pour les tableaux simples, il faut créer le tableau :  
Exemple : `int [][] table = new int [2][4];`
- On peut aussi combiner allocation et initialisation (variante) :  
Exemple :  
`int [][] table = { {5, 9, -4, 2}, {12, 17, 2, 7} };`

## Utilisation

- Les indices sont placés entre crochets, et vont de 0 à  $taille_k - 1$ .
- Exemple : `a = table[0][3] + 6; table[1][2] = a + a;`
- **Attention à ne pas sortir des tableaux !**

# Exemple

- On veut stocker et manipuler les notes des étudiants.  
 ⇒ Utilisation d'un tableau 2D contenant :
  - un étudiant par ligne ;
  - une matière par colonne ;
  - dimensions  $NBE \times NBM$  fixées :  $NBE$  et  $NBM$  définies en constantes.
- Tableau  $tNotes[NBE, NBM]$  :

	Matière 1 (indice 0)	...	Matière $NBM$ (indice $NBM - 1$ )
Étudiant 1 (indice 0)		...	
...	...	...	...
Étudiant $NBE$ (indice $NBE - 1$ )		...	

## Exemple (suite)

On utilise deux tableaux de chaînes de caractères pour les noms des matières, et les noms des étudiants.

### Lexique des variables

<i>tEtu</i>	(tableau [ <i>NBE</i> ] de chaînes)	liste des noms de étudiants	...
<i>tMat</i>	(tableau [ <i>NBM</i> ] de chaînes)	liste des noms des matières	...

### Fonctions de remplissage des tableaux

#### Lexique des fonctions

**fonction** lireListe(**out** *tab* : tableau de chaînes, **in** *nbElem* : entier) : **vide**

Lit *nbElem* chaînes et les place dans le tableau *tab*.

**fonction** lireNotes(**out** *tNotes* : tableau de tableaux de réels,  
**in** *tEtu* : tableau de chaînes, **in** *tMat* : tableau de chaînes,  
**in** *nbE* : entier, **in** *nbM* : entier) : **vide**

Lit  $nbE \times nbM$  notes et les place dans le tableau *tNotes*.

# Fonction lireListe

## Algorithme

**fonction** lireListe(**out** *tab* : tableau de chaînes, **in** *nbElem* : entier) : **vide**

Lit *nbElem* chaînes et les place dans le tableau *tab*.

### Lexique local des variables

*i* (entier)    compteur de la boucle de lecture

### Algorithme de lireListe

```
pour i de 0 à nbElem - 1 faire  
|   tab[i] ← lire  
fpour
```

- Cette fonction est utilisable pour la lecture des noms des étudiants, et pour la lecture des noms des matières.

# Fonction lireNotes

**fonction** lireNotes(**out** *tNotes* : tableau de tableaux de réels,  
                   **in** *tEtu* : tableau de chaînes, **in** *tMat* : tableau de chaînes,  
                   **in** *nbE* : entier, **in** *nbM* : entier) : **vide**

Lit  $nbE \times nbM$  notes et les place dans le tableau *tNotes*.

## Lexique local des variables

*iEtu* (entier) indice de l'étudiant courant

*iMat* (entier) indice de la matière courante

## Algorithme de lireNotes

```

pour iEtu de 0 à nbE - 1 faire
  |
  | pour iMat de 0 à nbM - 1 faire
  | |
  | | répéter
  | | | écrire "Entrez la note de ", tEtu[iEtu], " en ", tMat[iMat], ": "
  | | | tNotes[iEtu, iMat] ← lire
  | | | tant que  $\neg (tNotes[iEtu, iMat] \geq 0 \wedge tNotes[iEtu, iMat] \leq 20)$ 
  | | fpour
  | fpour
  fpour
  
```

# Calcul des moyennes

## Algorithme

### Résultat

Lecture d'une liste de matières, d'une liste d'étudiants et de leurs notes, puis affichage des moyennes par étudiant et par matière.

### Lexique des constantes

<i>NBE</i>	(entier)	= 110	nombre d'étudiants
<i>NBM</i>	(entier)	= 15	nombre de matières

### Lexique des variables

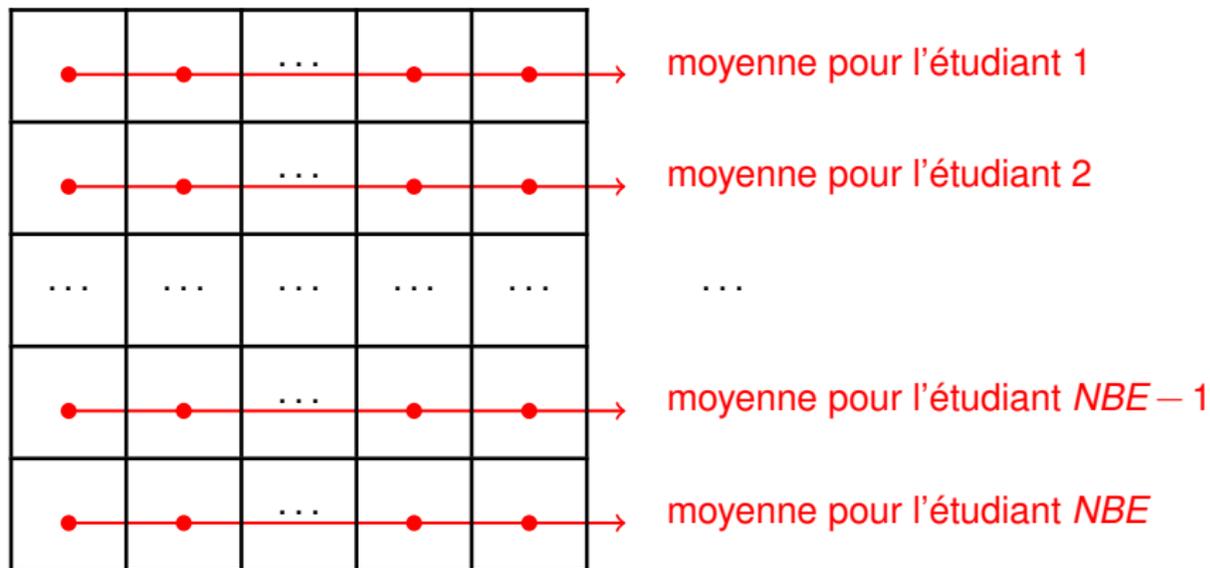
<i>iEtu</i>	(entier)	indice de l'étudiant courant
<i>iMat</i>	(entier)	indice de la matière courante
<i>totEtu</i>	(réel)	somme des notes pour un étudiant
<i>totMat</i>	(réel)	somme des notes pour une matière
<i>tEtu</i>	(tableau [ <i>NBE</i> ] de chaînes)	liste des noms des étudiants
<i>tMat</i>	(tableau [ <i>NBM</i> ] de chaînes)	liste des noms des matières
<i>tNotes</i>	(tableau [ <i>NBE</i> , <i>NBM</i> ] de réels)	notes par étudiant et par matière

**NB** : toutes les variables ont le rôle « INTERMÉDIAIRE ».

# Calcul des moyennes (illustration)

•	•	...	•	•
•	•	...	•	•
...	...	...	...	...
•	•	...	•	•
•	•	...	•	•

# Calcul des moyennes (illustration)



# Calcul des moyennes (illustration)

•	•	...	•	•
•	•	...	•	•
...	...	...	...	...
•	•	...	•	•
•	•	...	•	•

↓  
 moyenne pour la matière *NBM*  
 ↓  
 moyenne pour la matière *NBM - 1*  
 ↓  
 ...  
 ↓  
 moyenne pour la matière 2  
 ↓  
 moyenne pour la matière 1

# Calcul des moyennes (algorithme)

## Algorithme

lireListe( $tMat$ ,  $NBM$ )

lireListe( $tEtu$ ,  $NBE$ )

lireNotes( $tNotes$ ,  $tEtu$ ,  $tMat$ ,  $NBE$ ,  $NBM$ )

