

Algorithmique et Programmation

DUT Informatique 1^{er} 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 → Algorithme → 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	« Poser la toiture »
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.

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

Introduction Exemple

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 11

Introduction Exemple

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 11

Introduction Langues

Langages

Énoncé $\rightarrow$ Algorithme $\rightarrow$ Programme

Langage naturel $\rightarrow$ Langage algorithmique $\rightarrow$ Langage de programmation

- 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 ?

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 12

Introduction Langues

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
 $\Rightarrow$ 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, ...

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 13

Langage algorithmique

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 14

Langage algorithmique

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...)

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 15

Langage algorithmique Données et résultats

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 $\rightarrow$ ALGORITHME $\rightarrow$ RÉSULTATS

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 16

Langage algorithmique Données et résultats

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 $\rightarrow$ ALGORITHME  $\rightarrow$ RÉSULTATS

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 16

Langage algorithmique Exemples

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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 17

Langage algorithmique Idée de l'algorithme

Idée de l'algorithme

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

Exemple : calcul de la superficie d'un champ

Idée

- acquérir la longueur et la largeur du champ ;
- calculer la superficie ;
- 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).

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 18

Lexique des variables

Plan

- Introduction
- Langage algorithmique
- Lexique des variables**
- Algorithme
- Lexique des constantes
- Structures conditionnelles
- Structures itératives
- Fonctions
- Fonctions récursives

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 19

Lexique des variables Variables

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, ...

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 20

Lexique des variables Variables

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).

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 21

Lexique des variables Exemples

Exemples

Exemple 1 : PGCD

Lexique des variables

a	(entier)	Premier entier donné	DONNÉE
b	(entier)	Deuxième entier donné	DONNÉE
$pgcd$	(entier)	PGCD de a et b	RÉSULTAT
c	(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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 22

Lexique des variables Exemples

Exemples

Exemple 2 : superficie d'un champ

Lexique des variables

$longueur$	(réel)	Longueur du champ	INTERMÉDIAIRE
$largeur$	(réel)	Largeur du champ	INTERMÉDIAIRE
$surface$	(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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 23

Algorithme

Plan

- Introduction
- Langage algorithmique
- Lexique des variables
- Algorithme**
- Lexique des constantes
- Structures conditionnelles
- Structures itératives
- Fonctions
- Fonctions récursives

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 24

Algorithme

Généralités

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
                    
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 25

Algorithme

Généralités

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 « ← » :
 - affecte la valeur résultant de l'évaluation de l'expression à droite de la flèche dans la variable placée à gauche ;
 - « *truc* ← *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* ← 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).**

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 26

Algorithme

Généralités

Déroulement de l'exemple

Algorithme

```

longueur ← lire
largeur ← lire
surface ← longueur × largeur
écrire surface
                    
```

Variables

longueur

?

largeur

?

surface

?

Entrées

40

12

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 27

Algorithme

Généralités

Déroulement de l'exemple

Algorithme

```

longueur ← lire
largeur ← lire
surface ← longueur × largeur
écrire surface
                    
```

Variables

longueur

40

largeur

?

surface

?

Entrées

40

12

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 27

Algorithme

Généralités

Déroulement de l'exemple

Algorithme

```

longueur ← lire
largeur ← lire
surface ← longueur × largeur
écrire surface
                    
```

Variables

longueur

40

largeur

12

surface

?

Entrées

40

12

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 27

Algorithme

Généralités

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 27

Algorithme

Généralités

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 27

Algorithme

Généralités

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 27

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, ← (affectation).
- Opérateurs arithmétiques : +, −, ×, /, mod (modulo ou reste de la division entière)
 - ⇒ 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 ⇒ entier
 - entier *op* réel ⇒ réel
 - réel *op* entier ⇒ réel
 - réel *op* réel ⇒ réel
- en particulier :
 - entier / entier ⇒ entier (division entière !)

Opérateurs (suite)

- Opérateurs de comparaison : ≤, ≥, <, >, =, ≠
- Opérateurs booléens : ∧ (et), ∨ (ou), ¬ (non) dans {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
 - $[x]$ partie entière supérieure
 - $[x]$ 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

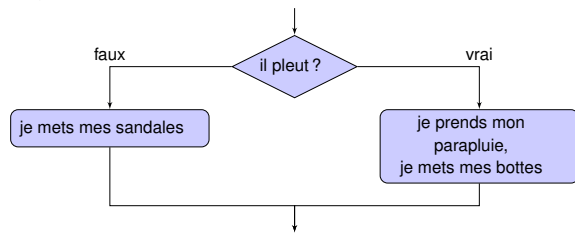
TAUX_TVA (réel) = 19,6 Taux de TVA en vigueur

Plan

- 1 Introduction
- 2 Langage algorithmique
- 3 Lexique des variables
- 4 Algorithme
- 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 :

```

si <condition> alors
  <instruction>
  <instruction>
  ...
sinon
  <instruction>
  <instruction>
  ...
fsi
  
```

```

si <condition> alors
  <instruction>
  <instruction>
  ...
fsi
  
```

- 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

a (entier) un entier

DONNÉE

b (entier) un autre entier

DONNÉE

tmp (entier) une variable temporaire

INTERMÉDIAIRE

Algorithme

```

si a < b alors
  // quand a < b, on échange les valeurs des variables
  tmp ← a
  a ← b
  b ← tmp
fsi
// ici, on a toujours a ≥ 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...

```

si <condition1> alors
  ...
sinon
  si <condition2> alors
    ...
  sinon
    ...
    si <conditionn> alors
      ...
    sinon
      ...
    fsi
  fsi
fsi
  
```

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

```

si <condition1> alors
  ...
sinon si <condition2> alors
  ...
...
sinon si <conditionn> alors
  ...
sinon
  ...
fsi
  
```

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 <variable> est
  cas <val1> :
    <instruction>
    ...
  cas <val2> :
    <instruction>
    ...
  cas <valn> :
    <instruction>
    ...
  défaut :
    <instruction>
    ...
fselon
  
```

- Les *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.

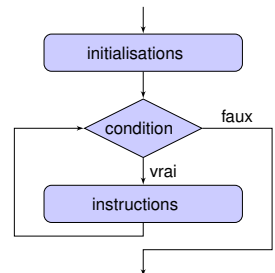
Structure *tant que*

- Synopsis :

```

<initialisations>
tant que <condition> faire
  <instruction>
  <instruction>
  ...
ftant

```



- 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 ≠ b faire // condition d'exécution de la boucle
  si a < b alors
    échanger(a,b) // échange des valeurs de a et b
  fsi
  c ← a - b
  // action modifiant la valeur d'au moins une variable
  // intervenant dans la condition (a ← a - b)
  a ← 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*

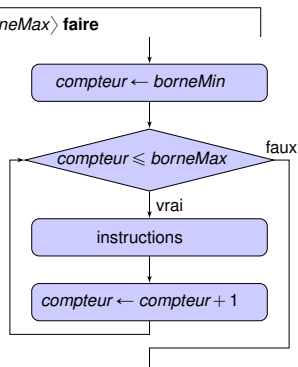
- Synopsis :

```

pour <compteur> de <borneMin> à <borneMax> faire
  <instruction>
  <instruction>
  ...
tpour

```

- 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

```

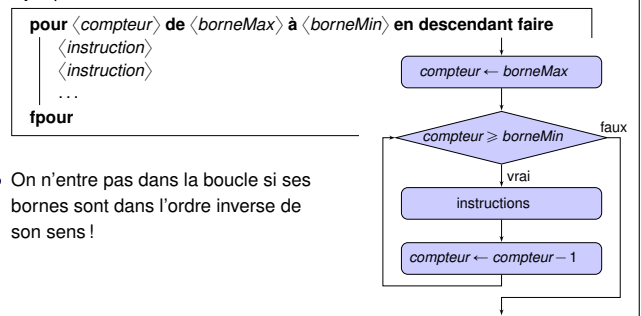
n ← lire
fact ← 1
pour i de 1 à n faire
    fact ← fact × i
    écrire fact
fpour

