

Cours

Introduction à l'algorithmique

INTRODUCTION ALGORITHME

I. Notion d'Algorithme:

Du mathématicien persan Al-Khawa-Rizm (Bagdad, 780 – 850)
Pour les notions de Al-Jabr (Algèbre) théorie du calcul

Selon le **LAROUSSE**, la définition d'algorithme est « un ensemble de règles opératoires dont l'enchaînement permet de résoudre un problème au moyen d'un nombre fini d'opérations. »

Quelques points importants :

↪ Un algorithme décrit un **traitement** sur un ensemble fini de données de nature simple (nombres ou caractères), ou plus complexes (données structurées)

↪ Un algorithme est constitué d'un **ensemble fini d'actions composées** d'opérations ou actions élémentaires. Ces actions élémentaires doivent être effectives (réalisable par la machine), non ambiguës.

↪ Un algorithme doit toujours se terminer après un nombre fini d'opérations.

↪ L'expression d'un algorithme nécessite un **langage clair** (compréhension) **structuré** (enchaînements d'opérations) **non ambiguë**, **universel** (indépendants du langage de programmation choisi)

Problème : un tel langage n'existe pas, on définit son propre langage.

INTRODUCTION ALGORITHME

II. Méthodologie de conception d'un algorithme :

Analyse descendante : (ou programmation structurées) : on **décompose** un problème complexe en sous problèmes et ces sous problèmes en d'autres sous problèmes jusqu'à obtenir des problèmes faciles à résoudre.

On **résout les sous problèmes simples** sous forme d'algorithme puis on **recompose les algorithmes** pour obtenir l'algorithme global du problème de départ.

Garder à l'esprit :

↳ **La modularité** : un module résout un petit problème donné. Un module doit être réutilisable.

↳ **Lisibilité de l'algorithme** (mise en page, commentaires, spécification : dire quoi mais pas comment)

↳ Attention à **la complexité de l'algorithme** :

- **Complexité en temps** : mesure du temps d'exécution en fonction de la taille des données
- **Complexité en espace** : espace mémoire nécessaire pour effectuer les traitements.

↳ **Ne pas réinventer la roue** (c'est-à-dire ne pas refaire les programmes standard dont les solutions sont connues) ce qui implique avoir une certaine culture et un outil technique standard.

Structure d'un algorithme

ALGORITHME <NOM>
<Déclaration des variables>
DEBUT
<Actions>
FIN

Un algorithme est constitué:

- d'un *entête* composé du MOT Réservé **ALGORITHME** et d'un nom de l'algorithme à réaliser
- d'une *zone de déclaration* des identificateurs (variables) utilisés dans l'algorithme
- et d'un *corps délimité* par deux mots réservés **DEBUT** et **FIN**. C'est ici qu'on écrit les actions de l'algorithme

ALGORITHME addition
VAR a,b,c :ENTIER
DEBUT
LIRE(a,b)
c←a+b
Ecrire(c)
FIN

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

I. Notion d'objet :

Un algorithme ou une action manipule des données pour obtenir un résultat.
Pour cela on manipule des objets simples ou structurés.

Un objet va être caractérisé par :

↳ un **identificateur** (son **nom**) : pour le désigner cet identificateur doit être parlant :
q=quotient, R=Reste, Moy=Moyenne, ADR=Adresse....

↳ Un **type** (nature de l'objet : **entier**, **caractère**...) simple ou structuré. Un type détermine en particulier les valeurs possibles de l'objet et les opérations primitives applicable à l'objet.

R: *ENTIER*

CAR: *CARACTERE* ; ADR: *CHAINE*

↳ Une **valeur** (**contenu** de l'objet) unique. Cette valeur peut varier au cours de l'algorithme ou d'une exécution à l'autre : ces objets sont des variables.

Dans les cas contraires (valeur fixe) ce sont des **constantes**. Tous les objets manipulés par un algorithme doivent être clairement définis :

Mots clefs

CONST	:	PI=3.14
VAR a, b	:	<i>ENTIER</i>
x, y	:	<i>CARACTERE</i>

a, b, x, y sont des **identificateurs**

Notion d'objet

1. Constantes et variables

2. Type logique

Une constante est un objet dont l'état reste inchangé durant toute l'exécution d'un programme

3. Type CARACTERE

```
CONST PI=3.14  
      NOM="PASCAL"
```

4. Type CHAINE DE CARACTERE

Une variable est un objet dont le contenu peut être modifié par une action

5. Type énumérés

ENTIER: Pour représenter les nombres entiers

6. Type intervalles

REEL : Pour représenter les nombres réels.

7. Type structurés

Exemples:

```
VAR Classement : ENTIER  
    Moyenne : REEL
```

8. Type pointeur

Notion d'objet

1. Constantes et variables

2. Type logique

Une variable de *type logique* (**booléen**) peut prendre deux valeurs VRAIE ou FAUSSE.

3. Type CARACTERE

4. Type CHAINE DE CARACTERE

```
VAR EXISTE :BOOLEEN  
EXISTE ← VRAIE
```

5. Type énumérés

6. Type intervalles

Les opérations principales les plus utilisées sont :

- *Les opérateurs logiques*: NON, ET, OU
- *Opérateurs de comparaison* : =, ≤, ≥, ≠

7. Type structurés

8. Type pointeur

```
VAR A, B, TROUVE :BOOLEEN  
TROUVE ← (A ET B)
```

```
VAR X,Y: REEL  
SUP :BOOLEEN  
SUP ← (X > Y)
```

Notion d'objet

1. Constantes et variables

2. Type logique

3. Type CARACTERE

Il s'agit du domaine constitué des *caractères alphabétiques* et *numériques*

4. Type CHAINE DE CARACTERE

5. Type énumérés

```
VAR C : CARACTERE  
C ← 'A'
```

6. Type intervalles

7. Type structurés

8. Type pointeur

Notion d'objet

1. Constantes et variables

2. Type logique

3. Type CARACTERE

4. Type CHAINE DE CARACTERE

5. Type énumérés

6. Type intervalles

7. Type structurés

8. Type pointeur

Une chaîne de caractère est un objet qui peut contenir *plusieurs caractères* de manière ordonnée

VAR NOM : CHAINE[30]
ADRESSE : CHAINE

→ Chaîne de 30 caractères ('maximum')
→ Chaîne de 128 caractères maximum

Notion d'objet

1. Constantes et variables

2. Type logique

3. Type CARACTERE

4. Type CHAINE DE CARACTERE

5. Type énumérés



Un *type énuméré* est un type permettant de représenter des objets pouvant prendre leur valeur dans une liste finie et ordonnée de noms.

6. Type intervalles

7. Type structurés

TYPE SEMAINE=(lundi, mardi, mercredi, jeudi, vendredi, samedi, dimanche)

8. Type pointeur

TYPE COULEUR=(rouge, vert, bleu)

Notion d'objet

1. Constantes et variables

2. Type logique

3. Type CARACTERE

4. Type CHAINE DE CARACTERE

5. Type énumérés

6. Type intervalles



Un *type intervalle* est un type dont les objets prennent leur valeur dans une portion de l'intervalle des valeurs d'un autre type (entier, énuméré ou caractère).

7. Type structurés

Exemple : NBRE=0..99

OUVRABLE=lundi..vendredi

8. Type pointeur

Notion d'objet

1. Constantes et variables

2. Type logique

3. Type CARACTERE

4. Type CHAINE DE CARACTERE

5. Type énumérés

6. Type intervalles

7. Type structurés

8. Type pointeur

Une structure est un objet contenant un ensemble d'objets de types différents, appelés **champs**. Un type doit donc décrire l'ensemble des champs contenus dans ses objets.

Exemple :

```
STRUCTURE ETUDIANT  
{ NOM : CHAINE  
  NOTE : REEL  
  Classement : ENTIER  
}
```

Notion d'objet

1. *Constantes et variables*

2. *Type logique*

3. *Type CARACTERE*

4. *Type CHAINE DE CARACTERE*

5. *Type énumérés*

6. *Type intervalles*

7. *Type structurés*

8. *Type pointeur*

PLUSTARD !!

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

II. Actions élémentaires :

Actions élémentaires : opérations simple, directement utilisable.

A. Affectation

Permet de donner une valeur à une variable :

$A \Leftarrow 28$ « reçoit » Si A avait une valeur auparavant, cette valeur disparaît : elle est écrasée par 28

Format général :

$\langle \text{id_variable} \rangle \Leftarrow \langle \text{expression} \rangle$ $A \Leftarrow 28+13$

Les types $\langle \text{id_variable} \rangle$ et $\langle \text{expression} \rangle$ doivent être compatibles.