**pour**  $iEtu$  de 0 à  $NBE - 1$  **faire**

$totEtu \leftarrow 0$

**pour**  $iMat$  de 0 à  $NBM - 1$  **faire**

$totEtu \leftarrow totEtu + tNotes[iEtu, iMat]$

**fpour**

    écrire "La moyenne de l'étudiant ",  $tEtu[iEtu]$ , " est ",  $totEtu/NBM$

**fpour**

**pour**  $iMat$  de 0 à  $NBM - 1$  **faire**

$totMat \leftarrow 0$

**pour**  $iEtu$  de 0 à  $NBE - 1$  **faire**

$totMat \leftarrow totMat + tNotes[iEtu, iMat]$

**fpour**

    écrire "La moyenne pour la matière ",  $tMat[iMat]$ , " est ",  $totMat/NBE$

**fpour**

# Calcul des moyennes (algorithme)

## Algorithme

```
lireListe(tMat, NBM)
```

```
lireListe(tEtu, NBE)
```

```
lireNotes(tNotes, tEtu, tMat, NBE, NBM)
```

```
pour iEtu de 0 à NBE - 1 faire
```

```
  totEtu ← 0
```

```
  pour iMat de 0 à NBM - 1 faire
```

```
    totEtu ← totEtu + tNotes[iEtu, iMat]
```

```
  fpour
```

```
  écrire "La moyenne de l'étudiant ", tEtu[iEtu], " est ", totEtu/NBM
```

```
fpour
```

```
pour iMat de 0 à NBM - 1 faire
```

```
  totMat ← 0
```

```
  pour iEtu de 0 à NBE - 1 faire
```

```
    totMat ← totMat + tNotes[iEtu, iMat]
```

```
  fpour
```

```
  écrire "La moyenne pour la matière ", tMat[iMat], " est ", totMat/NBE
```

```
fpour
```

L'ordre des boucles  
change !

# Calcul des moyennes (algorithme)

## Algorithme

```
lireListe(tMat, NBM)
```

```
lireListe(tEtu, NBE)
```

```
lireNotes(tNotes, tEtu, tMat, NBE, NBM)
```

```
pour iEtu de 0 à NBE - 1 faire
```

```
  totEtu ← 0
```

```
  pour iMat de 0 à NBM - 1 faire
```

```
    totEtu ← totEtu + tNotes[iEtu, iMat]
```

```
  fpour
```

```
  écrire "La moyenne de l'étudiant ", tEtu[iEtu], " est ", totEtu/NBM
```

```
fpour
```

```
pour iMat de 0 à NBM - 1 faire
```

```
  totMat ← 0
```

```
  pour iEtu de 0 à NBE - 1 faire
```

```
    totMat ← totMat + tNotes[iEtu, iMat]
```

```
  fpour
```

```
  écrire "La moyenne pour la matière ", tMat[iMat], " est ", totMat/NBE
```

```
fpour
```

L'ordre des boucles change !

L'ordre des indices du tableau ne change pas !

# Implémentation en Java

```
import java.util.*;

class Notes {

    static final Scanner input = new Scanner(System.in);

    static final int NBE = 110;
    static final int NBM = 15;

    static void lireListe (String [] tab, int nbElem) {
        for (int i = 0 ; i < nbElem ; ++i)
            tab[i] = input.nextLine();
    }

    static void lireNotes(double[][] tNotes, String [] tEtu, String [] tMat,
                          int nbE, int nbM) {
        for (int iEtu = 0 ; iEtu < nbE ; ++iEtu)
            for (int iMat = 0 ; iMat < nbM ; ++iMat)
                do {
                    System.out.print("Entrez la note de " + tEtu[iEtu] +
                                     " en " + tMat[iMat] + ": ");
                    tNotes[iEtu][iMat] = input.nextDouble();
                } while (!(tNotes[iEtu][iMat] >= 0 && tNotes[iEtu][iMat] <= 20));
    }
}
```

# Implémentation en Java (suite)

```
public static void main(String[] args) {
    String[] tEtu = new String[NBE];
    String[] tMat = new String[NBM];
    double[][] tNotes = new double[NBE][NBM];

    System.out.println("Entrez " + NBM + " matières:");
    lireListe (tMat, NBM);
    System.out.println("Entrez " + NBE + " étudiants:");
    lireListe (tEtu, NBE);
    System.out.println("Entrez les notes par matière:");
    lireNotes(tNotes, tEtu, tMat, NBE, NBM);

    for (int iEtu = 0 ; iEtu < NBE ; ++iEtu) {
        double totEtu = 0;
        for (int iMat = 0 ; iMat < NBM ; ++iMat)
            totEtu += tNotes[iEtu][iMat];
        System.out.println("La moyenne de l'étudiant " + tEtu[iEtu] +
            " est " + (totEtu / NBM));
    }

    for (int iMat = 0 ; iMat < NBM ; ++iMat) {
        double totMat = 0;
        for (int iEtu = 0 ; iEtu < NBE ; ++iEtu)
            totMat += tNotes[iEtu][iMat];
        System.out.println("La moyenne pour la matière " + tMat[iMat] +
            " est " + (totMat / NBE));
    }
}
```

## Exemple : sudoku

- Compléter une grille de  $9 \times 9$  cases avec les chiffres de 1 à 9.
- Chacun des chiffres de 1 à 9 doit apparaître exactement une fois par ligne, par colonne et par carré de  $3 \times 3$ .
- Exemple :

8	5	1	2	9	7	4	3	6
9	3	2	6	4	5	8	1	7
6	4	7	3	8	1	9	2	5
1	6	5	9	3	4	2	7	8
7	9	4	8	1	2	6	5	3
3	2	8	5	7	6	1	9	4
4	1	9	7	5	8	3	6	2
2	7	3	4	6	9	5	8	1
5	8	6	1	2	3	7	4	9

- On souhaite une fonction permettant de vérifier si une grille de  $9 \times 9$  nombres forme une grille de sudoku valide.

# Idée de l'algorithme

## Idée générale

- On commence par définir une fonction `verif9` qui :
  - prend en paramètre un tableau de 9 nombres entiers ;
  - retourne vrai si le tableau contient les chiffres de 1 à 9, tous distincts ;
  - retourne faux sinon.
- On utilise ensuite la fonction `verif9` pour vérifier que chaque ligne, colonne et carré de  $3 \times 3$  contient tous les nombres de 1 à 9.

## Idée de l'algorithme de `verif9`

- La liste de nombre est parcourue.
- La fonction retourne faux si :
  - un des nombres n'est pas compris entre 1 et 9 ;
  - un nombre apparaît plusieurs fois.
- Pour cette dernière vérification, on utilise un tableau de 9 booléens permettant de retenir si un nombre a déjà été vu ou non.

# Algorithme de verif9

**fonction** verif9(**in** *liste* : tableau [9] d'entiers) : **ret** booléen

## Lexique local des variables

<i>present</i>	(tableau [9] de booléens)	<i>present</i> [ $k - 1$ ] est vrai si $k$ est dans <i>liste</i>
<i>valide</i>	(booléen)	le résultat de la fonction
<i>i</i>	(entier)	indice de parcours de la liste

## Algorithme de verif9

*present*  $\leftarrow$  {faux, faux, faux, faux, faux, faux, faux, faux, faux}

*valide*  $\leftarrow$  vrai

*i*  $\leftarrow$  0

**tant que** *valide*  $\wedge$  *i* < 9 **faire**

**si** *liste*[*i*] < 1  $\vee$  *liste*[*i*] > 9  $\vee$  *present*[*liste*[*i*] - 1] **alors**

*valide*  $\leftarrow$  faux

**sinon**

*present*[*liste*[*i*] - 1]  $\leftarrow$  vrai

**fsi**

*i*  $\leftarrow$  *i* + 1

**ftant**

**retourner** *valide*

# Algorithme de verif\_sudoku

## Partie 1/4 : en-tête et lexiques

**fonction** verif\_sudoku(**in** *grille* : tableau [9,9] d'entiers) : **ret** booléen

Retourne vrai si le tableau *grille* correspond à une grille de sudoku valide. Retourne faux sinon.

### Lexique local des fonctions

**fonction** verif9(**in** *liste* : tableau [9] d'entiers) : **ret** booléen

Retourne vrai si le tableau *liste* contient exactement les nombres de 1 à 9. Retourne faux sinon.