```

- 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

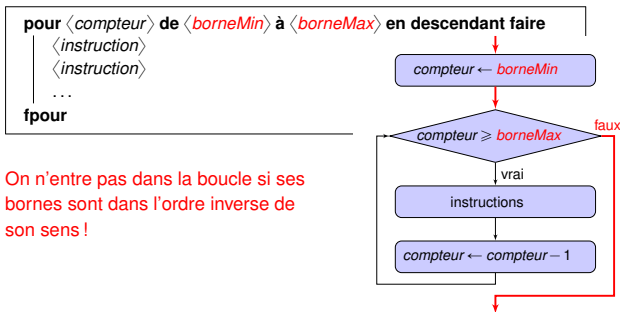
- Par défaut, une boucle *pour* va dans le sens *croissant*.
- On peut inverser le sens de parcours.
- Synopsis :



- 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

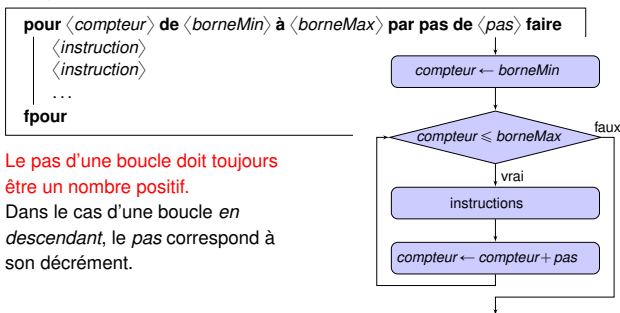
```

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

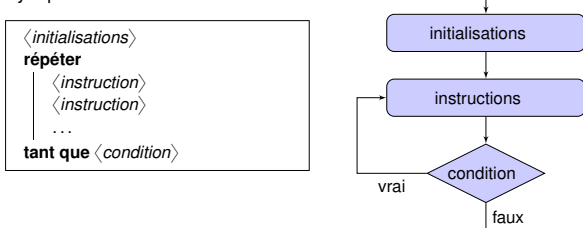
```

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  $\neg(1 \leq \text{nombre} \wedge \text{nombre} \leq 100)$ 
        // ici,  $1 \leq \text{nombre} \leq 100$ 

```

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 1×1 à 100×100 .

```

Algorithme
  pour i de 1 à 100 faire
    pour j de 1 à 100 faire
      m ← i × j
      écrire " ", 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 $n = 8$:

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

Exemple : triangle de Pascal

Rappel de la démarche

- comprendre l'énoncé ;
- fixer les données et les résultats de l'algorithme (*ce qu'il doit faire*) ;
- trouver une idée de l'algorithme (*comment le faire*) ;
- spécifier précisément l'algorithme, avec son lexique des variables, etc. ;
- (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
 i (entier) numéro de ligne courant
 j (entier) numéro de colonne courant
 x (entier) le nombre courant dans le triangle

DONNÉE
 INTERMÉDIAIRE
 INTERMÉDIAIRE
 INTERMÉDIAIRE

Exemple : triangle de Pascal

L'algorithme (enfin !)

Lexique des variables

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

DONNÉE
 INTERMÉDIAIRE
 INTERMÉDIAIRE
 INTERMÉDIAIRE

Exemple : triangle de Pascal

L'algorithme (enfin !)

Lexique des variables

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

DONNÉE
 INTERMÉDIAIRE
 INTERMÉDIAIRE
 INTERMÉDIAIRE

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	?
j	?
x	?

Sorties

—

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
j	?
x	?

Sorties

—

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour

```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

n	4
i	? 0
j	?
x	? 1

Sorties

1_

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
  tpour
  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 ← 1
  écrire x
  pour j de 1 à i faire
    x ← (x × (i-j+1))/j
    écrire " ", x
  tpour
  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 ← 1
  écrire x
  pour j de 1 à i faire
    x ← (x × (i-j+1))/j
    écrire " ", x
  tpour
  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

1_

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
  tpour
  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

1_

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
  tpour
  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

1_1_

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
  tpour
  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

1_1_

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour

```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
-
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
1_
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
1_
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
1_2_
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
1_2_
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
1_2_1_
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
1_2_1_
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```

Exemple : triangle de Pascal

Variables : évolution des valeurs au cours du temps

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

Sorties

```
1
1_1
1_2_1_
```

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
  tpour
  écrire "\n"
fpour
```


Fonctions En-tête, corps

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*.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 73

Fonctions Paramètres

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*.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 74

Fonctions Paramètres

Illustration

Lexique des fonctions

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

Lexique des variables

x	(entier)	premier entier	DONNÉE
y	(entier)	second entier	DONNÉE
z	(entier)	somme des deux entiers	INTERMÉDIAIRE

Algorithme

```
z ← somme(x, y)
écrire z
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 75

Fonctions Paramètres

Illustration

Lexique des fonctions

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

Lexique des variables

x	(entier)	premier entier	DONNÉE
y	(entier)	second entier	DONNÉE
z	(entier)	somme des deux entiers	INTERMÉDIAIRE

Algorithme

```
z ← 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 ← a + b
retourner c
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 75

Fonctions Paramètres

Illustration

Lexique des fonctions

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

Lexique des variables

x	(entier)	premier entier	DONNÉE
y	(entier)	second entier	DONNÉE
z	(entier)	somme des deux entiers	INTERMÉDIAIRE

Algorithme

```
z ← 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 ← a + b
retourner c
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 75

Fonctions Paramètres

Illustration

Lexique des fonctions

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

Lexique des variables

x	(entier)	premier entier	DONNÉE
y	(entier)	second entier	DONNÉE
z	(entier)	somme des deux entiers	INTERMÉDIAIRE

Algorithme

```
z ← 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 ← a + b
retourner c
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 75

Fonctions Exemple simple

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

nbVol	(entier)	nombre de volumes à calculer	INTERMÉDIAIRE
i	(entier)	compteur de boucle	INTERMÉDIAIRE
hauteurPri	(réel)	hauteur du prisme	INTERMÉDIAIRE
côtéPri	(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
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 76

Fonctions Exemple simple

Exemple : algorithme de la fonction

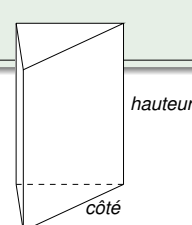
fonction volPrisme(in côté : réel, in hauteur : réel) : ret réel
Calcule le volume d'un prisme à base triangulaire de côté et de hauteur donnés.

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 × √3/2
surfTri ← côté × hauteurTri/2
retourner surfTri × hauteur
```



A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 77

Fonctions Exemple simple

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol 2 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol 2 i 1 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol 2 i 1 côtéPri 10 hauteurPri 20

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol 2 i 1 côtéPri 10 hauteurPri 20

côté 10 hauteur 20 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol 2 i 1 côtéPri 10 hauteurPri 20

côté 10 hauteur 20 retour de volPrisme ?

hauteurTri ? surfTri ?

Algorithme de volPrisme

```

hauteurTri ← côté × √3/2
surfTri ← côté × hauteurTri/2
retourner surfTri × hauteur
  
```

Entrées

2
10
20

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol 2 i 1 côtéPri 10 hauteurPri 20

côté 10 hauteur 20 retour de volPrisme ?

hauteurTri 8,660 surfTri ?

Algorithme de volPrisme

```

hauteurTri ← côté × √3/2
surfTri ← côté × hauteurTri/2
retourner surfTri × hauteur
  
```

Entrées

2
10
20

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol 2 i 1 côtéPri 10 hauteurPri 20

côté 10 hauteur 20 retour de volPrisme ?

hauteurTri 8,660 surfTri 43,300

Algorithme de volPrisme

```

hauteurTri ← côté × √3/2
surfTri ← côté × hauteurTri/2
retourner surfTri × hauteur
  
```

Entrées

2
10
20

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

1

côtéPri

10

hauteurPri

20

côté

10

hauteur

20

retour de volPrisme

866,000

hauteurTri

8,660

surfTri

43,300

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

1

côtéPri

10

hauteurPri

20

retour de volPrisme

866,000

Algorithme principal
 $nbVol \leftarrow \text{lire}$
pour i de 1 à $nbVol$ **faire**
 $côtéPri \leftarrow \text{lire}$
 $hauteurPri \leftarrow \text{lire}$
 écrire "Le volume du prisme est ", $\text{volPrisme}(côtéPri, hauteurPri)$
fpour

Entrées

2

10

20

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

2

côtéPri

10

hauteurPri

20

Algorithme principal
 $nbVol \leftarrow \text{lire}$
pour i de 1 à $nbVol$ **faire**
 $côtéPri \leftarrow \text{lire}$
 $hauteurPri \leftarrow \text{lire}$
 écrire "Le volume du prisme est ", $\text{volPrisme}(côtéPri, hauteurPri)$
fpour

Entrées

2

10

20

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

2

côtéPri

30

hauteurPri

40

Algorithme principal
 $nbVol \leftarrow \text{lire}$
pour i de 1 à $nbVol$ **faire**
 $côtéPri \leftarrow \text{lire}$
 $hauteurPri \leftarrow \text{lire}$
 écrire "Le volume du prisme est ", $\text{volPrisme}(côtéPri, hauteurPri)$
fpour

Entrées

...