Attention : $A \Leftarrow B+2$

B doit avoir une valeur. Or au début d'une action, les variables ont une valeur indéterminée; B doit avoir été initialisé.

~~$A \Leftarrow 28$~~



It's FALSE !!

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

II. Actions élémentaires :

Actions élémentaires : opérations simple, directement utilisable.

A. Affectation

Permet de donner une valeur à une variable :

$A \leftarrow 28$ « reçoit » Si A avait une valeur auparavant, cette valeur disparaît : elle est écrasée par 28

Format général :

$\langle \text{id_variable} \rangle \leftarrow \langle \text{expression} \rangle$ $A \leftarrow 28 + 13$

Les types $\langle \text{id_variable} \rangle$ et $\langle \text{expression} \rangle$ doivent être compatibles.

Attention : $A \leftarrow B + 2$

B doit avoir une valeur. Or au début d'une action, les variables ont une valeur indéterminée; B doit avoir été initialisé.

B. Les opérations en entrée/ sortie

Elles permettent de récupérer une valeur venant de l'extérieur (**lecture**) ou de transmettre une valeur à l'extérieur (**écriture**) .

VAR A, B, C : ENTIER

LIRE (A, B)

$C \leftarrow A + B$

ECRIRE (C)

plus rapide



VAR A, B : ENTIER

LIRE (A, B)

ECRIRE (A+B)

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

III. Les structures de contrôle conditionnelles :

Une action décrit un enchaînement d'actions élémentaires. L'enchaînement est décrit par les structures de contrôle.

Une structure de contrôle déjà vue : l'enchaînement séquentiel

LIRE (A, B)
 $C \Leftarrow 2 * A + B$

La plupart des autres structures de contrôle utilisent la notion de **condition** (expression booléenne) :

Une **condition** a une valeur qui est, soit **vraie**, soit **fausse**.

Pour déterminer la réalité de cette valeur on utilise :

les **opérateurs de comparaisons** : =, ≤, ≥, ≠

les **opérateurs booléens (logique)** : ET, OU, NON

Exemple:

SUP \Leftarrow (A > B)

SUP prend la valeur vraie si A est supérieur à B

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

III. Les structures de contrôle conditionnelles :

A. L'alternative **SI-ALORS-SINON**

Elle permet d'effectuer tel ou tel traitement en fonction de la valeur d'une **condition**.

Syntaxe :

```
SI <condition>  
ALORS < action _alors >  
FINSI
```

```
SI <condition>  
ALORS < action _alors >  
SINON < action _sinon >  
FINSI
```

Exemple :

```
LIRE (note)  
SI note ≥ 10  
ALORS ECRIRE("Admis")  
SINON ECRIRE("Ajourné")  
FINSI
```

Remarque, la ligne **SINON** <action_sinon> est facultative.

Principe de fonctionnement :

1 : la condition est évaluée

2 : Si la condition a la valeur vrai on exécute <action_alors>

Si la condition a la valeur fausse on exécute <action_sinon>

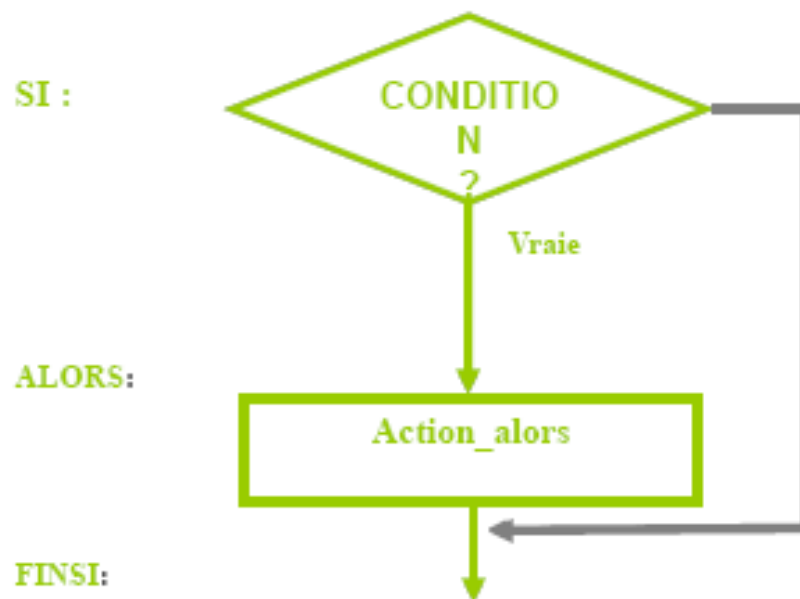
Remarque :

Les <action_alors> ou <action_sinon> peuvent être soit :

- des actions élémentaires
- des composées (bloc)