### Lexique local des variables

<i>valide</i>	(booléen)	le résultat de la fonction
<i>tmp</i>	(tableau [9] d'entiers)	liste temporaire de 9 entiers
<i>lig</i>	(entier)	indice de parcours des lignes de nombres
<i>col</i>	(entier)	indice de parcours des colonnes de nombres
<i>carlig</i>	(entier)	indice de parcours des lignes de carrés de $3 \times 3$ nombres
<i>carcol</i>	(entier)	indice de parcours des colonnes de carrés de $3 \times 3$ nombres
<i>ind</i>	(entier)	indice de parcours de <i>tmp</i>

# Algorithme de verif\_sudoku

## Partie 2/4 : initialisation et vérification des lignes

### Algorithme

```
valide ← vrai
```

```
lig ← 0
```

```
tant que valide  $\wedge$  lig < 9 faire
```

```
    // copie des nombres de la ligne lig
```

```
    pour col de 0 à 9 - 1 faire
```

```
        tmp[col] ← grille[lig, col]
```

```
    fpour
```

```
        valide ← verif9(tmp)
```

```
        lig ← lig + 1
```

```
ftant
```

```
...
```

# Algorithme de verif\_sudoku

## Partie 3/4 : vérification des colonnes

```
...  
  
col ← 0  
tant que valide ∧ col < 9 faire  
    // copie des nombres de la colonne col  
    pour lig de 0 à 9 - 1 faire  
        | tmp[lig] ← grille[lig, col]  
    fpour  
        valide ← verif9(tmp)  
        col ← col + 1  
ftant  
  
...
```

# Algorithme de `verif_sudoku`

## Partie 4/4 : vérification des carrés de $3 \times 3$ , et retour

```
...
carlig ← 0
tant que valide ∧ carlig < 9 faire
  carcol ← 0
  tant que valide ∧ carcol < 9 faire
    // copie des nombres du carré qui commence en (carlig,carcol)
    ind ← 0
    pour lig de carlig à carlig + 2 faire
      pour col de carcol à carcol + 2 faire
        tmp[ind] ← grille[lig,col]
        ind ← ind + 1
      fpour
    fpour
    valide ← verif9(tmp)
    carcol ← carcol + 3
  ftant
  carlig ← carlig + 3
ftant
retourner valide
```

# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères
- 12 Recherche dans un tableau
- 13 Tableaux à 2 dimensions
- 14 Algorithmes de tri**
- 15 Énumérations
- 16 Structures

# Tri sur les vecteurs

- La notion d'ordre n'est pas implicite dans un tableau.
- Il est souvent nécessaire d'avoir des valeurs triées.
  - Exemple : recherche dichotomique.
- Nous allons voir les tris en ordre croissant suivants :
  - tri par insertion ;
  - tri par sélection-permutation ;
  - tri à bulles ;
  - double tri à bulles.
- On peut facilement déduire les versions décroissantes.
- Ces tris **simples** sont **peu efficaces** sur de grands vecteurs.
- On utilise d'autres algorithmes comme, par exemple :
  - tri fusion ;
  - tri rapide (quick sort).

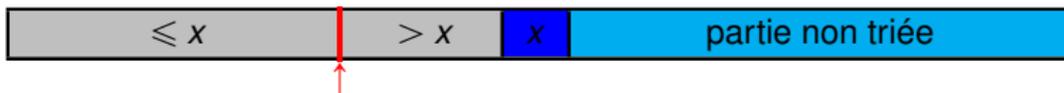
# Tri par insertion

- Utilisé pour trier les cartes que l'on a en main.
- Principe :
  - on prend un élément et on recherche sa place dans la partie déjà triée puis on l'insère à cet endroit, et ainsi de suite. . .
- Application aux tableaux :
  - Deux parties dans le tableau :

partie triée	partie non triée
--------------	------------------
  - On procède itérativement en prenant à chaque fois un élément de la partie non triée et en l'insérant à la bonne place dans la partie triée.  
⇒ La proportion de partie triée/partie non triée va donc évoluer.
- À chaque fois, on prend le 1<sup>er</sup> élément de la partie non triée comme élément à insérer dans la partie déjà triée.

# Étapes d'insertion d'un élément

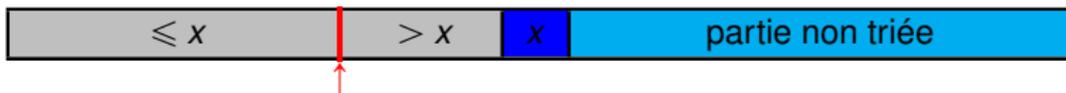
- L'insertion de l'élément courant se fait en 4 étapes :
  - Trouver le point d'insertion dans la partie triée.



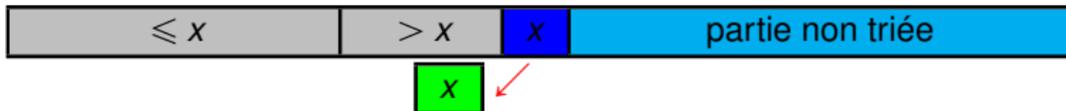
# Étapes d'insertion d'un élément

- L'insertion de l'élément courant se fait en 4 étapes :

- Trouver le point d'insertion dans la partie triée.



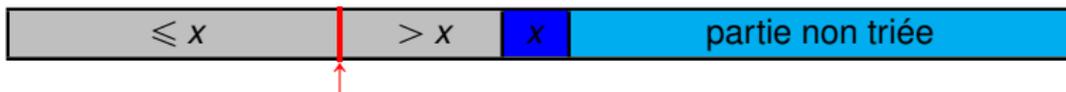
- Recopier l'élément courant.



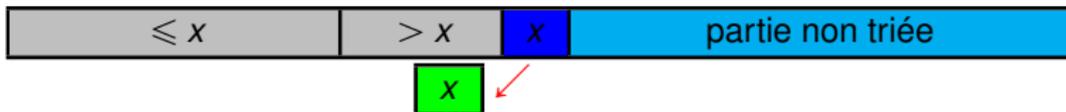
# Étapes d'insertion d'un élément

- L'insertion de l'élément courant se fait en 4 étapes :

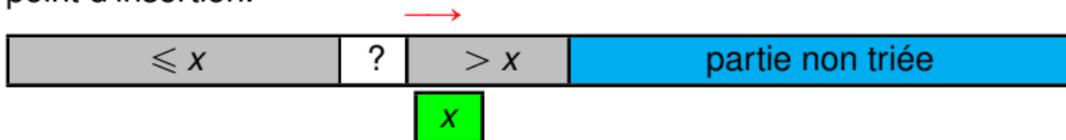
- Trouver le point d'insertion dans la partie triée.



- Recopier l'élément courant.



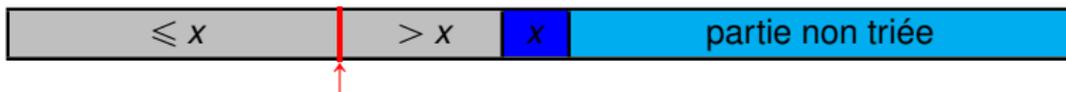
- Décaler d'une case vers la droite les éléments déjà triés qui sont après le point d'insertion.



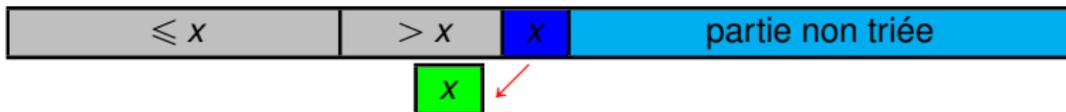
# Étapes d'insertion d'un élément

- L'insertion de l'élément courant se fait en 4 étapes :

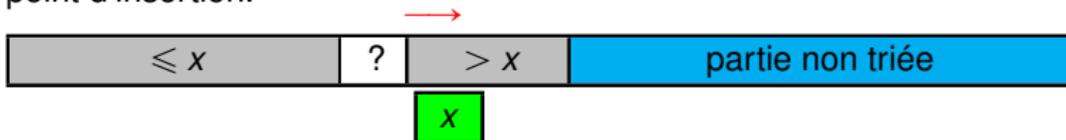
- Trouver le point d'insertion dans la partie triée.