30

40

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

2

côtéPri

30

hauteurPri

40

côté

30

hauteur

40

retour de volPrisme

?

Algorithme principal
 $nbVol \leftarrow \text{lire}$
pour i de 1 à $nbVol$ **faire**
 $côtéPri \leftarrow \text{lire}$
 $hauteurPri \leftarrow \text{lire}$
 écrire "Le volume du prisme est ", $\text{volPrisme}(côtéPri, hauteurPri)$
fpour

Entrées

...

30

40

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

2

côtéPri

30

hauteurPri

40

côté

30

hauteur

40

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

...

30

40

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

2

côtéPri

30

hauteurPri

40

côté

30

hauteur

40

retour de volPrisme

?

hauteurTri

25,981

surfTri

?

Algorithme de volPrisme
 $hauteurTri \leftarrow côté \times \sqrt{3}/2$
 $surfTri \leftarrow côté \times hauteurTri/2$
retourner $surfTri \times hauteur$

Entrées

...

30

40

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions

Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol

2

i

2

côtéPri

30

hauteurPri

40

côté

30

hauteur

40

retour de volPrisme

?

hauteurTri

25,981

surfTri

389,715

Algorithme de volPrisme
 $hauteurTri \leftarrow côté \times \sqrt{3}/2$
 $surfTri \leftarrow côté \times hauteurTri/2$
retourner $surfTri \times hauteur$

Entrées

...

30

40

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 78

Fonctions Exemple simple

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

...
30
40

Sorties

Le volume du prisme est 866,000

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol i côtéPri hauteurPri

retour de volPrisme

Algorithme principal

nbVol $\leftarrow$ lire
pour i de 1 à nbVol **faire**
| côtéPri $\leftarrow$ lire
| hauteurPri $\leftarrow$ 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

nbVol i côtéPri hauteurPri

Algorithme principal

nbVol $\leftarrow$ lire
pour i de 1 à nbVol **faire**
| côtéPri $\leftarrow$ lire
| hauteurPri $\leftarrow$ 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 78

Fonctions Exemple simple

Déroulement de l'exemple

Variables

Algorithme principal

nbVol $\leftarrow$ lire
pour i de 1 à nbVol **faire**
| côtéPri $\leftarrow$ lire
| hauteurPri $\leftarrow$ 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 78

Fonctions Exemple : fonction dans retour

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

Algorithme

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

INTERMÉDIAIRE

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 79

Fonctions Exemple : fonction dans retour

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 "x"
| **fpour**
| écrire "\n"
fpour

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 80

Fonctions Exemple : fonction dans retour

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	1		
<i>côté</i>	1		

Algorithme principal
pour *i* de 1 à 5 **par pas de 2** **faire**
 dessineCarré(*i*)
fpour

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	1		
<i>côté</i>	1		
<i>i</i>	?	<i>j</i>	?

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	1		
<i>côté</i>	1		
<i>i</i>	1	<i>j</i>	?

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	1		*
<i>côté</i>	1		
<i>i</i>	1	<i>j</i>	2

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	1		*
<i>côté</i>	1		
<i>i</i>	2	<i>j</i>	2

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	1		*
<i>côté</i>	1		
<i>i</i>	2	<i>j</i>	2

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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	1		*

Algorithme principal
pour *i* de 1 à 5 **par pas de 2** **faire**
 dessineCarré(*i*)
fpour

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
<i>i</i>	3		*

Algorithme principal
pour *i* de 1 à 5 **par pas de 2** **faire**
 dessineCarré(*i*)
fpour

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	

Algorithme principal
pour *i* de 1 à 5 **par pas de 2 faire**
 dessineCarré(*i*)
fpour

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	
<i>i</i>	?	
<i>j</i>	?	

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	
<i>i</i>	1	
<i>j</i>	?	

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	***
<i>i</i>	1	
<i>j</i>	4	

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	***
<i>i</i>	2	
<i>j</i>	4	

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	***
<i>i</i>	2	***
<i>j</i>	4	

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	***
<i>i</i>	3	***
<i>j</i>	4	

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	3	*
<i>côté</i>	3	***
<i>i</i>	3	***
<i>j</i>	4	***

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
i	3	* *** *** ***	
côté	3		
i	4		
		j	4

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
i	3	* *** *** ***	
côté	3		
i	4		
		j	4

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.
  
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
i	3	* *** *** ***

Algorithme principal

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
i	5	* *** *** ***

Algorithme principal

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
i	5	* *** *** ***
côté	5	

Algorithme principal

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
i	5	* *** *** ***	
côté	5		
i	?		
		j	?

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
i	5	* *** *** ***	
côté	5		
i	1		
		j	?

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties	
i	5	* *** *** ***	
côté	5		
i	1		
		j	6

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	2	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** ***** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	2	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** ***** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	3	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** ***** ***** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	3	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** ***** ***** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	4	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** ***** ***** ***** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	4	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** ***** ***** ***** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	5	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables		Sorties
<i>i</i>	5	* *** *** *** ***** ***** ***** ***** *****
<i>côté</i>	5	
<i>i</i>	5	

Algorithme de dessineCarré

```

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables
i 5
côté 5
i 6 *j* 6

Sorties

```

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

```

Algorithme de dessineCarré

```

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

```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables
i 5
côté 5
i 6 *j* 6

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.

```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

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

```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

Déroulement de l'exemple : fonction sans retour

Variables
i 7

Sorties

```

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

```

Algorithme principal

```

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

```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : fonction dans retour

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

```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 81

Fonctions Exemple : paramètres out

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

```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 82

Fonctions Exemple : paramètres out

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"

```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 83

Fonctions Exemple : paramètres out

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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
 $heures \leftarrow durée / 3600$
 $minutes \leftarrow (durée \bmod 3600) / 60$
 $secondes \leftarrow durée \bmod 60$

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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
 $heures \leftarrow durée / 3600$
 $minutes \leftarrow (durée \bmod 3600) / 60$
 $secondes \leftarrow durée \bmod 60$

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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
 $heures \leftarrow durée / 3600$
 $minutes \leftarrow (durée \bmod 3600) / 60$
 $secondes \leftarrow durée \bmod 60$

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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
 $heures \leftarrow durée / 3600$
 $minutes \leftarrow (durée \bmod 3600) / 60$
 $secondes \leftarrow durée \bmod 60$

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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
 $heures \leftarrow durée / 3600$
 $minutes \leftarrow (durée \bmod 3600) / 60$
 $secondes \leftarrow durée \bmod 60$

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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
 $d \leftarrow 12345$
 hms(d, h, m, s)
 écrire $d, "secondes" =, h, "heures", m, "minutes", s, "secondes"$

Sorties

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

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
 $d \leftarrow 12345$
 hms(d, h, m, s)
 écrire $d, \text{"secondes"} =, h, \text{"heures"}, m, \text{"minutes"}, s, \text{"secondes"}$

Sorties

12345 secondes = 3 heures 25 minutes 45 secondes

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres out

Déroulement de l'exemple

Variables

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 $d, \text{"secondes"} =, h, \text{"heures"}, m, \text{"minutes"}, s, \text{"secondes"}$

Sorties

12345 secondes = 3 heures 25 minutes 45 secondes

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 84

Fonctions Exemple : paramètres in-out

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 85

Fonctions Exemple : paramètres in-out

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 , "et $y =$ ", y
 échanger(x, y)
 écrire "après : $x =$ ", x , "et $y =$ ", y

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 86

Fonctions Exemple : paramètres in-out

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

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 $y = 456$

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

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 $y = 456$

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

Déroulement de l'exemple

Variables

x 123 y 456

a b c ?