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

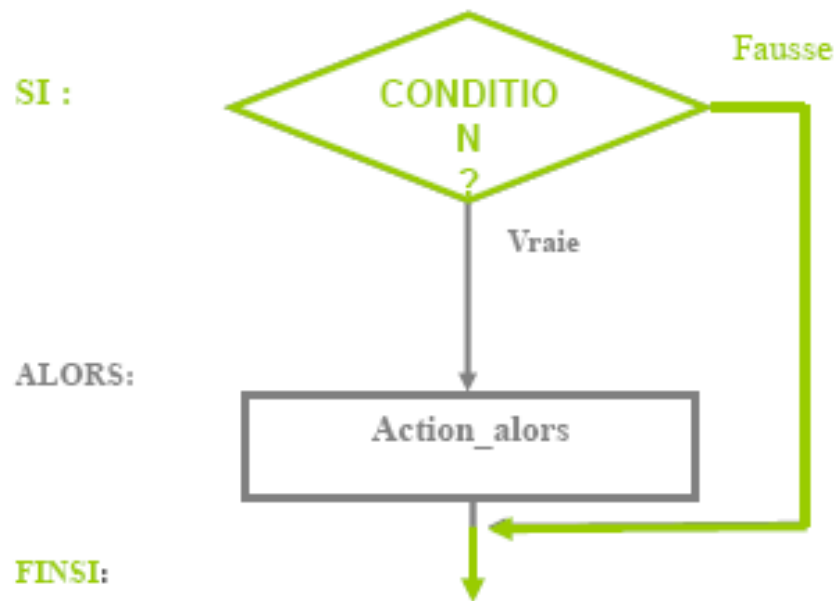
Alternative Simple



ORGANIGRAMME

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

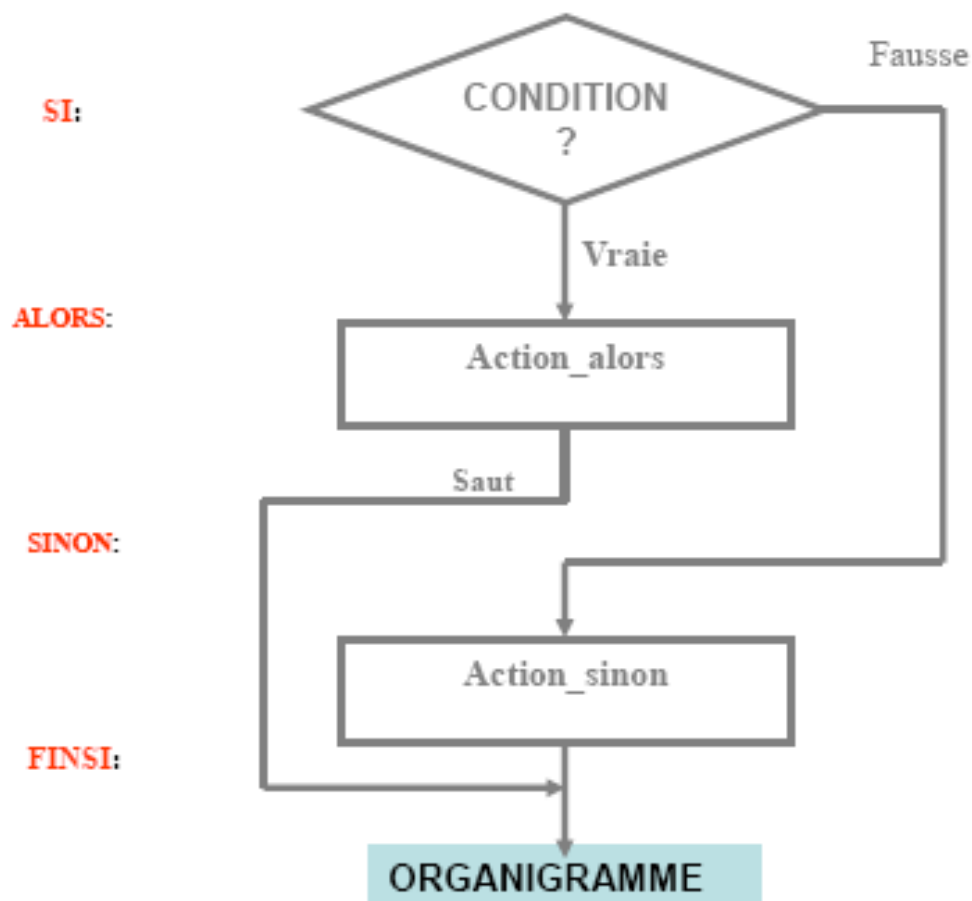
Alternative Simple



ORGANIGRAMME

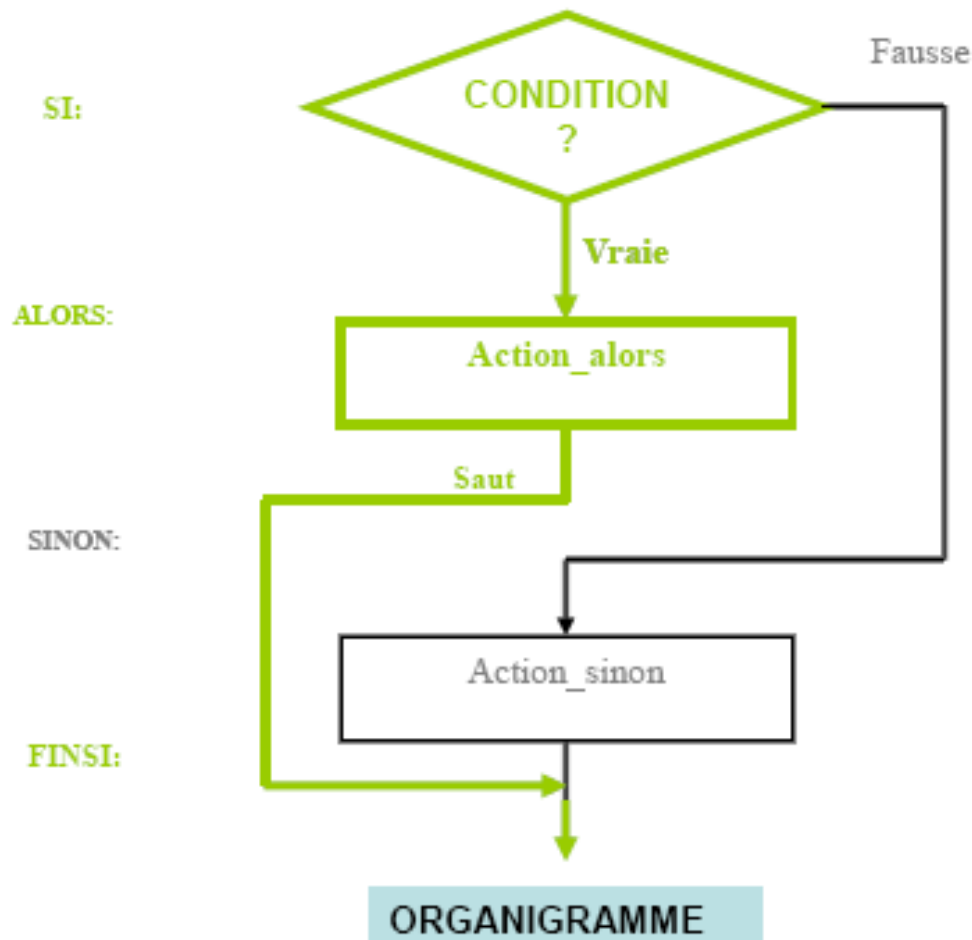
ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

Alternative Complète



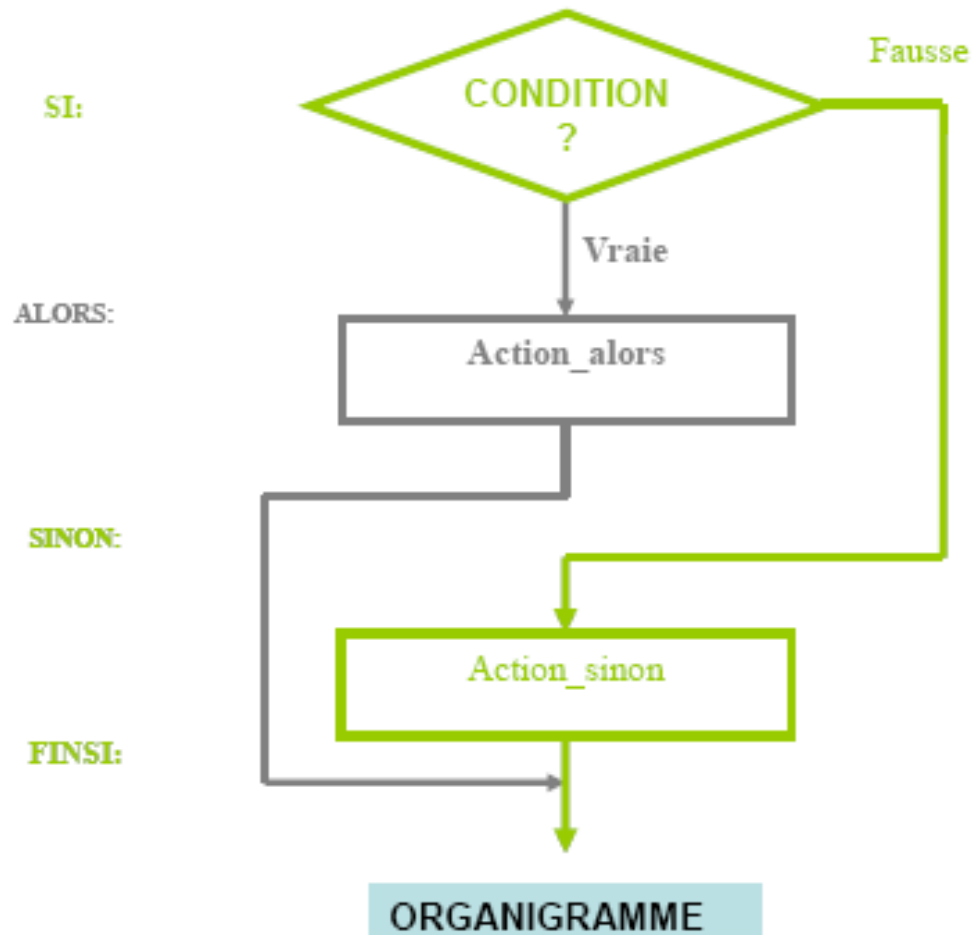
ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

Alternative Complète



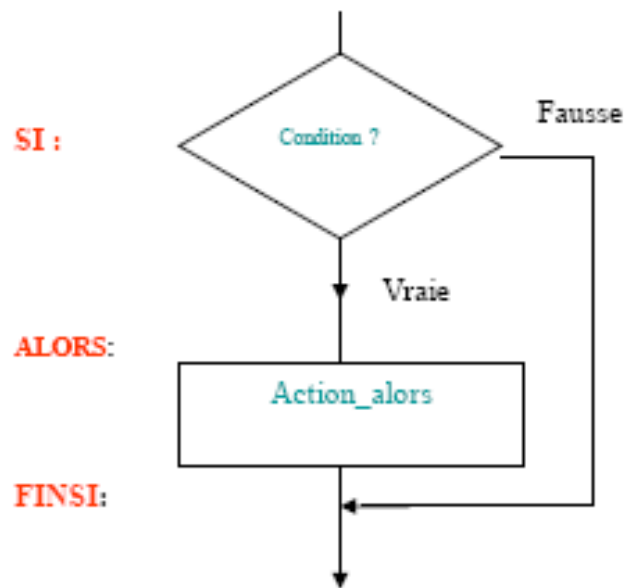
ELEMENT DE BASE D'ALGORITHMME

Alternative Complète

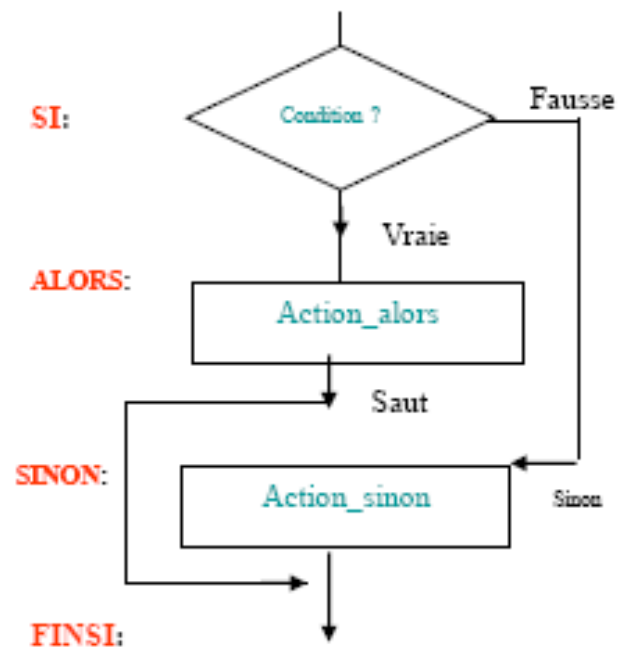


ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

Alternative Simple



Alternative Complète



ORGANIGRAMME

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

B. Structure à choix multiples SELON-QUE

Syntaxe :

SELONQUE

<condition 1> : <action 1>

<condition 2> : <action 2>

...