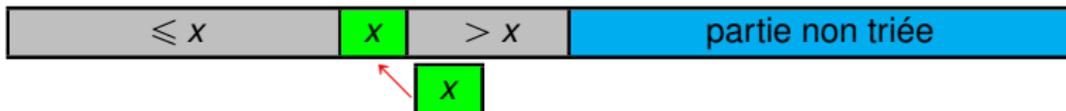
- Recopier l'élément courant.



- Décaler d'une case vers la droite les éléments déjà triés qui sont après le point d'insertion.



- Placer l'élément courant à l'emplacement ainsi libéré.



# Remarques

- On voit que la **nouvelle** partie grisée est **toujours triée** :



- Au départ, on a logiquement :

partie triée vide

partie non triée tout le tableau

- Mais on peut gagner une étape en prenant :

partie triée 1<sup>er</sup> élément du tableau

partie non triée le reste du tableau

- La recherche du point d'insertion et le décalage des éléments peuvent se faire **en même temps**.
- On termine quand la **partie non triée** devient **vide** :  
quand le **dernier élément** du tableau a été **inséré** dans la partie triée.

# Algorithme

**fonction** `triInsert`(**in-out** *tab* : tableau d'entiers, **in** *taille* : entier) : **vide**

Trie le tableau *tab* de *taille* éléments en utilisant le tri par insertion.

## Lexique local des variables

*valeur* (entier) valeur à insérer dans la partie triée

*limite* (entier) indice du 1<sup>er</sup> élément de la partie non triée

*place* (entier) indice d'insertion de la valeur dans la partie triée

## Algorithme de `triInsert`

**pour** *limite* de 1 à *taille* - 1 **faire**

*valeur* ← *tab*[*limite*]

*place* ← *limite*

**tant que** *place* > 0 ∧ *tab*[*place* - 1] > *valeur* **faire**

*tab*[*place*] ← *tab*[*place* - 1]

*place* ← *place* - 1

**ftant**

*tab*[*place*] ← *valeur*

**fpour**

# Déroulement de l'algorithme

valeur :

**limite**

*place*

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

# Déroulement de l'algorithme

valeur :            

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur :

**limite**

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
                 
 
                 

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
                 
 
                 

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
                 
 
                 

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
                 
 
                 

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
                 
 
                 

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
                 
 
                 

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
                 
 
                 

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur :  limite

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
limite

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
limite

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur : 
limite

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme

valeur :       **limite**     

40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	18	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
40	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	15	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	51	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	40	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
18	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	23	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	51	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	40	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

...

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----	----

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	83	88	89	80	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	83	88	89	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	80	83	88	89	74	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	83	88	89	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	80	83	88	89	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	17	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	83	88	89	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	80	83	88	89	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	17	13	48	57	58
15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	13	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	80	83	88	89	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	17	13	48	57	58
15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	13	48	57	58
13	15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	48	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	83	88	89	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	80	83	88	89	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	17	13	48	57	58
15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	13	48	57	58
13	15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	48	57	58
13	15	17	18	23	23	40	48	51	74	80	83	88	89	57	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58	
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58	
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58	
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58	
15	18	23	23	40	51	83	88	89	80	74	17	13	48	57	58	
15	18	23	23	40	51	80	83	88	89	74	17	13	48	57	58	
15	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	17	13	48	57	58	
15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	13	48	57	58	
13	15	17	18	23	23	40	48	51	74	80	83	88	89	48	57	58
13	15	17	18	23	23	40	48	51	74	80	83	88	89	57	58	58
13	15	17	18	23	23	40	48	51	57	74	80	83	88	89	58	58

# Déroulement de l'algorithme (suite)

(en continuant un peu plus rapidement)

15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	40	51	83	88	89	23	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	83	88	89	80	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	80	83	88	89	74	17	13	48	57	58
15	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	17	13	48	57	58
15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	13	48	57	58
13	15	17	18	23	23	40	51	74	80	83	88	89	48	57	58
13	15	17	18	23	23	40	48	51	74	80	83	88	89	57	58
13	15	17	18	23	23	40	48	51	57	74	80	83	88	89	58

# Tri par sélection-permutation

- On aimerait **ne plus** avoir à **modifier** la partie déjà triée (déplacement des éléments trop coûteux).
  - On distingue toujours les deux parties des éléments mais cette fois :

partie triée (élts $\leq$ élts non triés)	partie non triée (élts $\geq$ élts triés)
---	---
  - Ajout d'un élément **à la fin** de la partie triée  
 $\Rightarrow$  il doit être  $\leq$  aux éléments de la partie non triée
- Principe :
  - on cherche le plus petit élément dans la partie non triée (sélection) et on le place au début de cette partie (permutation).
- **Nouvelle** zone triée = **ancienne** zone triée, **plus** cet élément.
- **Nouvelle** zone non triée = **ancienne** zone non triée, **moins** cet élément.

# Étapes de sélection-permutation

- La sélection-permutation d'un élément se fait en 2 étapes :
  - Trouver le minimum dans la partie non triée :  $x$



# Étapes de sélection-permutation

- La sélection-permutation d'un élément se fait en 2 étapes :

- Trouver le minimum dans la partie non triée :  $x$



- Permuter avec le premier élément de la partie non triée



# Étapes de sélection-permutation

- La sélection-permutation d'un élément se fait en 2 étapes :

- Trouver le minimum dans la partie non triée :  $x$



- Permuter avec le premier élément de la partie non triée



# Remarques

- On voit que la **nouvelle** partie grisée est **toujours triée** :



- Au départ, on a logiquement :

partie triée vide

partie non triée tout le tableau

- Cette fois, on peut gagner une étape **à la fin** (dernier élément).
- On termine quand la **partie non triée** ne contient plus **qu'un seul** élément : il s'incorpore directement dans la partie triée.



# Algorithme

**fonction** triSélect(**in-out** *tab* : tableau d'entiers, **in** *taille* : entier) : **vide**

Trie le tableau *tab* de *taille* éléments en utilisant le tri par sélection-permutation.

## Lexique local des variables

*iMin* (entier) indice du minimum de la partie non triée

*min* (entier) valeur du minimum de la partie non triée

*limite* (entier) indice du 1<sup>er</sup> élément de la partie non triée

*i* (entier) indice de parcours du tableau pour trouver le min

## Algorithme de triSélect

**pour** *limite* de 0 à *taille* - 2 **faire**

*iMin* ← *limite*

**pour** *i* de *limite* + 1 à *taille* - 1 **faire**

**si** *tab*[*i*] < *tab*[*iMin*] **alors**

*iMin* ← *i*

**fsi**

**fpour**

*min* ← *tab*[*iMin*]

*tab*[*iMin*] ← *tab*[*limite*]

*tab*[*limite*] ← *min*

**fpour**

# Déroulement de l'algorithme

(en exercice...)

# Tri à bulles

- On aimerait **éviter** le calcul des minimums (recherche coûteuses).

- On distingue toujours la partie triée ( $\leq$ ) et la partie non triée :



- On fait descendre les éléments les plus petits par parcours successifs :

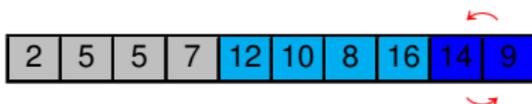
← petite valeur se déplace à gauche



- Principe :

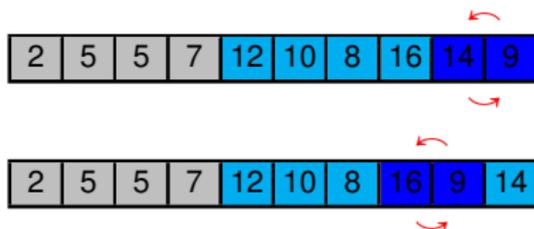
- Parcours droite–gauche de la partie non triée avec comparaison deux à deux des éléments consécutifs et remise en ordre éventuelle.
- Nouvelle** zone triée = **ancienne** zone triée **plus** élément minimum de la zone non triée.
- Nouvelle** zone non triée = **ancienne** zone non triée, **moins** cet élément.

# Déroulement d'un parcours



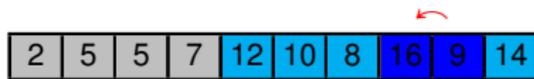
- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.