Algorithme de échanger

```

c ← a
a ← b
b ← c

```

Sorties

avant : x = 123 et y = 456

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

Déroulement de l'exemple

Variables

x 456 y 456

a b c 123

Algorithme de échanger

```

c ← a
a ← b
b ← c

```

Sorties

avant : x = 123 et y = 456

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

Déroulement de l'exemple

Variables

x 456 y 123

a b c 123

Algorithme de échanger

```

c ← a
a ← b
b ← c

```

Sorties

avant : x = 123 et y = 456

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

Déroulement de l'exemple

Variables

x 456 y 123

a b c 123

Algorithme de échanger

```

c ← a
a ← b
b ← c

```

Sorties

avant : x = 123 et y = 456

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

Déroulement de l'exemple

Variables

x 456 y 123

Algorithme principal

```

x ← 123
y ← 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

Déroulement de l'exemple

Variables

x 456 y 123

Algorithme principal

```

x ← 123
y ← 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

Fonctions Exemple : paramètres in-out

Déroulement de l'exemple

Variables

Algorithme principal

```

x ← 123
y ← 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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 87

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**

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
  | résultat  $\leftarrow$  1
sinon
  | résultat  $\leftarrow n \times$  factorielle( $n - 1$ )
fsi
retourner résultat
  
```

Exemple d'exécution

- factorielle(5) $\Rightarrow$ 5 $\times$ factorielle(4)

Exemple d'exécution

- factorielle(5) $\Rightarrow$ 5 $\times$ factorielle(4)
- factorielle(4) $\Rightarrow$ 4 $\times$ factorielle(3)

Exemple d'exécution

- factorielle(5) $\Rightarrow$ 5 $\times$ factorielle(4)
- factorielle(4) $\Rightarrow$ 4 $\times$ factorielle(3)
- factorielle(3) $\Rightarrow$ 3 $\times$ factorielle(2)

Exemple d'exécution

- factorielle(5) $\Rightarrow$ 5 $\times$ factorielle(4)
- factorielle(4) $\Rightarrow$ 4 $\times$ factorielle(3)
- factorielle(3) $\Rightarrow$ 3 $\times$ factorielle(2)
- factorielle(2) $\Rightarrow$ 2 $\times$ factorielle(1)

Exemple d'exécution

- factorielle(5) $\Rightarrow$ 5 $\times$ factorielle(4)
- factorielle(4) $\Rightarrow$ 4 $\times$ factorielle(3)
- factorielle(3) $\Rightarrow$ 3 $\times$ factorielle(2)
- factorielle(2) $\Rightarrow$ 2 $\times$ factorielle(1)
- factorielle(1) $\Rightarrow$ 1 $\times$ factorielle(0)

Exemple d'exécution

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

Exemple d'exécution

-
- Diagram illustrating the recursive calls for calculating the factorial of 5:
- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$
 - $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$
 - $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2)$
 - $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1)$
 - $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0) \dots\dots\dots 1 \times 1 = 1$
 - $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$ (fin de la récursion) $\dots\dots\dots 1$
- Arrows indicate the flow of recursive calls and returns. The text "Appels récursifs" is written vertically on the left side of the diagram.

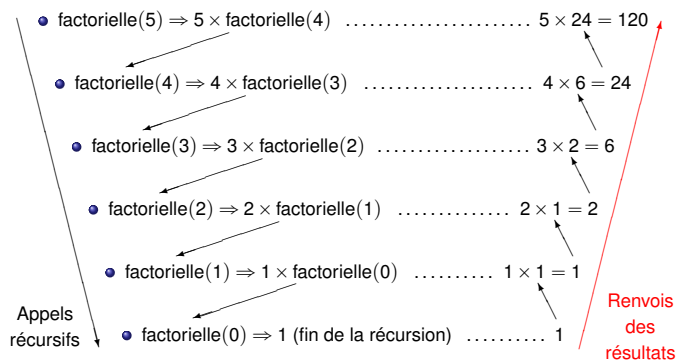
Exemple d'exécution

-
- Diagram illustrating the recursive calls for calculating the factorial of 5:
- $\text{factorielle}(5) \Rightarrow 5 \times \text{factorielle}(4)$
 - $\text{factorielle}(4) \Rightarrow 4 \times \text{factorielle}(3)$
 - $\text{factorielle}(3) \Rightarrow 3 \times \text{factorielle}(2) \dots\dots\dots 3 \times 2 = 6$
 - $\text{factorielle}(2) \Rightarrow 2 \times \text{factorielle}(1) \dots\dots\dots 2 \times 1 = 2$
 - $\text{factorielle}(1) \Rightarrow 1 \times \text{factorielle}(0) \dots\dots\dots 1 \times 1 = 1$
 - $\text{factorielle}(0) \Rightarrow 1$ (fin de la récursion) $\dots\dots\dots 1$
- Arrows indicate the flow of recursive calls (downward) and the return of values (upward). A red arrow highlights the final multiplication step: $3 \times 2 = 6$.
- Appels récursifs

Exemple d'exécution

-
- Diagram illustrating the recursive calls for calculating 5! (factorielle(5)). The diagram shows a sequence of calls from factorielle(5) down to factorielle(0), with return values being passed back up. A red arrow highlights the final result 24 being returned from factorielle(4) to factorielle(5).
- 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 ;
 - $\Rightarrow$ 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 $\leftarrow$ 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 $\leftarrow$ 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 $\leftarrow$ 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 cnk(4,2)

cnk(4,2)

Fonctions récursives

Exemples

Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$
↓
 $\text{cnk}(3, 1)$

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

Fonctions récursives

Exemples

Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$
↓
 $\text{cnk}(3, 1)$
↓
 $\text{cnk}(2, 0)$

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

Fonctions récursives

Exemples

Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$
↓
 $\text{cnk}(3, 1)$
↓
 $\text{cnk}(2, 0)$ 1

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

Fonctions récursives

Exemples

Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$
↓
 $\text{cnk}(3, 1)$
↓ ↘
 $\text{cnk}(2, 0)$ 1 $\text{cnk}(2, 1)$

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

Fonctions récursives

Exemples

Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

$\text{cnk}(4, 2)$
↓
 $\text{cnk}(3, 1)$
↓ ↘
 $\text{cnk}(2, 0)$ 1 $\text{cnk}(2, 1)$
 ↓
 $\text{cnk}(1, 0)$