<condition n> : <action n>

SINON : <action_sinon>

FINSELONQUE

Fonctionnement :

la condition 1 est évaluée :

- Si la condition 1 est vraie, alors on exécute l'action correspondante et on quitte la structure selon-que
- Si la condition 1 est fausse, on évalue la condition 2...et ainsi de suite.
- Si aucune n'est vraie on effectue l'action sinon.

Exemple :

SELONQUE

Note \geq 16 : ECRIRE("TB")

Note \geq 14 : ECRIRE("B")

Note \geq 12 : ECRIRE("AB")

Note \geq 10 : ECRIRE("Passable")

SINON : ECRIRE("ajourné")

FINSELONQUE

Remarque : en programmation, cette structure peut exister mais avec une forme ou un fonctionnement éventuellement différent. Si elle n'existe pas, il faut se souvenir que, en fait, **SELON QUE** est un raccourci d'écriture pour des **SI** imbriqués

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

IV. Structures répétitives :

Idée : répéter un ensemble d'opérations, arrêter la répétition en fonction d'une condition

A. La structure TANT QUE :

Syntaxe :

TANTQUE <condition>

FAIRE <actions>

FINTANTQUE

L'action peut être simple ou composée

Fonctionnement :

- 1 : la condition est évaluée
- 2 : si la condition est fausse : c'est fini, on quitte le tant que
- 3 : si la condition est vraie, on exécute le contenu du tant que puis on remonte à l'étape 1 tester de nouveau la condition

Exemple :

$i \leftarrow 1$

TANTQUE $i \leq 10$

FAIRE

ECRIRE ($i*i$)

$i \leftarrow i+1$

FINTANTQUE

Afficher les dix premiers carrés

IV. Structures répétitives :

B. Structure REPETER JUSQU'A :

Syntaxe :

REPETER

<actions>

JUSQU'A <condition>

Fonctionnement :

1 : on exécute le corps(actions)

2 : on évalue la condition

3 : si Vraie : on quitte le répéter

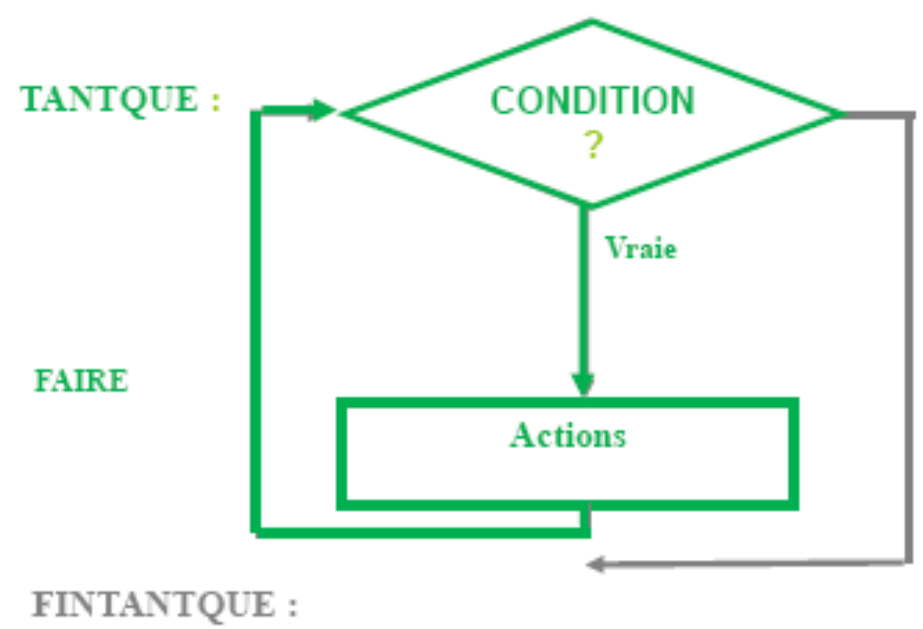
4 : si Fausse on recommence

Remarques :

Il y a toujours **au moins une exécution** du corps. La structure répéter permet de répéter un traitement 1 ou plusieurs fois.