# Déroulement d'un parcours



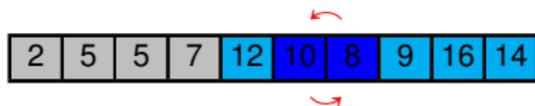
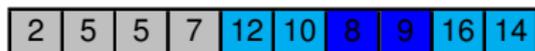
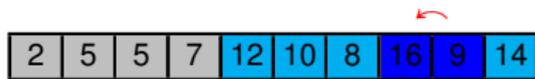
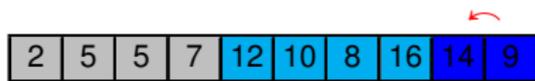
- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.
- On recommence en se décalant d'une case à gauche, jusqu'au début de la partie non triée.

# Déroulement d'un parcours



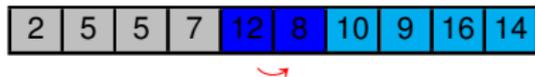
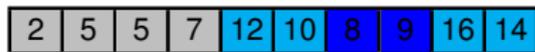
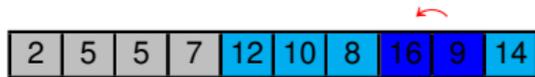
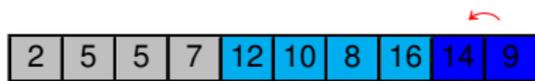
- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.
- On recommence en se décalant d'une case à gauche, jusqu'au début de la partie non triée.

# Déroulement d'un parcours



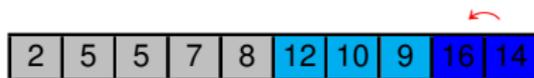
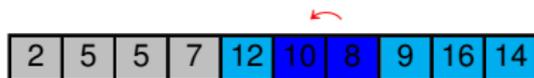
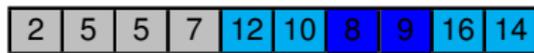
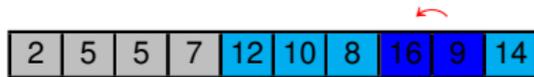
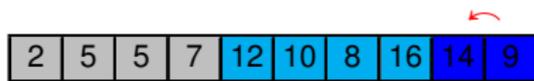
- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.
- On recommence en se décalant d'une case à gauche, jusqu'au début de la partie non triée.

# Déroulement d'un parcours



- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.
- On recommence en se décalant d'une case à gauche, jusqu'au début de la partie non triée.

# Déroulement d'un parcours



- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.
- On recommence en se décalant d'une case à gauche, jusqu'au début de la partie non triée.
- À la fin du parcours, le **min.** de la partie non triée est au **début** de celle-ci.
- On recommence avec la nouvelle zone non triée.
- Arrêt quand la zone non triée contient **un seul** élément, ou est **vide**.
- NB : le min. n'est **pas la seule** valeur déplacée, 9 a aussi été déplacé vers la gauche.

# Algorithme

**fonction** triBulles(**in-out** *tab* : tableau d'entiers, **in** *taille* : entier) : **vide**

Trie le tableau *tab* de *taille* éléments en utilisant le tri à bulles.

## Lexique local des variables

*tmp* (entier) variable pour l'échange des valeurs

*limite* (entier) indice du 1<sup>er</sup> élément de la partie non triée

*i* (entier) indice de parcours du tableau pour trouver le min

## Algorithme de triBulles

**pour** *limite* de 0 à *taille* - 2 **faire**

**pour** *i* de *taille* - 1 à *limite* + 1 **en descendant faire**

**si**  $tab[i] < tab[i - 1]$  **alors**

$tmp \leftarrow tab[i]$

$tab[i] \leftarrow tab[i - 1]$

$tab[i - 1] \leftarrow tmp$

**fsi**

**fpour**

**fpour**

# Remarques

- C'est une variante du tri par sélection-permutation où la recherche du min. est remplacée par les déplacements des petites valeurs.
- Il peut avoir un coût supérieur à cause des échanges (ordre inverse).
- De plus, si au  $k^e$  parcours, la fin du tableau est déjà triée, on effectue quand même les  $taille - 1 - k$  parcours restant.  
⇒ Pas efficace !
- On souhaite s'arrêter dès qu'il n'y a plus d'échange de valeurs.
- On commence un nouveau parcours seulement s'il y a eu au moins un échange pendant le parcours précédent :
  - utilisation d'un booléen pour la détection de l'échange ;
  - la boucle principale devient conditionnelle.

# Algorithme (v2)

## Algorithme :

**fonction** triBulles(**in-out** *tab* : tableau d'entiers, **in** *taille* : entier) : **vide**

Trie le tableau *tab* de *taille* éléments en utilisant le tri à bulles.

### Lexique local des variables

<i>tmp</i>	(entier)	variable pour l'échange des valeurs
<i>limite</i>	(entier)	indice du 1 <sup>er</sup> élément de la partie non triée
<i>i</i>	(entier)	indice de parcours du tableau pour trouver le min
<i>échange</i>	(booléen)	vrai si au moins un échange lors d'un parcours

# Algorithme (v2), suite

## Algorithme :

### Algorithme

*limite* ← 0

*échange* ← vrai

**tant que** *échange* ∧ *limite* ≤ *taille* − 2 **faire**

*échange* ← faux

**pour** *i* de *taille* − 1 à *limite* + 1 **en descendant faire**

**si** *tab*[*i*] < *tab*[*i* − 1] **alors**

*tmp* ← *tab*[*i*]

*tab*[*i*] ← *tab*[*i* − 1]

*tab*[*i* − 1] ← *tmp*

*échange* ← vrai

**fsi**

**fpour**

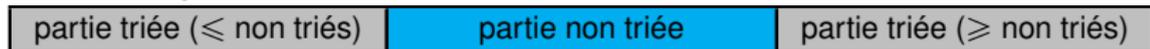
*limite* ← *limite* + 1

**ftant**

# Double tri à bulles

- On aimerait **ne plus** traiter **un seul** élément à la fois (recherches des min. trop coûteuses).

- On distingue cette fois :



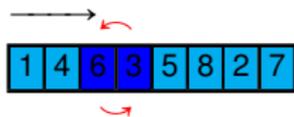
- On fait descendre/monter les éléments les plus petits/grands par parcours successifs de la partie non triée :

grande valeur se déplace à droite  $\longrightarrow$   $\longleftarrow$  petite valeur se déplace à gauche

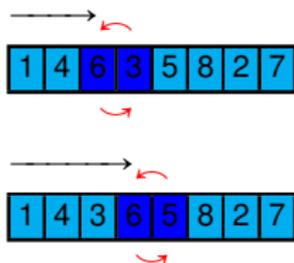


- Principe :
  - Parcours de la partie non triée avec comparaison deux à deux des éléments consécutifs et remise en ordre éventuelle.
- Nouvelles** zones triées = **anciennes** zones triées **plus** éléments min./max. de la zone non triée.
- Nouvelle** zone non triée = **ancienne** zone non triée, **moins** ces éléments.