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

Fonctions récursives

Exemples

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

Fonctions récursives

Exemples

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

Fonctions récursives

Exemples

Exécution de $\text{cnk}(4, 2)$

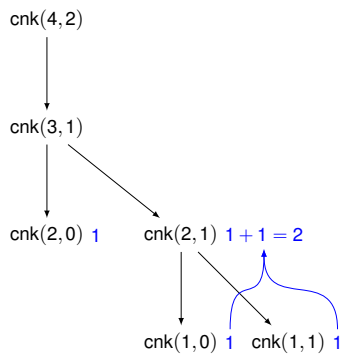
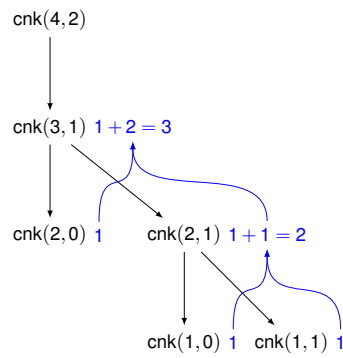
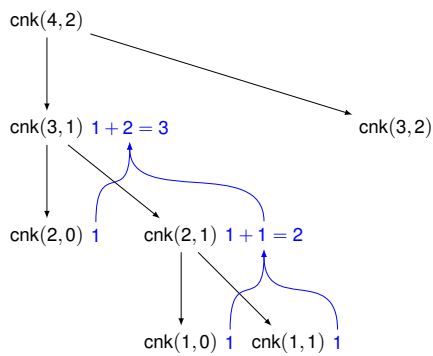
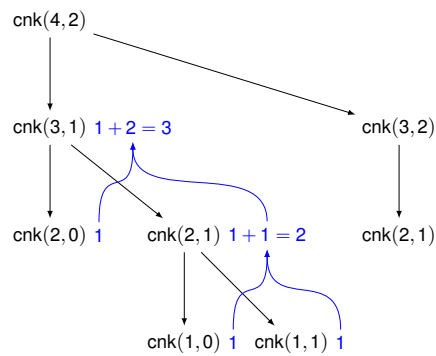
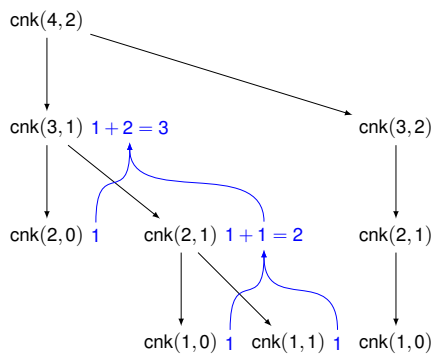
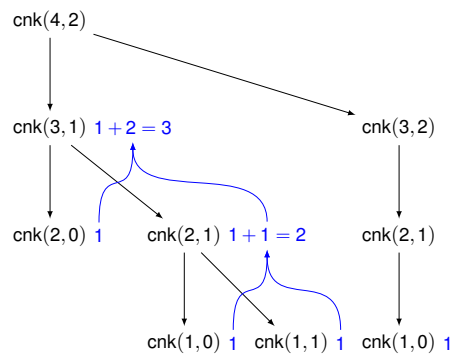
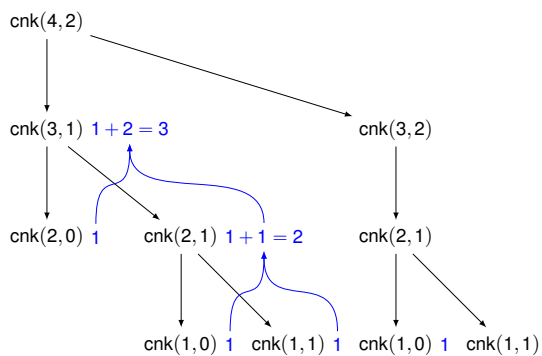
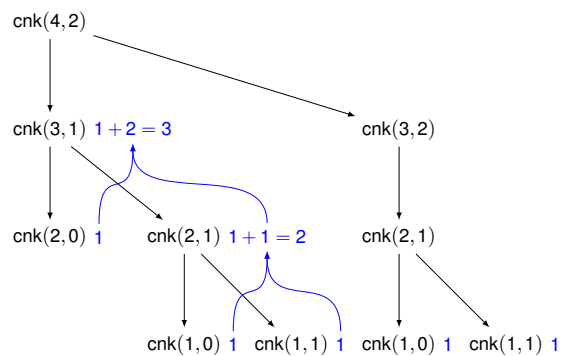
$\text{cnk}(4, 2)$
↓
 $\text{cnk}(3, 1)$
↓ ↘
 $\text{cnk}(2, 0)$ 1 $\text{cnk}(2, 1)$
 ↓ ↘
 $\text{cnk}(1, 0)$ 1 $\text{cnk}(1, 1)$ 1

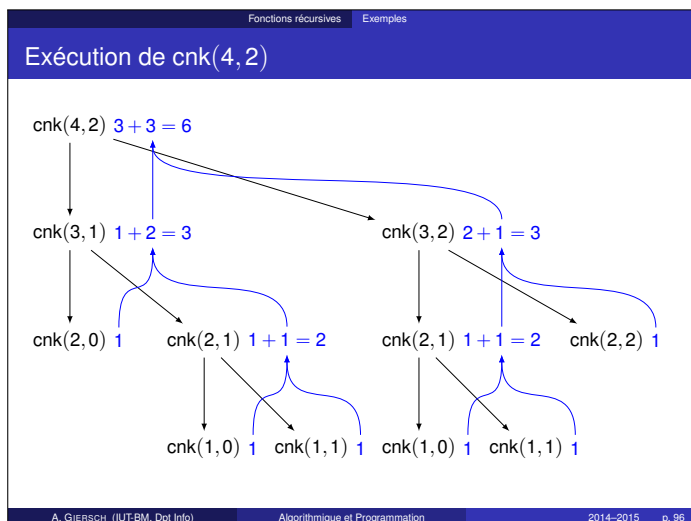
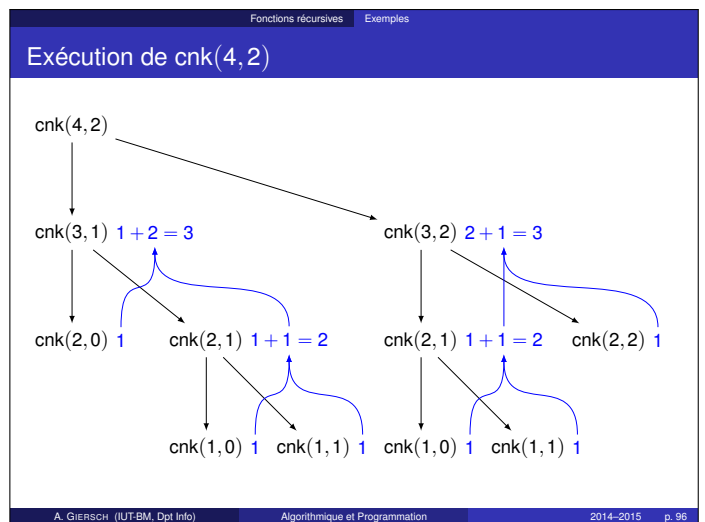
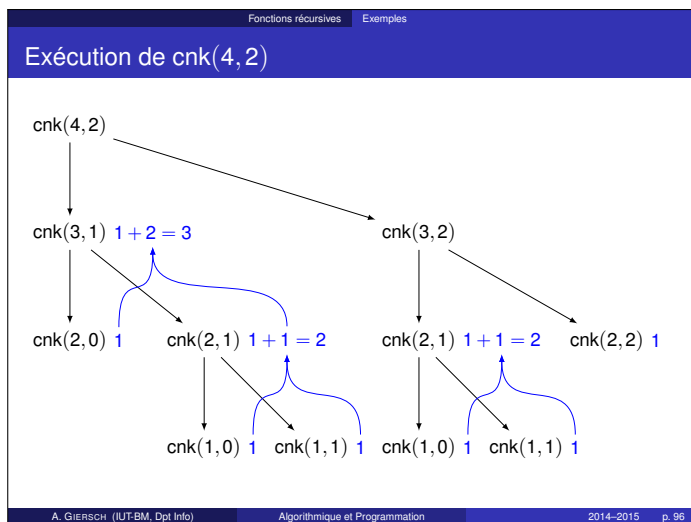
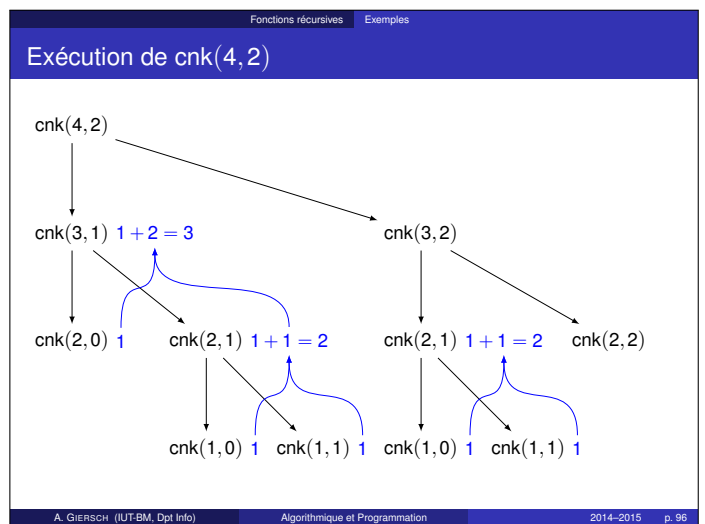
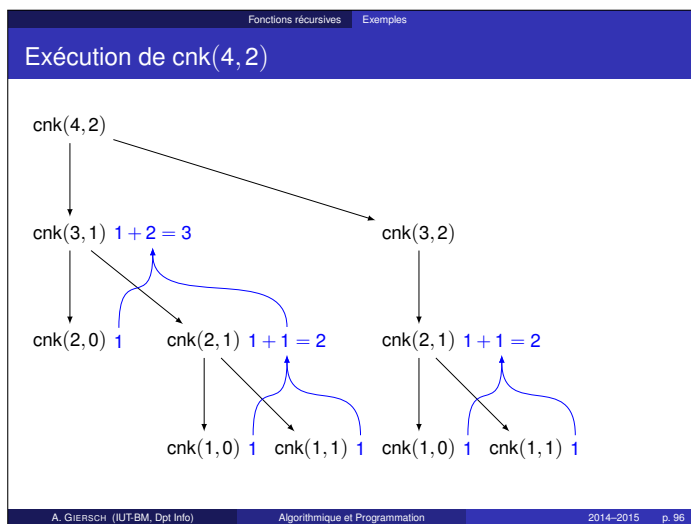
A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info)