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

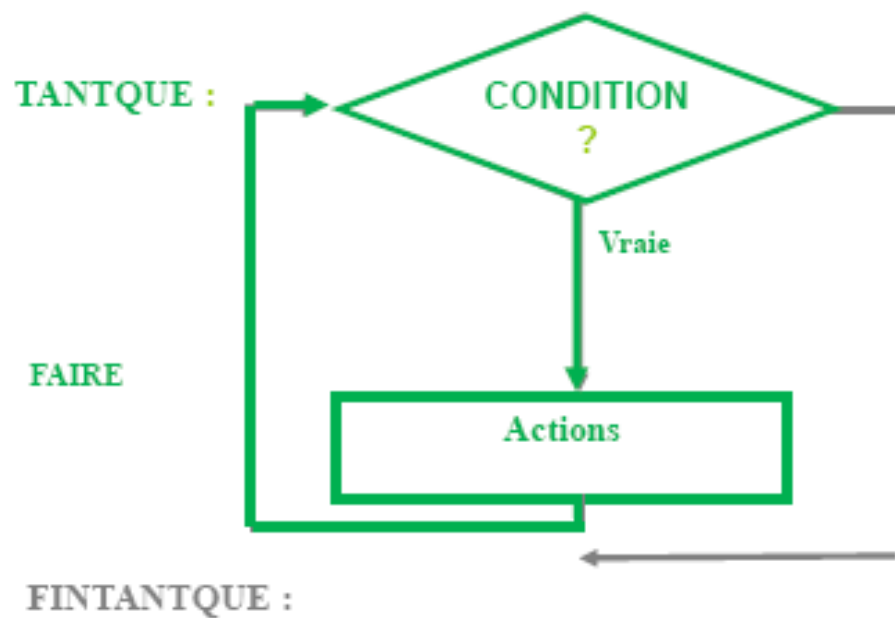
BOUCLE TANTQUE



ORGANIGRAMME

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHMME

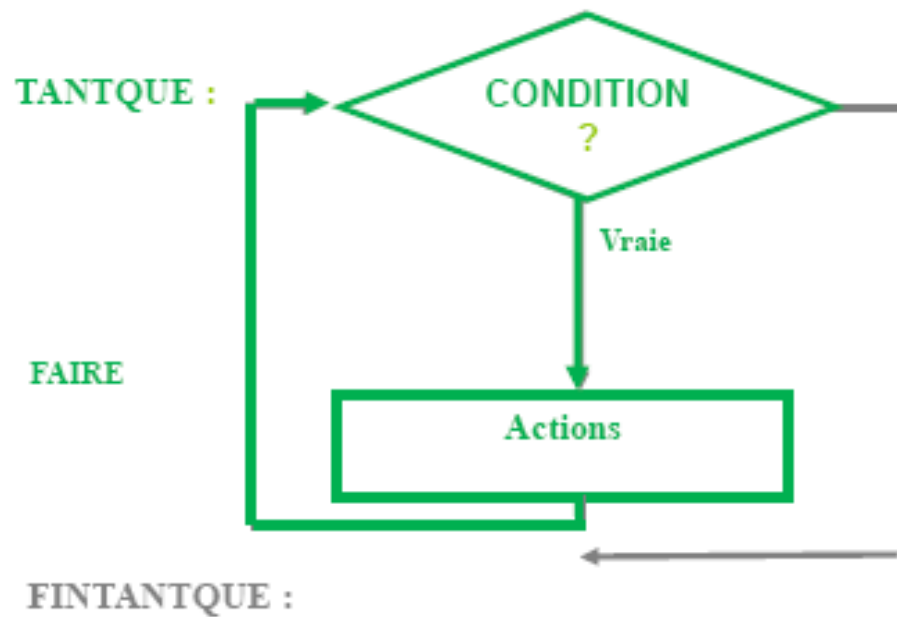
BOUCLE TANTQUE



ORGANIGRAMME

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

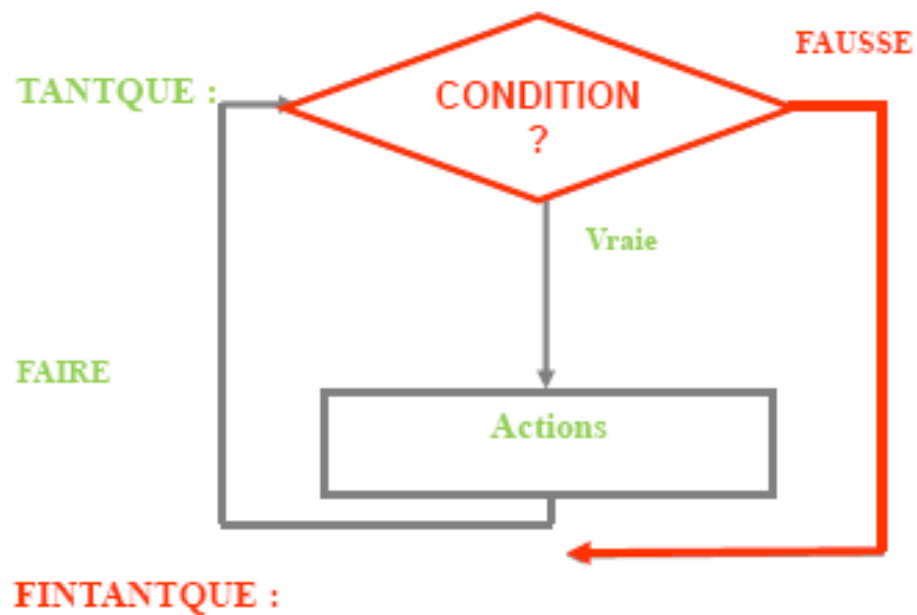
BOUCLE TANTQUE



ORGANIGRAMME

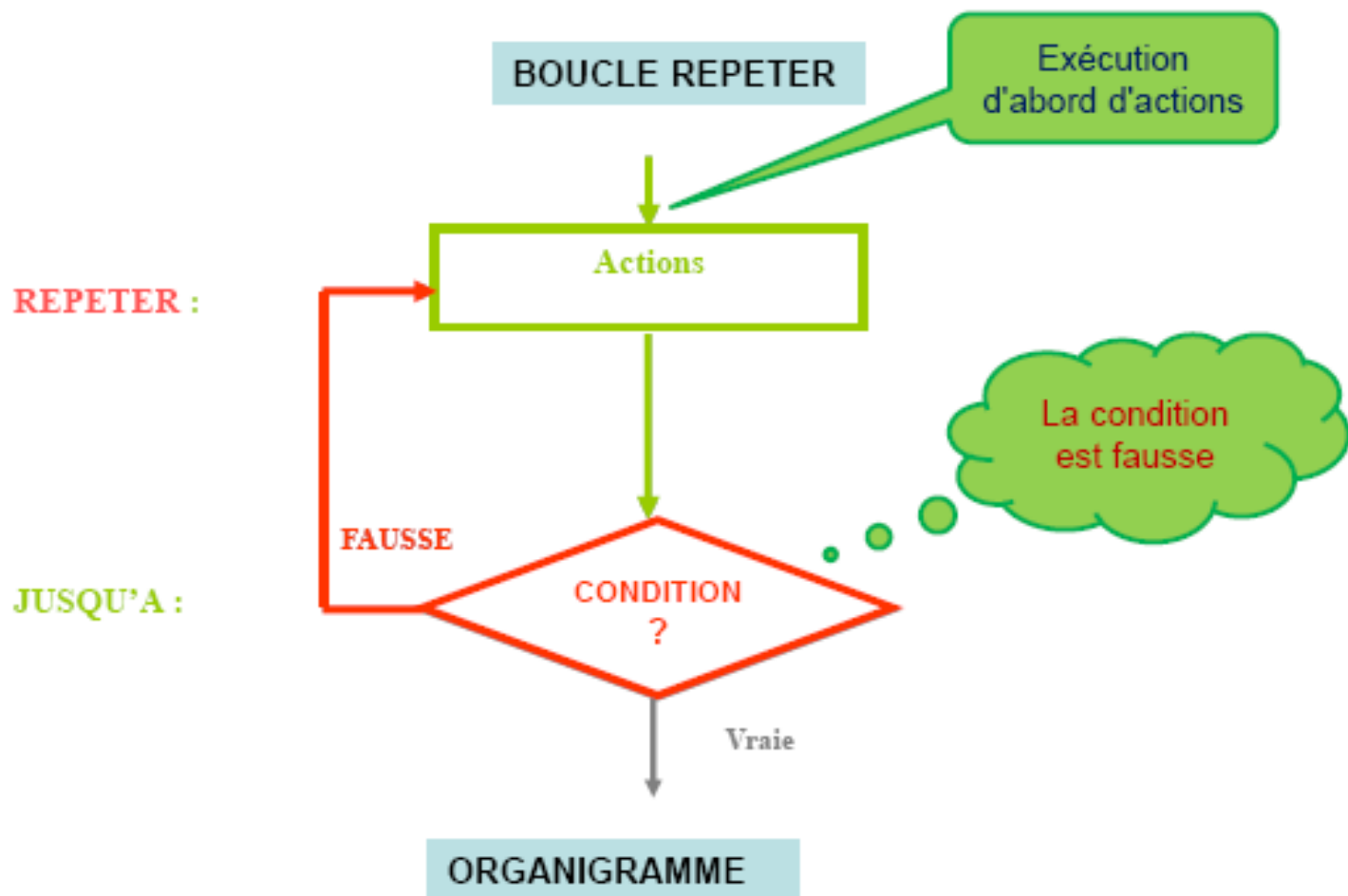
ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