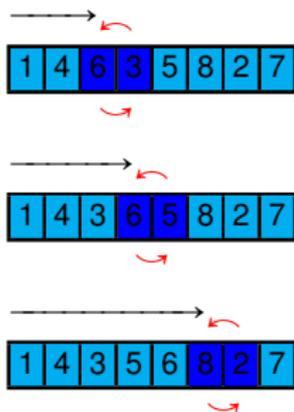
# Exemple d'exécution



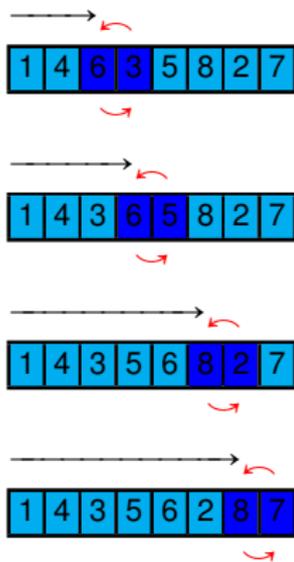
# Exemple d'exécution



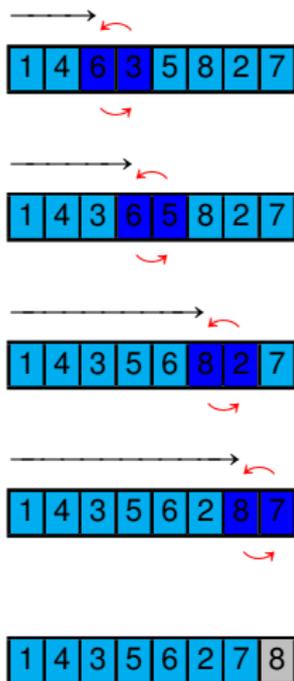
# Exemple d'exécution



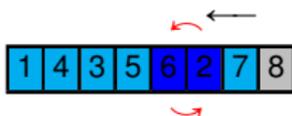
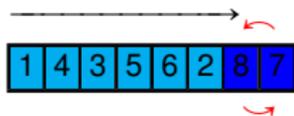
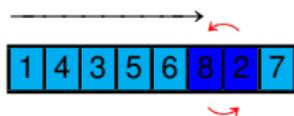
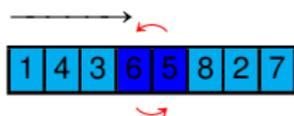
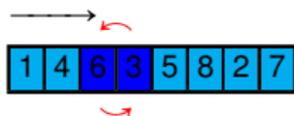
# Exemple d'exécution



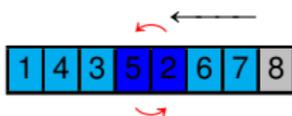
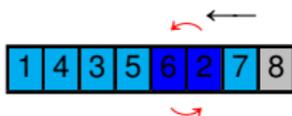
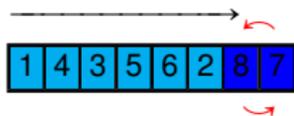
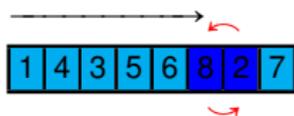
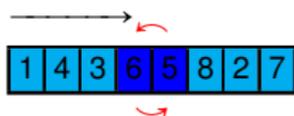
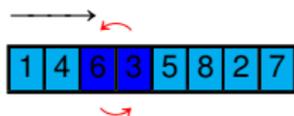
# Exemple d'exécution



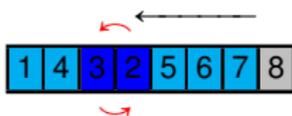
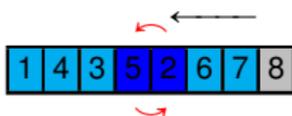
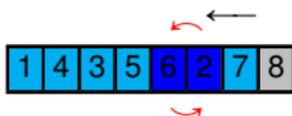
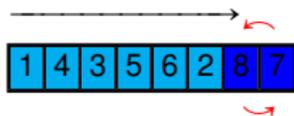
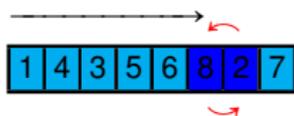
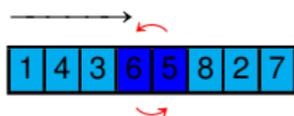
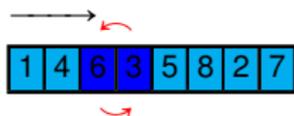
## Exemple d'exécution



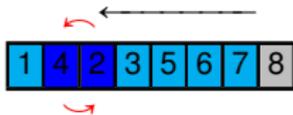
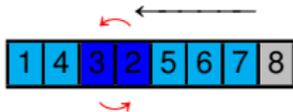
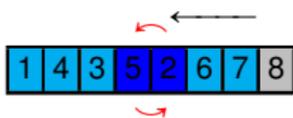
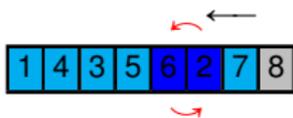
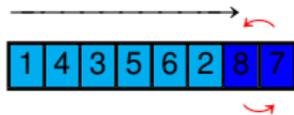
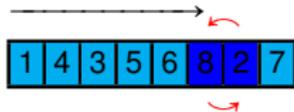
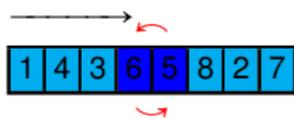
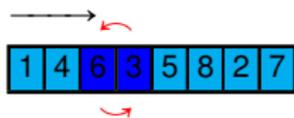
## Exemple d'exécution



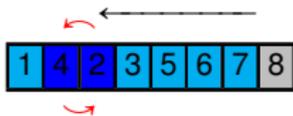
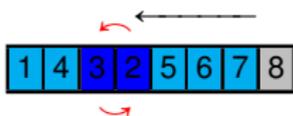
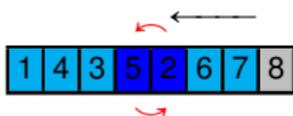
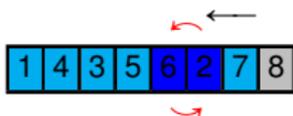
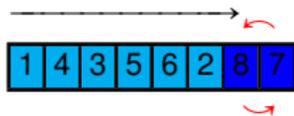
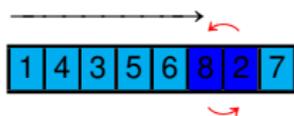
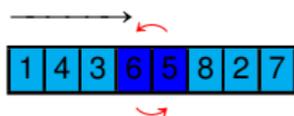
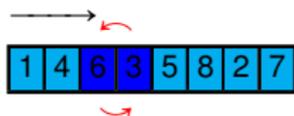
## Exemple d'exécution



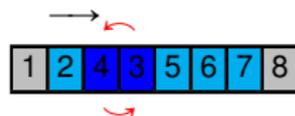
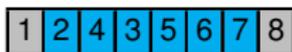
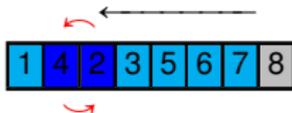
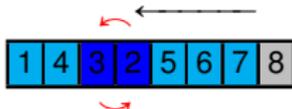
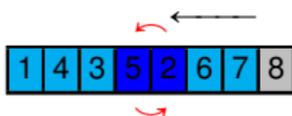
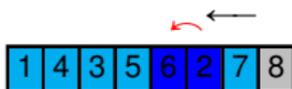
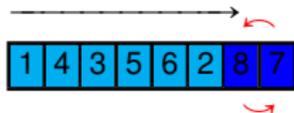
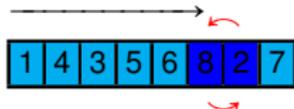
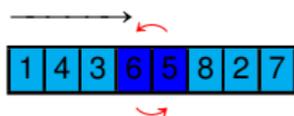
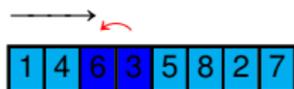
## Exemple d'exécution



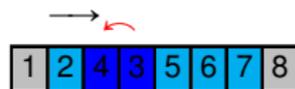
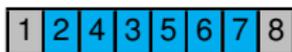
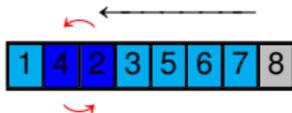
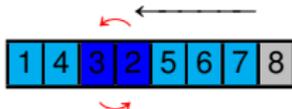
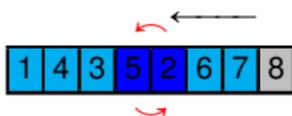
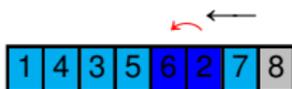
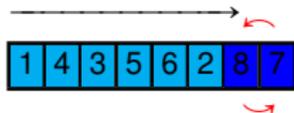
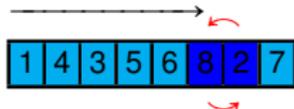
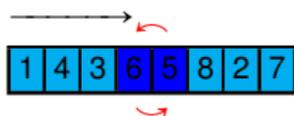
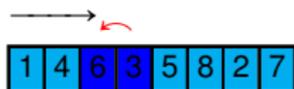
## Exemple d'exécution