Algorithmique et Programmation

2014–2015

p. 96

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



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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 97

Tableaux Présentation

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 98

Tableaux Présentation

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

Type des éléments du tableau
Nombre d'éléments dans le tableau

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 98

Tableaux Présentation

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						
$tNotes$	<table border="1" style="display: inline-table; vertical-align: middle;"><tr><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td><td></td></tr></table>										
- On accède à la case 2 par $tNotes[2]$. **Attention, c'est la 3^e case !**

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 98

Tableaux Tableaux de constantes

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 99

Tableaux Initialisation

Initialisation d'un tableau

- Lorsqu'on connaît les valeurs initiales à placer dans un tableau on peut le faire en une seule instruction :
 $tableau \leftarrow \{liste\ de\ valeurs\}$
- 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}
...
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 100

Tableaux Lecture/affichage

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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 101

Tableaux Lecture/affichage

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
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 101

Tableaux Lecture/affichage

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 !**

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 101

Tableaux Fonctions

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
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 102

Tableaux Exemple : facture

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014-2015 p. 103

Tableaux Exemple : facture

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, "€"
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 104

Tableaux Exemple : facture

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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 104

Tableaux Exemple : facture

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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 104

Tableaux Parcours en sens inverse

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
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 105

Tableaux Compter les voyelles dans un texte

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 106

Tableaux Compter les voyelles dans un texte

Compter les voyelles dans un texte (suite)

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
    défait : i ← −1
  fselon
  ...
  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]
```

(suite)

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 107

Tableaux Compter les voyelles dans un texte

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

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

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 108

Tableaux Compter les voyelles dans un texte

Avec un tableau de constantes (suite)

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
```

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 109

Tableaux En Java

Tableaux en Java

Déclaration

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 110

Tableaux En Java

Tableaux en Java

Déclaration

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

Création/initiaisation

- 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};`

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 110

Tableaux En Java

Tableaux en Java

Déclaration

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

Création/initiaisation

- 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 !**

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 110

Caractères et chaînes de caractères

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

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 111

Caractères et chaînes de caractères Les caractères

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.

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 112

Caractères et chaînes de caractères Opérations sur les caractères

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 ⇒ 'b'`, `'5' − 3 ⇒ '2'`, `'G' + 0 ⇒ '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	

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 113

Caractères et chaînes de caractères Opérations sur les caractères

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^{er} car en partant du 2^e.
 - Exemples : `'b' − 'a' ⇒ 1`, `'3' − '5' ⇒ −2`, `'G' − 'G' ⇒ 0`, `'A' − 'a' ⇒ ...`

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	

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 114

Caractères et chaînes de caractères Opérations sur les caractères

Opérations sur les caractères

- Comparaisons :
 $caractère \{<=><>\neq\} caractère \Rightarrow booléen$
 - 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' ⇒ vrai`, `'5' > '9' ⇒ faux`, `'G' ≠ 'I' ⇒ 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	

A. GIERSCH (IUT-BM, Dpt Info) Algorithmique et Programmation 2014–2015 p. 115

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

maChaine (chaîne) Une chaîne ...

- Lecture d'une chaîne :
 - directement avec l'instruction **lire**
Exemple : *maChaine* ← 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 (entier) suite des indices des cases du tableau
trouvé (entier) indice de *val* dans *tab*

Algorithme simple

Algorithme (suite) :

Algorithme de recherche

```

i ← 0
trouvé ← -1
tant que trouvé = -1 ∧ i < taille faire
    si tab[i] = val alors
        trouvé ← i
    fsi
    i ← 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 ← deb
trouvé ← -1
tant que trouvé = -1 ∧ i ≤ fin faire
    si tab[i] = val alors
        trouvé ← i
    fsi
    i ← 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 : $t[j]$

éléments $\leq t[j]$	$t[j]$	éléments $\geq t[j]$
----------------------	--------	----------------------

Recherche dichotomique

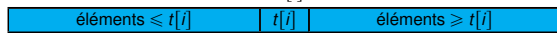
- Ne s'applique qu'à des tableaux **triés** dont on connaît le **sens** du tri.
- Principe : réduire l'intervalle de recherche
 - choisir un élément dans le tableau : $t[j]$
 - **si la valeur recherchée est égale à $t[j]$, on a trouvé !**

éléments $\leq t[j]$	$t[j]$	éléments $\geq t[j]$
----------------------	--------	----------------------

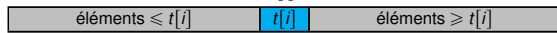
Recherche dichotomique

- 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 !



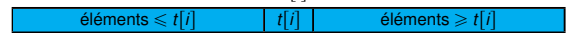
- si la valeur recherchée est $> t[i]$, on continue la recherche dans la partie des éléments $\geq t[i]$



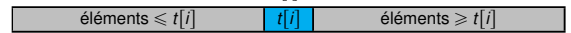
Recherche dichotomique

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

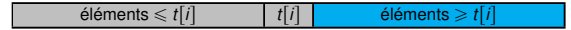
- choisir un élément dans le tableau : $t[i]$



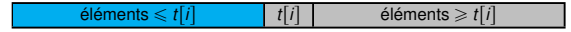
- si la valeur recherchée est égale à $t[i]$, on a trouvé !



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



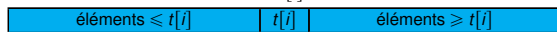
- si la valeur recherchée est $< t[i]$, on continue la recherche dans la partie des éléments $\leq t[i]$



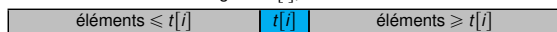
Recherche dichotomique

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

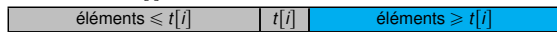
- choisir un élément dans le tableau : $t[i]$



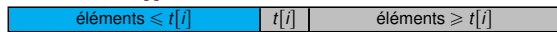
- si la valeur recherchée est égale à $t[i]$, on a trouvé !



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



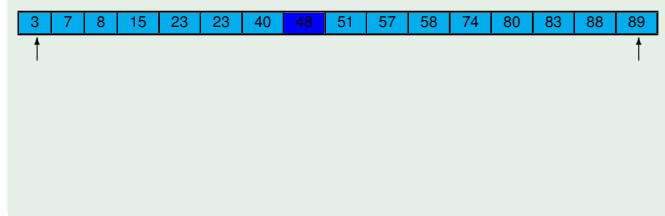
- si la valeur recherchée est $< t[i]$, on continue la recherche dans la partie des éléments $\leq t[i]$



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.

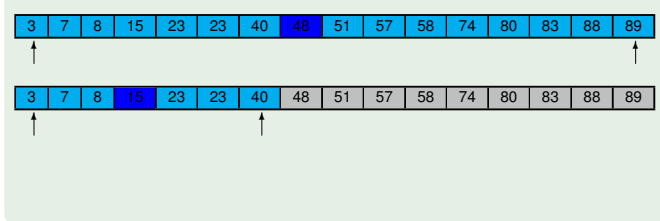
Exemple : recherche de 23



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.

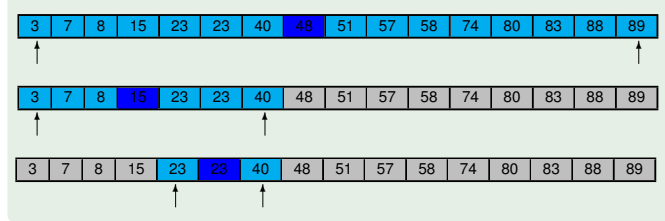
Exemple : recherche de 23



Recherche dichotomique (suite)

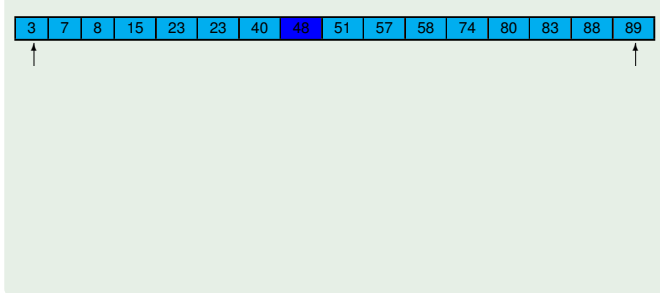
- Arrêt de la recherche :
 - lorsque l'on trouve l'élément recherché ;
 - lorsque l'on arrive sur un intervalle de recherche vide.
- En général, on choisit l'élément du milieu pour la séparation.

Exemple : recherche de 23



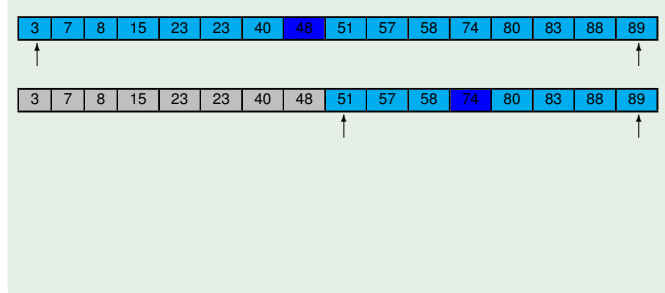
Exemple de recherche dichotomique

Exemple : recherche de 77



Exemple de recherche dichotomique

Exemple : recherche de 77



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^e ligne,
4^e 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/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} };`

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

tEtu (tableau [NBE] de chaînes) liste des noms des étudiants ...
tMat (tableau [NBM] 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 × 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 ¬(tNotes[iEtu, iMat] ≥ 0 ∧ tNotes[iEtu, iMat] ≤ 20)
  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

NBE (entier) = 110 nombre d'étudiants
NBM (entier) = 15 nombre de matières

Lexique des variables

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

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

Calcul des moyennes (illustration)

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

Calcul des moyennes (illustration)

•	•	...	•	•	→ moyenne pour l'étudiant 1
•	•	...	•	•	→ moyenne pour l'étudiant 2
...	...	...	...	...	...
•	•	...	•	•	→ moyenne pour l'étudiant <i>NBE</i> - 1
•	•	...	•	•	→ moyenne pour l'étudiant <i>NBE</i>

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 ← 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