BOUCLE TANTQUE

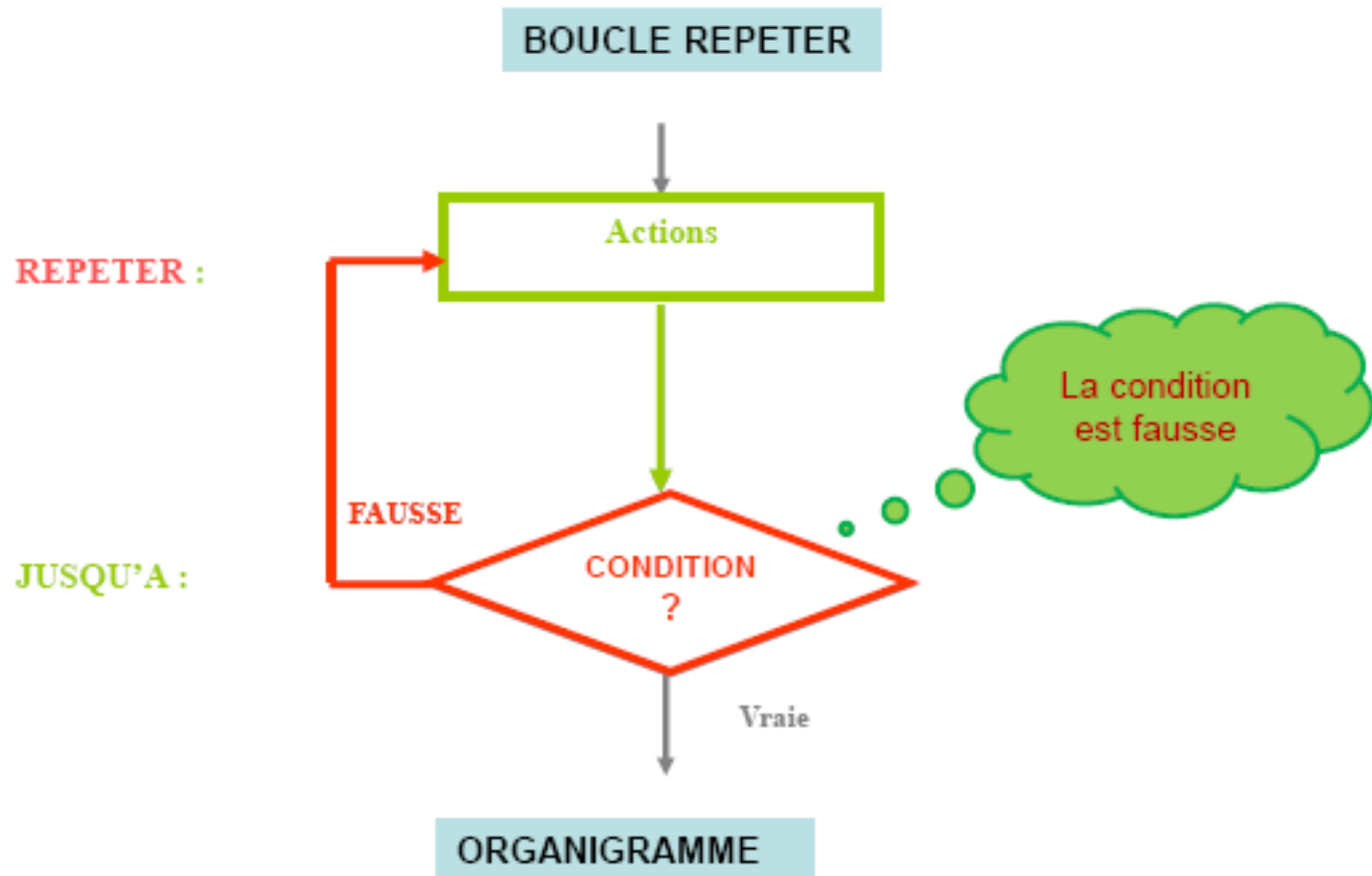


ORGANIGRAMME

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME



ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

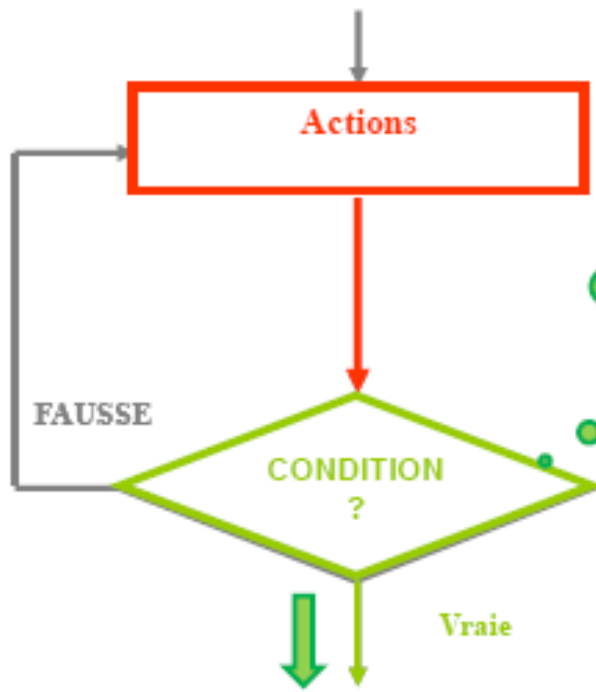


ELEMENT DE BASE D'ALGORITHMME

BOUCLE REPETER

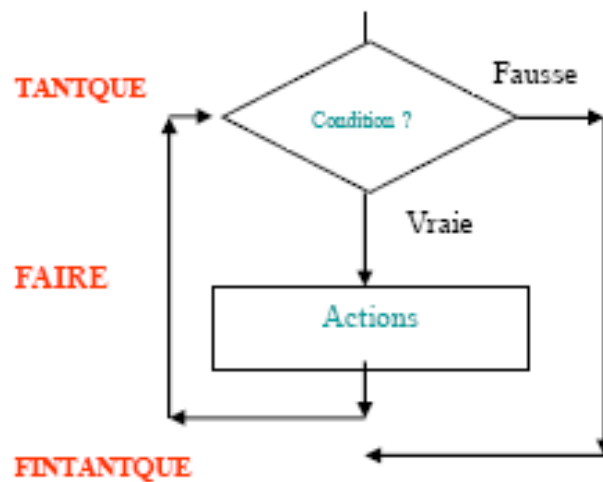
REPETER :

JUSQU'A :

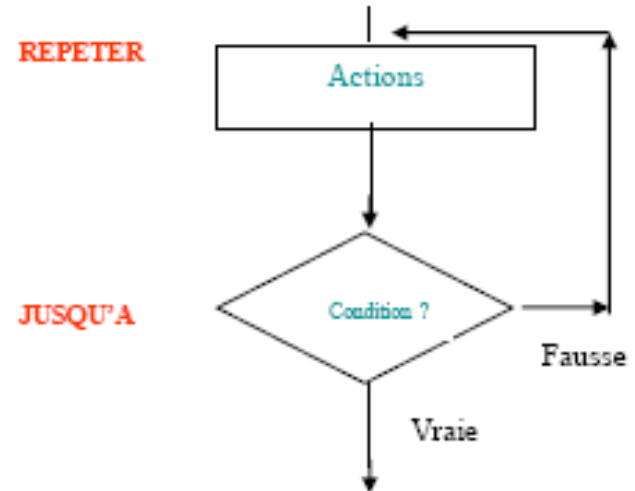


ELEMENT DE BASE D'ALGORITHMME

Boucle TANTQUE



Boucle REPETER



ORGANIGRAMME

IV. Structures répétitives :

C. Structure POUR

Elle permet de parcourir un intervalle en répétant un traitement pour chacune des valeurs de cet intervalle.

Syntaxe :

```
POUR <id_variable> DE <val_inférieure> A <val_supérieure>  
    [ par pas de <val_pas> ]           ⇔ facultatif  
FAIRE <actions>  
FINPOUR
```

Fonctionnement :

1 : Automatiquement Au départ , on a $id_variable \Leftarrow val_inférieure$

Donc, on n'a pas besoin d'initialiser, la structure se charge de la faire

2 : $id_variable > val_supérieure$?

Si oui, alors STOP, on quitte la structure

Sinon :

- on exécute le programme
- automatiquement, l'incréméntation se fait (+1 ou +pas si l'on a défini un pas particulier, par défaut, le pas est 1)
- on remonte au début du 2 tester la condition $id_variable > val_supérieure$?

IV. Structures répétitives :

STRUCTURE POUR

POUR <id_variable>
DE <val_inférieure>
A <val_supérieure>
[par pas de <val_pas>
FAIRE <actions>
FINPOUR