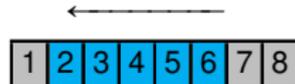
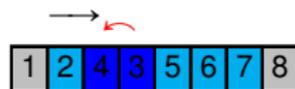
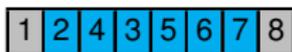
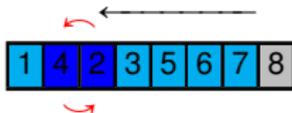
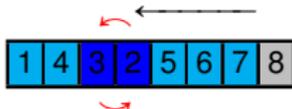
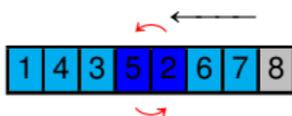
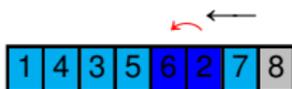
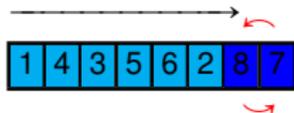
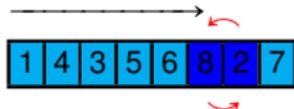
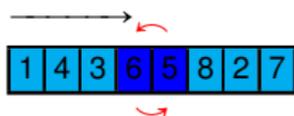
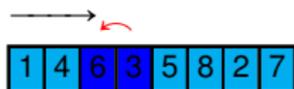
## Exemple d'exécution



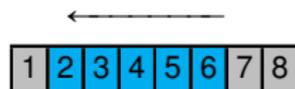
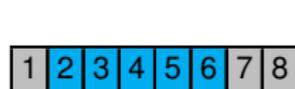
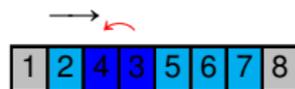
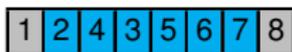
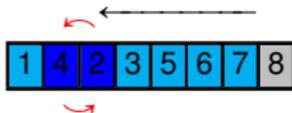
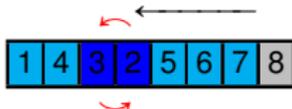
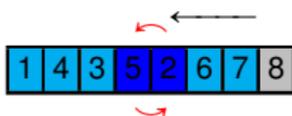
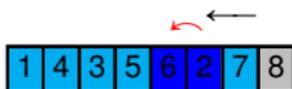
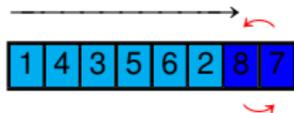
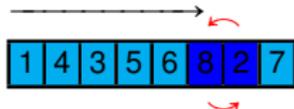
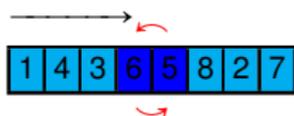
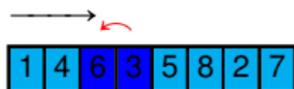
## Exemple d'exécution



## Exemple d'exécution



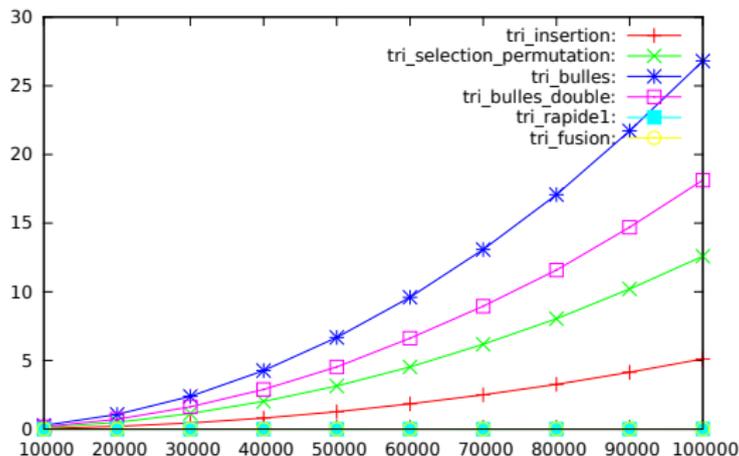
## Exemple d'exécution



Arrêt sur parcours  
sans aucune permutation

# Conclusion

- La formalisation du double tri à bulles est laissée en exercice.
- Démonstration (illustration) des algorithmes de tri...
- Il existe de nombreux autres algorithmes de tri.



# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères
- 12 Recherche dans un tableau
- 13 Tableaux à 2 dimensions
- 14 Algorithmes de tri
- 15 Énumérations**
- 16 Structures

# Les énumérations

- Une énumération permet de modéliser des ensembles finis de valeurs abstraites.
- Les valeurs de l'ensemble ont généralement un lien sémantique entre elles.

Par exemple, une variable *couleur* peut être définie par :

## Lexique des variables

*couleur* (énum {rouge, vert, bleu, jaune}) une couleur ...

- Cette définition spécifie une liste particulière de valeurs possibles pour la variable *couleur*.
- La valeur de *couleur* ne pourra donc être que rouge, vert, bleu ou jaune, **et rien d'autre.**

# Propriétés

- Les noms des éléments d'une énumération **ne sont pas** des chaînes de caractères, mais des noms internes à l'algorithme.  
⇒ la lecture et l'affichage des énumérations ne sont pas possibles directement.
- Il faut donc faire la conversion manuellement.

## Exemple :

### Lexique des variables

*jour* (énum {lun, mar, mer, jeu, ven, sam, dim}) un jour de la semaine ...

- On **ne peut** lire directement les valeurs lun, mar, ... et il faut donc passer par une variable intermédiaire ayant un type supportant les lectures/affichages.

# Exemple de lecture

## Lexique des variables

*val* (entier)

valeur lue

INTERMÉDIAIRE

*jour* (énum {lun, mar, mer, jeu, ven, sam, dim})

jour de la  
semaine

INTERMÉDIAIRE

## Algorithme

écrire "Entrez le numéro d'un jour de la semaine entre 1 et 7 :"

*val* ← lire

**selon que** *val* **est**

**cas** 1 : *jour* ← lun

**cas** 2 : *jour* ← mar

**cas** 3 : *jour* ← mer

**cas** 4 : *jour* ← jeu

**cas** 5 : *jour* ← ven

**cas** 6 : *jour* ← sam

**cas** 7 : *jour* ← dim

**défaut** : écrire "valeur invalide:", *val*

**fselon**

# Exemple d'affichage

## Lexique des variables

*jour* (énum {lun, mar, mer, jeu, ven, sam, dim})    jour de la semaine    INTERMÉDIAIRE

## Algorithme

...

**selon que** *jour* **est**

**cas** lun : écrire "lundi"

**cas** mar : écrire "mardi"

**cas** mer : écrire "mercredi"

**cas** jeu : écrire "jeudi"

**cas** ven : écrire "vendredi"

**cas** sam : écrire "samedi"

**cas** dim : écrire "dimanche"

// le cas **défaut** est inutile ici :

// toutes les valeurs possibles sont traitées.

**fselon**

# En Java

- En Java les énumération sont déclarées grâce au mot clef **enum** :

```
enum <Nom> { CONSTANTE1, CONSTANTE2, ... }
```

- le nom permet de faire référence ultérieurement à l'énumération ;
  - en général, les valeurs de l'énumération sont notées `Nom.CONSTANTE1` ;
  - sauf dans un `switch` où le nom de l'énumération est omis.
- Exemple :

```
enum Jour { LUN, MAR, MER, JEU, VEN, SAM, DIM }; // l'énumération
Jour jour1, jour2; // déclaration de variables
jour1 = Jour.LUN; // affectation d'une valeur
if (jour1 == Jour.MAR)
    jour2 = Jour.VEN; // affectation d'une autre valeur
switch (jour2) { // exemple avec un switch
case LUN:
    ...
    break;
case MAR:
    ...
}
```

- Cf. correction du TP Labyrinthe pour un exemple concret.
- Cf. manuel de Java pour tous les détails.