```

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.println("Entrez la note de " + tEtu[iEtu] +
                                         " en " + tMat[iMat] + ": ");
                    tNotes[iEtu][iMat] = input.nextDouble();
                } while ((tNotes[iEtu][iMat] >= 0 && tNotes[iEtu][iMat] <= 20));
    }
}
```

Exemple : sudoku

- Compléter une grille de 9×9 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 3×3 .
- 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 9×9 nombres forme une grille de sudoku valide.

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));
    }
}
```

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 3×3 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[k - 1]</i>	est vrai si <i>k</i> 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 ← {faux, faux, faux, faux, faux, faux, faux, faux, faux}
valide ← vrai
i ← 0
tant que valide ∧ i < 9 faire
    si liste[i] < 1 ∨ liste[i] > 9 ∨ present[liste[i] - 1] alors
        valide ← faux
    sinon
        present[liste[i] - 1] ← vrai
    fsi
    i ← 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 3×3 nombres
<i>carcol</i>	(entier)	indice de parcours des colonnes de carrés de 3×3 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 ∧ 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 3×3 , 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'autre 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^{er} 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.

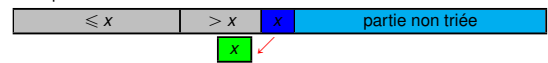


Étapes d'insertion d'un élément

- L'insertion de l'élément courant se fait en 4 étapes :
 - Trouver le point d'insertion dans la partie triée.



- Recopier l'élément courant.



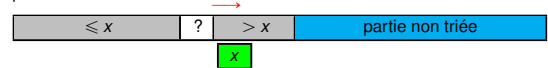
Étapes d'insertion d'un élément

- 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.



Déroulement de l'algorithme

place

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

[illegible]

Déroulement de l'algorithme

place

[illegible][illegible]

Déroulement de l'algorithme

place

[illegible][illegible]

Déroulement de l'algorithme

place

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	15	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

Figure 1: A 10x16 grid of numbers representing a 2D array. The grid is divided into four quadrants by a vertical line between the 8th and 9th columns. The top-left quadrant (columns 1-8, rows 1-5) is labeled 'valeur' and contains the values 40, 18, 51, 15, 23, 83, 89, 88. The top-right quadrant (columns 9-16, rows 1-5) is labeled 'limite' and contains the values 23, 80, 74, 17, 13, 48, 57, 58. The bottom-left quadrant (columns 1-8, rows 6-10) is labeled 'place' and contains the values 18, 40, 51, 15, 23, 83, 89, 88. The bottom-right quadrant (columns 9-16, rows 6-10) is labeled 'place' and contains the values 23, 80, 74, 17, 13, 48, 57, 58. The grid is color-coded: the top-left quadrant is light blue, the top-right quadrant is light green, the bottom-left quadrant is light orange, and the bottom-right quadrant is light yellow. The grid is labeled 'valeur' on the left, 'limite' on the top, and 'place' on the right.

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	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	40	51	83	89	88	23	80	74	17	13	48	57	58

Déroulement de l'algorithme

valeur :
 limite
 place

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	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	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	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	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	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

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
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 (élt ≤ élt non triés)	partie non triée (élt ≥ élt triés)
------------------------------------	------------------------------------
 - Ajout d'un élément à la fin de la partie triée
⇒ il doit être ≤ 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.

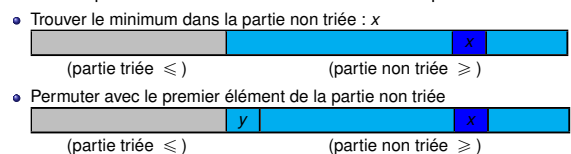
Étapes de sélection-permutation

- 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 :



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

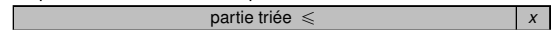
- On voit que la **nouvelle** partie grisée est **toujours triée** :



- 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^{er} 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
  
```

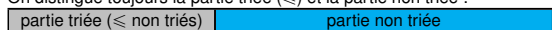
Déroutement de l'algorithme

(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 :



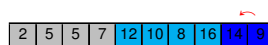
- On fait descendre les éléments les plus petits par parcours successifs :



- Principe :

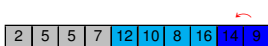
- Parcours droite-gauche de la partie non triée avec comparaison deux à deux des éléments consécutifs et remise en ordre éventuelle.
- Nouvelle** zone triée = **ancienne** zone triée **plus** élément minimum de la zone non triée.
- Nouvelle** zone non triée = **ancienne** zone non triée, **moins** cet élément.

Déroutement d'un parcours

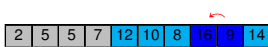


- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.

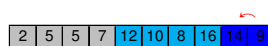
Déroutement d'un parcours



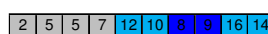
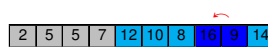
- On commence à la **fin** du tableau.
- On compare les éléments **deux à deux**.
- On les **échange** s'ils ne sont pas dans l'ordre.
- On recommence en se décalant d'une case à gauche, jusqu'au début de la partie non triée.



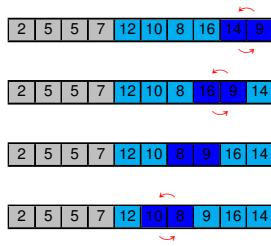
Déroutement d'un parcours



- 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.

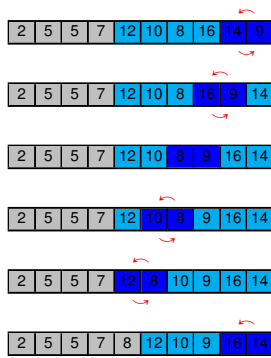


Déroulement d'un parcours



- 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.

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), suite

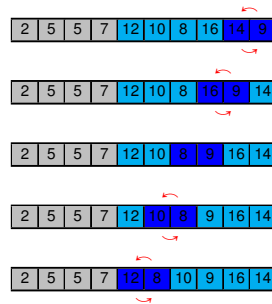
Algorithme :

```

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

```

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.

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^{er} 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 ← tab[i]
            tab[i] ← tab[i - 1]
            tab[i - 1] ← tmp
        fsi
    fpour
fpour

```

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

tmp (entier) variable pour l'échange des valeurs
limite (entier) indice du 1^{er} élément de la partie non triée
i (entier) indice de parcours du tableau pour trouver le min
échange (booléen) vrai si au moins un échange lors d'un parcours

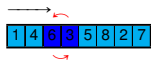
Double tri à bulles

- On aimerait **ne plus** traiter **un seul** élément à la fois (recherches des min. trop coûteuses).
 - On distingue cette fois :

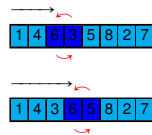
partie triée ($\leq$ non triés)	partie non triée	partie triée ($\geq$ non triés)
----------------------------------	------------------	----------------------------------
 - On fait descendre/monter les éléments les plus petits/grands par parcours successifs de la partie non triée :

grande valeur se déplace à droite	petite valeur se déplace à gauche
partie triée ($\leq$ non triés)	partie triée ($\geq$ non triés)
- 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.