Exemple : Factorielle de n : $n! = 1 * 2 * 3 * \dots * (n-1) * n$

Fact \Leftarrow 1

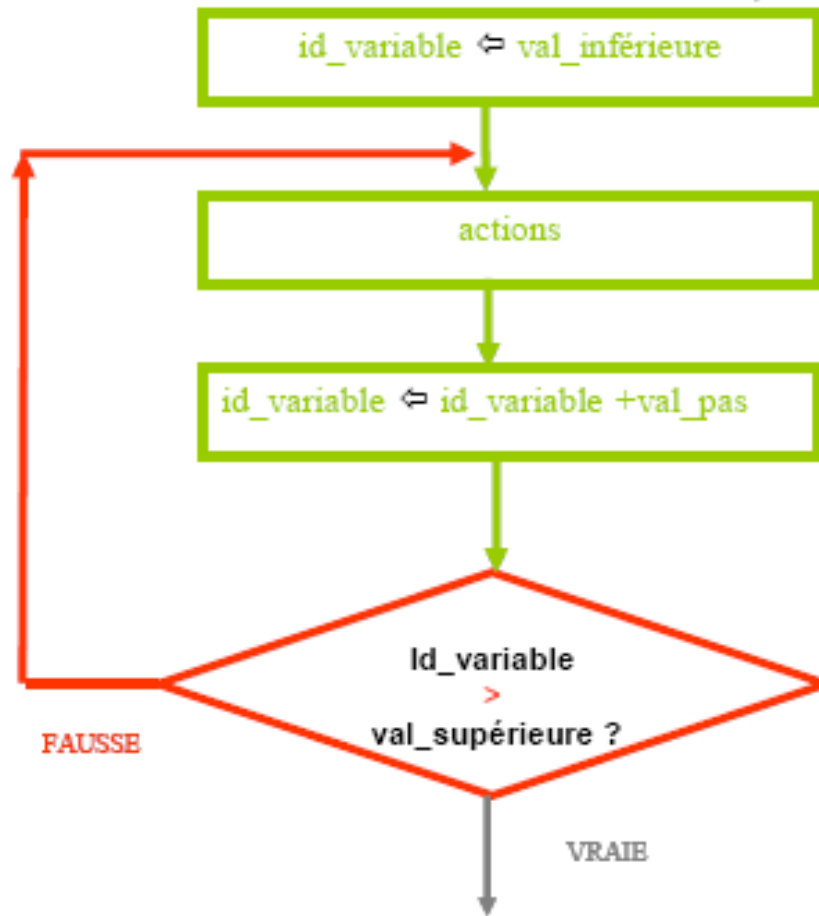
POUR i DE 1 A n

FAIRE fact \Leftarrow fact*i

FINPOUR

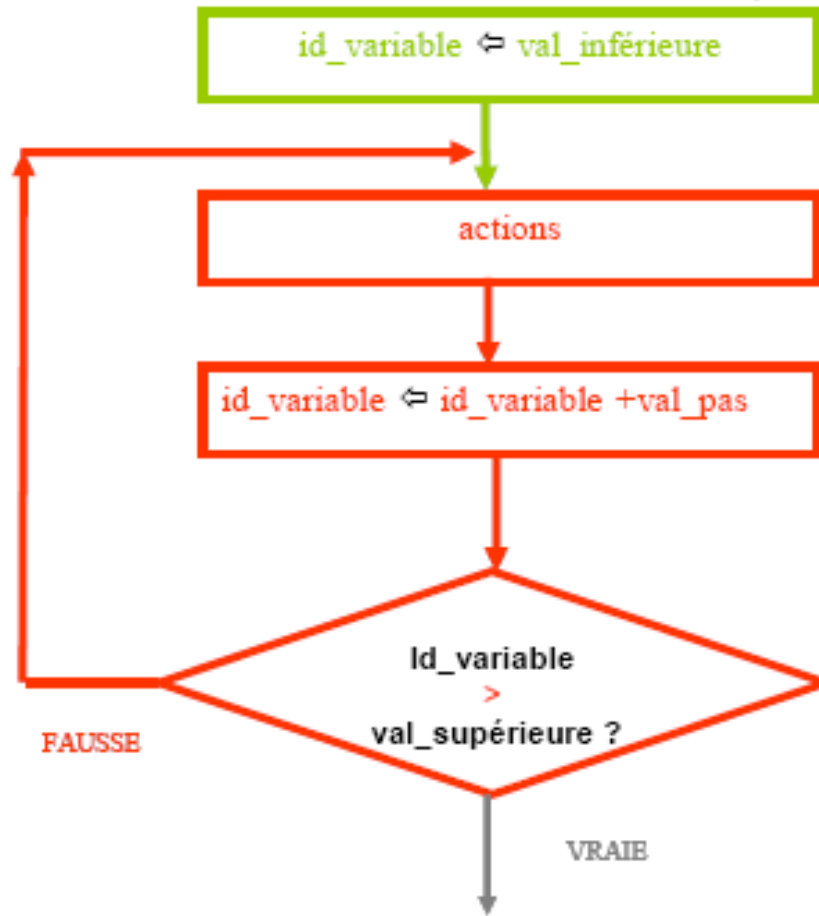
BOUCLE POUR

val_inférieure ≤ val_supérieure !!



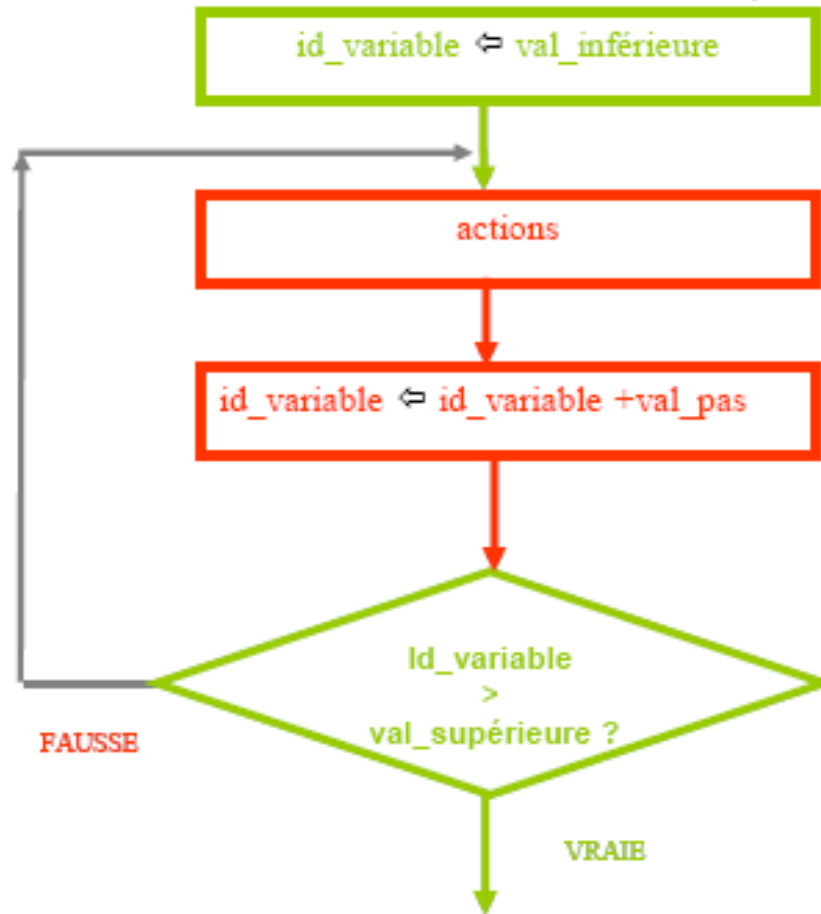
BOUCLE POUR

val_inférieure ≤ val_supérieure !!



BOUCLE POUR

val_inférieure ≤ val_supérieure !!



ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

V.Procedures et Fonctions :

Un algorithme est composé d'un ensemble fini d'actions. En fait, on distingue :

- les **Procedures** (ou **ACTIONS**) qui réalisent un traitement (tri du fichier étudiant...)
- les **fonctions** qui effectuent un calcul et retournent un résultat

A. PROCEDURE

Syntaxe

```
PROCEDURE <nom_procedure> <( Liste des paramètres)>  
< déclaration des objets locaux de la procedure>  
DEBUT  
{corps de la procedure}  
FIN
```

Il existe deux types de paramètres transmis:

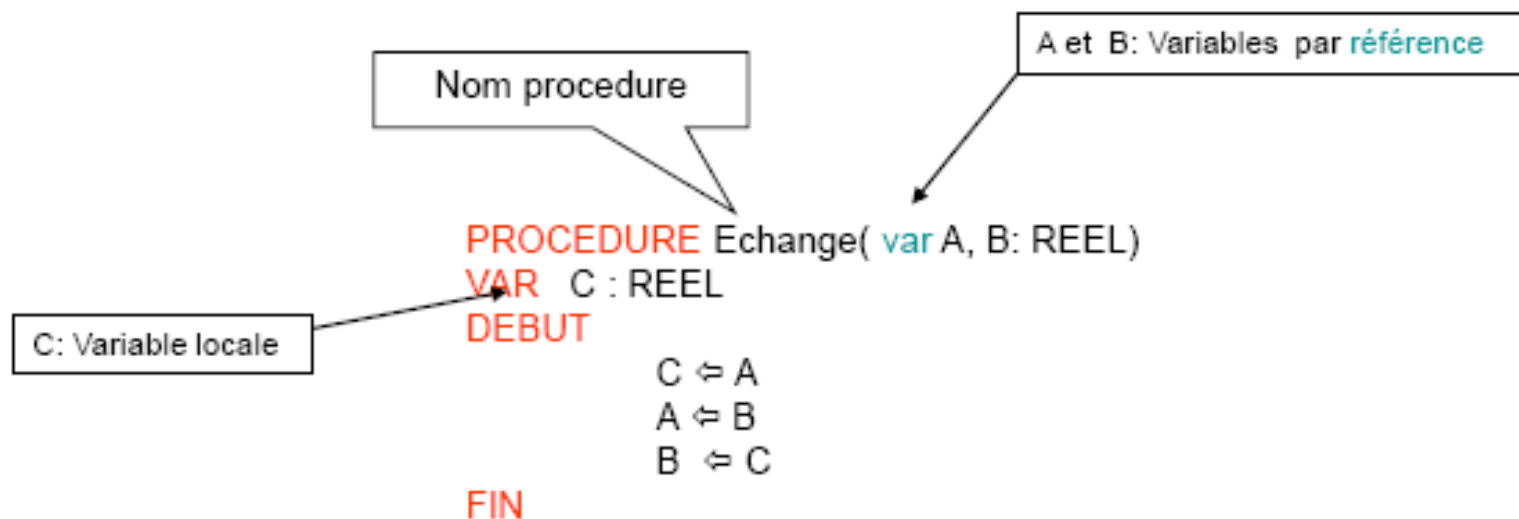
- par **valeur**
- par **référence**

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

V.Procedures et Fonctions :

Exemple d'une Procedure

Ecrire un algorithme d'une procédure qui échange deux variables A et B



ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

V.Procedures et Fonctions :

B. FONCTIONS

Syntaxe

FONCTION <nom_fonction> (<liste des paramètres>) : <type de résultat>
< déclaration des objets locaux à la fonction>

DEBUT

{ corps de la fonction}

RETOURNER(resultat)

FIN



À Ne Pas oublier !!