# Plan

- 10 Tableaux
- 11 Caractères et chaînes de caractères
- 12 Recherche dans un tableau
- 13 Tableaux à 2 dimensions
- 14 Algorithmes de tri
- 15 Énumérations
- 16 Structures**

# Le type structure

- Les tableaux permettent de réunir plusieurs données de même type dans une seule entité.
- La **structure** permet de réunir des données de types quelconques dans une même entité logique.
- Les éléments de la structure (appelés **champs**) ont normalement un lien logique entre eux :
  - ils représentent les différentes caractéristiques qui définissent l'entité.
- Exemple : représentation d'un étudiant

Numéro d'étudiant (entier)

Nom (chaîne de caractères)

Prénom (chaîne de caractères)

Âge (entier)

# Déclaration d'une variable structure

## Exemple : écriture de la structure étudiant

### **structure**

```

num      : (entier)
nom      : (chaîne)
prénom  : (chaîne)
âge     : (entier)

```

- Ainsi, la déclaration d'une variable *étudiant* peut se faire par :

### Lexique des variables

<i>étudiant</i>	$\left( \begin{array}{l} \mathbf{structure} \\ \text{num} \quad : (\text{entier}) \\ \text{nom} \quad : (\text{chaîne}) \\ \text{prénom} : (\text{chaîne}) \\ \text{âge} \quad : (\text{entier}) \end{array} \right)$	les données d'un étudiant	...
-----------------	---	---------------------------	-----

# Définition d'un type structure

- Pour alléger l'écriture des définitions de variables, on peut aussi définir un nouveau type dans le **lexique des types** qui se place **avant** les autres lexiques.
- La déclaration d'un nouveau type se fait simplement par :  
    NomDuType *définition du type*
- Par convention, les noms de types commencent par une majuscule.
- Ainsi, la déclaration du type *Étudiant* se fait par :

## Lexique des types

<i>Étudiant</i>	<b>structure</b>	représentation d'un étudiant
	num : (entier)	
	nom : (chaîne)	
	prénom : (chaîne)	
	âge : (entier)	

# Type structure et accès

- La déclaration de la variable *étudiant* peut alors se faire par :

## Lexique des variables

*étudiant* (Étudiant) les données d'un étudiant

...

# Type structure et accès

- La déclaration de la variable *étudiant* peut alors se faire par :

## Lexique des variables

*étudiant* (Étudiant) les données d'un étudiant ...

- Accès à un champ :

*nomDeVariable.nomDuChamp*

Exemple :

*étudiant.nom* ← lire

- Affectation de structure : si *étudiant1* et *étudiant2* sont deux variables de type Étudiant, l'instruction :

*étudiant1* ← *étudiant2*

**recopie** les valeurs de **tous** les champs de la variable *étudiant2* dans *étudiant1* : même effet que pour les types simples (entier, réel, ...).

# Structures et fonctions

- Une structure peut être passée en paramètre d'une fonction et aussi être renvoyée en résultat.

## Exemples

### Lexique des types

<i>Étudiant</i>	...	cf. exemple précédent
<i>Date</i>	<b>structure</b>	représentation d'une date
	jour : (entier)	
	mois : (entier)	
	année : (entier)	

### Lexique des fonctions

**fonction** lireÉtu(**out** *étu* : Étudiant) : **ret** booléen

Lit les données d'un étudiant dans la structure *étu* et retourne vrai si la lecture a pu se faire correctement.

**fonction** demain(**in** *aujourd'hui* : Date) : **ret** Date

Retourne une structure Date contenant la date du lendemain de *aujourd'hui*.

# Exemple complet

## Types, constantes et fonctions...

### Lexique des types

<i>Date</i>	<b>structure</b>	représentation d'une date
	jour : (entier)	
	mois : (entier)	
	année : (entier)	
<i>Étudiant</i>	<b>structure</b>	représentation d'un étudiant
	num : (entier)	
	nom : (chaîne)	
	prénom : (chaîne)	
	naissance : (Date)	

### Lexique des constantes

*NB\_ÉTU* (entier) = 120 nombre d'étudiants dans la promo

### Lexique des fonctions

**fonction** lireÉtu(**out** *étu* : Étudiant) : **ret** booléen

Lit les données d'un étudiant et retourne vrai si la lecture a réussi.

# Exemple (suite)

## Variables et algorithme principal. . .

### Lexique des variables

<i>tabÉtu</i>	(tableau [ <i>NB_ÉTU</i> ] d'Étudiant)	tableau des étudiants	INTERMÉDIAIRE
<i>i</i>	(entier)	indice de parcours du tableau	INTERMÉDIAIRE
<i>unÉtu</i>	(Étudiant)	étudiant lu	INTERMÉDIAIRE

### Algorithme

*i* ← 0

**tant que** *i* < *NB\_ÉTU* ∧ lireÉtu(*unÉtu*) **faire**

*tabÉtu*[*i*] ← *unÉtu*

**si** *tabÉtu*[*i*].naissance.mois = 6 **alors**

        écrire "L' étudiant numéro ", *unÉtu.num*, " est né en juin."

**fsi**

*i* ← *i* + 1

**ftant**

# Exemple (fin)

## Définition de la fonction lireÉtu

**fonction** lireÉtu(**out** *étu* : Étudiant) : **ret** booléen

Lit les données d'un étudiant et retourne vrai si la lecture a réussi.

### Algorithme de lireÉtu

*étu.num* ← lire

**si** *étu.num* = EOF **alors**

    | **retourner** faux

**fsi**

*étu.nom* ← lire

**si** *étu.nom* = EOF **alors**

    | **retourner** faux

**fsi**

...

// Lecture et vérification des autres champs...

...

**retourner** vrai

# Structures en Java

## Déclaration

- En Java, on parle de *classes*.

- Forme générale :

```
class <Nom> {  
    <type> <champ>;  
    <type> <champ>;  
    ...  
}
```

- Comme pour les tableaux, les objets d'une classe donnée doivent être construits explicitement avec le mot clef `new`.
- Exemple :

```
class Etudiant {  
    int num;  
    String nom;  
    String prenom;  
    int age;  
}  
Etudiant etudiant = new Etudiant();    // déclaration et construction d'une variable
```

# Structures en Java (suite)

## Utilisation

- Les champs peuvent être accédés par : `<variable>.<champ>`
- Les structures peuvent être utilisées comme type pour les paramètres ou le retour d'une fonction.
- Exemple :

```
Date demain(Date aujourd'hui)
{
    Date dem = new Date();
    dem.jour = aujourd'hui.jour;
    dem.mois = aujourd'hui.mois;
    dem.annee = aujourd'hui.annee;
    if (++dem.jour == 32) {
        dem.jour = 1;
        if (++dem.mois == 13) {
            dem.mois = 1;
            ++dem.annee;
        }
    }
    return dem;
}
```

# Structures en Java (conclusion)

## En réalité...

- Dans le langage Java, il est plus naturel de définir et manipuler des *objets*.
- En programmation orientée objet, les entités manipulées (*objets*) contiennent des données (*attributs*, similaires aux champs d'une structures), mais ont également des comportements associés (*méthodes*, des sortes de fonctions).
- **Le concept de programmation orientée objets sera développé en S2.**

# Annexe

# Références



Sylvain CONTASSOT-VIVIER

*Algorithmique 1ère Année*

Communication privée, 2007



Thomas H. CORMEN, Charles E. LEISERSON, Ronald L. RIVEST et Clifford STEIN

*Introduction to Algorithms*

The MIT Press, 2<sup>e</sup> édition, 2001



David FLANAGAN

*Java in a Nutshell*

O'Reilly, 5<sup>e</sup> édition, 2005



Vincent GRANET

*Algorithmique et programmation en Java*

Dunod, 3<sup>e</sup> édition, 2010



ORACLE

Java Platform Standard Edition Documentation

<http://docs.oracle.com/javase/>

# Consignes pour les examens

## Documents

- Aucun document autorisé.
- Ordinateurs, calculatrices, téléphones, etc. interdits.

## Mise en page

- Laisser une marge suffisante sur le bord gauche de chaque page.
- Numéroté les copies (et non les pages !) s'il y en a plusieurs.

## Conseils généraux

- Lire intégralement le sujet avant de commencer.
- Répondre aux questions de manière précise et concise.

# Consignes pour les examens (suite)

## Rédaction des algorithmes

- Sauf instruction contraire, les algorithmes devront être décrits en utilisant le langage algorithmique présenté en cours.
- Le langage Java ne devra être utilisé que si c'est explicitement demandé.
- Un algorithme sans description de ses données et résultats n'a aucun sens.
- De même, la section « Idée de l'algorithme » est importante.
- La description et le rôle (donnée/résultat/intermédiaire) des variables est également important.