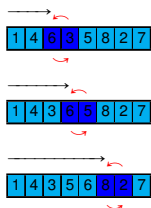
Exemple d'exécution



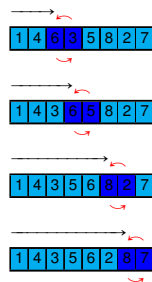
Exemple d'exécution



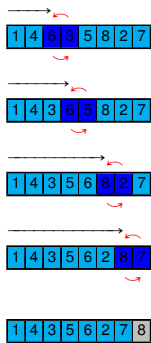
Exemple d'exécution



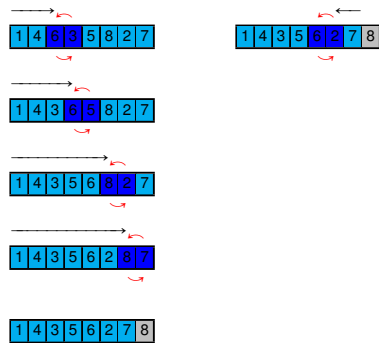
Exemple d'exécution



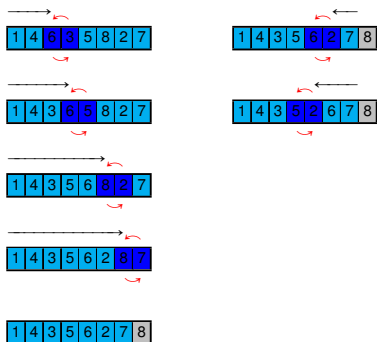
Exemple d'exécution



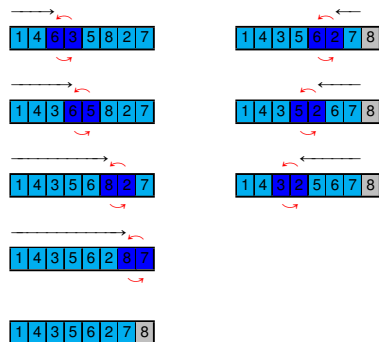
Exemple d'exécution



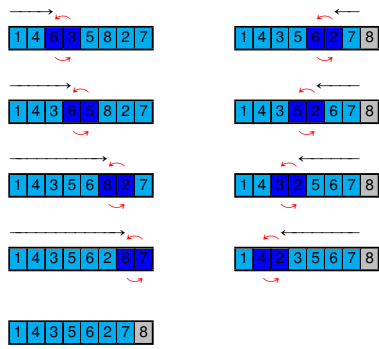
Exemple d'exécution



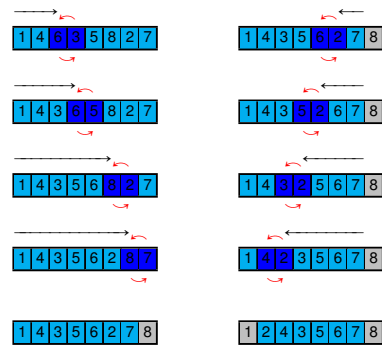
Exemple d'exécution



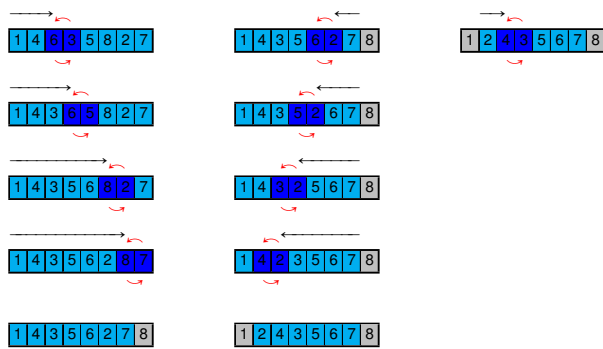
Exemple d'exécution



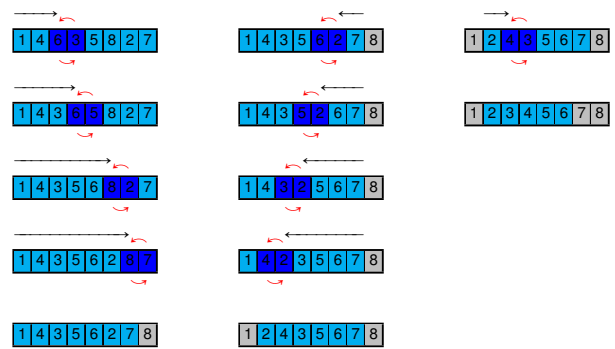
Exemple d'exécution



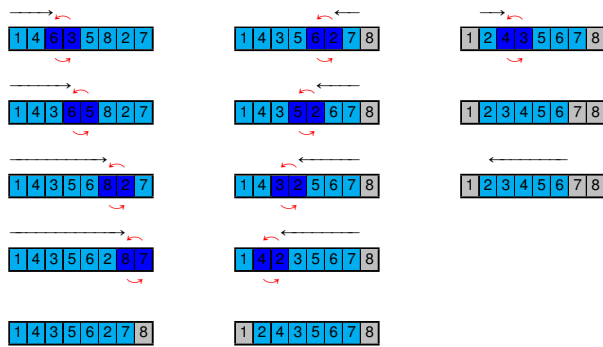
Exemple d'exécution



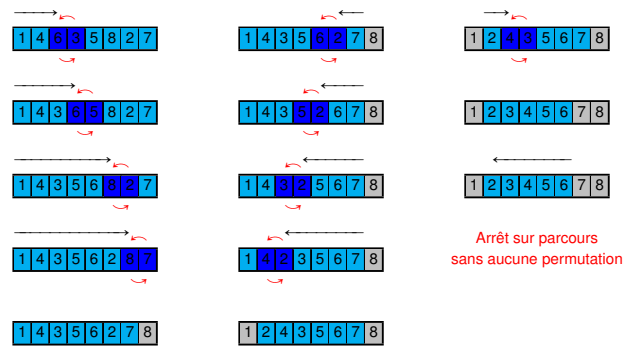
Exemple d'exécution



Exemple d'exécution

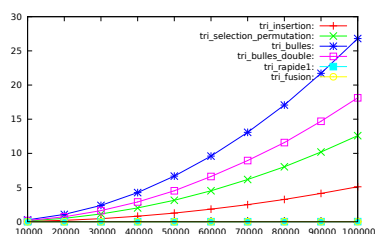


Exemple d'exécution



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

- Tableaux
- Caractères et chaînes de caractères
- Recherche dans un tableau
- Tableaux à 2 dimensions
- Algorithmes de tri
- Énumérations
- 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> { CONSTANCE1, CONSTANCE2, ... }
```

 - le nom permet de faire référence ultérieurement à l'énumération ;
 - en général, les valeurs de l'énumération sont notées Nom.CONSTANCE1 ;
 - 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

étudiant (**structure** (num : (entier), nom : (chaîne), prénom : (chaîne), âge : (entier))) 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>	structure	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

<i>étudiant</i>	(Étudiant)	les données d'un étudiant	...
-----------------	------------	---------------------------	-----

Type structure et accès

- La déclaration de la variable *étudiant* peut alors se faire par :

Lexique des variables

<i>étudiant</i>	(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>	structure	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>	structure	représentation d'une date
	jour : (entier)	
	mois : (entier)	
	année : (entier)	
<i>Étudiant</i>	structure	représentation d'un étudiant
	num : (entier)	
	nom : (chaîne)	
	prénom : (chaîne)	
	naissance : (Date)	

Lexique des constantes

<i>NB_ÉTU</i>	(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^e édition, 2001
-  David FLANAGAN
Java in a Nutshell
O'Reilly, 5^e édition, 2005
-  Vincent GRANET
Algorithmique et programmation en Java
Dunod, 3^e édition, 2010
-  ORACLE
Java Platform Standard Edition Documentation
<http://docs.oracle.com/javase/>

Examens

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.

Examens

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.