Exemple d'une Fonction

Ecrire une fonction maximum qui donne (**Retourne**) le maximum de deux entiers :

ELEMENT DE BASE D'ALGORITHME

V.Procedures et Fonctions :

Exemple:

```
FONCTION maximum (x, y: ENTIER) : ENTIER
VAR max :ENTIER
DEBUT
    SI x < y
    ALORS max  $\Leftarrow$  y
    SINON max  $\Leftarrow$  x
    FINSI
    RETOURNER (max)
FIN
```

Fonction qui détermine le maximum de deux entiers

```
PROCEDURE minETmax( a,b: ENTIER)
VAR Min,Max:ENTIER
DEBUT
    Min  $\Leftarrow$  -maximum (-a, -b)
    Max  $\Leftarrow$  maximum (a, b)
    ECRIRE (min, max)
FIN
```

Procédure qui affiche le minimum et le maximum de deux entiers, en faisant appel à la fonction maximum

V.Procedures et Fonctions :

Fonction réursive:

La récursivité consiste à remplacer une boucle par un appel à la fonction elle-même.

Exemple :

Considérons la suite *factorielle*, elle est définie par :

$$\begin{array}{l}
 0! = 1 \\
 n! = (n-1)! * n
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \longrightarrow \\
 \longrightarrow
 \end{array}
 \begin{array}{l}
 \text{factorielle}(0) = 1 \\
 \text{factorielle}(n) = \text{factorielle}(n-1) * n
 \end{array}$$

La fonction peut s'écrire simplement

```

FONCTION factorielle (n: ENTIER):ENTIER
DEBUT
    SI (n=0)
    ALORS           retourner(1)
    SINON          retourner( factorielle(n-1) *n)
    FINSI
FIN
    
```

FIN

ET

MERCI



TABLEAUX

Cours

Introduction à l'algorithmique

Tableaux

Ensemble de données du même type

Exemple de problème :

Saisir une suite de nombres, puis afficher cette suite après avoir divisé tous les nombres par la valeur maximale de la suite.

 Nécessité de conserver les nombres en mémoire

val

132

 : Variable contenant une valeur variable

Val

132	0	8100	-641	841	8902	57	-21
-----	---	------	------	-----	------	----	-----

: Variable contenant une collection de valeurs du même type

*Remarque : appeler cette variable **TabVal** plutôt que **Val***

Tableaux

Structure de données permettant d'effectuer un même traitement sur des données de même nature

tableau à **une** dimension

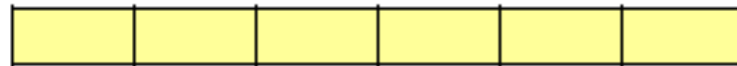
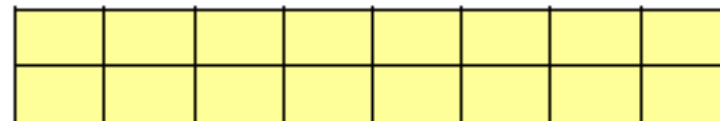


tableau à **deux** dimensions



Exemples d'applications:

- Ensemble de valeurs entières, réelles, booléennes,....
- Ensemble de noms (type chaîne)
- Ensemble de caractères (type caractère)
- Ensemble d'adresses (type Adresse : nom, adresse, num téléphone)
- Ensemble d'ouvrages

.....

Tableaux

Traitements opérant sur des tableaux

On veut pouvoir :

- ✓ **créer** des tableaux
- ✓ **ranger** des valeurs dans un tableau
- ✓ **recupérer, consulter** des valeurs rangées dans un tableau
- ✓ **rechercher** si une valeur est dans un tableau
- ✓ **mettre à jour** des valeurs dans un tableau
- ✓ **modifier** la façon dont les valeurs sont rangées dans un tableau (par exemple : les trier de différentes manières)
- ✓ effectuer des **opérations entre tableaux** : comparaison de tableaux, multiplication,...
- ✓ ...

Tableaux

Nom du
tableau

Tab

1 2 3 4 5 6

13	25	-21	3	-2	100
----	----	-----	---	----	-----

Indice du
tableau

Nom

1 2 3 4 5

A	H	M	E	D
---	---	---	---	---

Contenu du
tableau

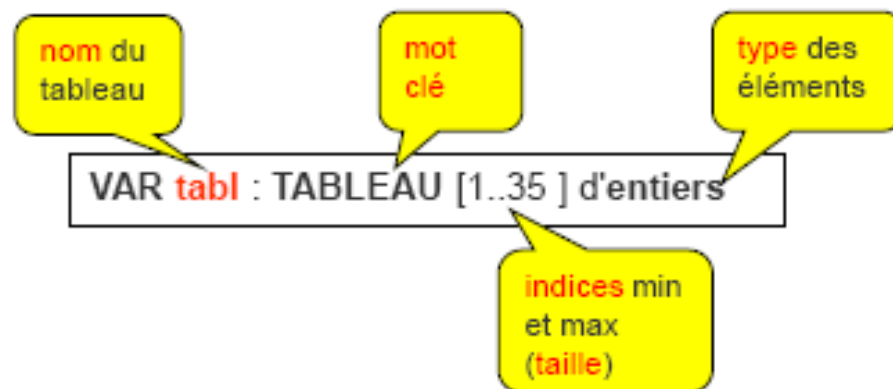
Remarques :

- Indices : en général, démarrage à 1, **mais en C++**, démarrage à 0
- Nombre d'octets occupés : dépend du type des valeurs enregistrées

Tableaux

Déclaration d'un tableau

Exemple : déclaration d'un tableau pouvant contenir jusqu'à 35 entiers



Autre exemple : déclaration d'un tableau qui contiendra les fréquences des températures comprises entre -40°C et 50°C

`VAR Temperatures : TABLEAU [1..91] de REEL`

Avec `Temperatures [1]` correspond à la fréquence de la température -40°C

Question: la fréquence de la température 25°C \rightarrow `Temperatures [?]`

`VAR Temperatures : TABLEAU [-40..50] de REEL`

`Temperatures [-30] \rightarrow Fréquence temp -30°C`

Tableaux

Définition d'un type tableau

```
TYPE <Nom> = <description>
```

Exemple : *déclaration d'un nouveau type Mot, tableau de 10 caractères*

```
TYPE Mot = TABLEAU [1..10 ] de caractères
```

```
VAR nom, verbe : Mot
```

Tableaux

Utilisation d'un tableau : par les indices

- Accès en lecture :

- $x \leftarrow T[2]$ */*le contenu du tableau à l'indice 2 est placé dans x*/*

- Ecrire (T[4]) */*le contenu du tableau à l'indice 4 est affiché à l'écran*/*

- Accès en écriture :

- $T[3] \leftarrow 18$ */*la valeur 18 est placée dans le tableau à l'indice 3*/*

- Lire (T[5]) */*la valeur entrée par l'utilisateur est enregistrée dans le tableau à l'indice 5*/*

Tableaux

CONST TAILLE=50

TYPE TABL= **TABLEAU** [1..TAILLE] d'ENTIER

Ecrire la PROCEDURE **SAISIR**(...) qui permet de saisir un tableau T de N éléments ($N \leq$ TAILLE)

```
PROCEDURE SAISIR( VAR T : TABL; N : ENTIER)
VAR i : ENTIER
DEBUT
    POUR i DE 1 A N
        Lire (T[i])
    FINPOUR
FIN
```

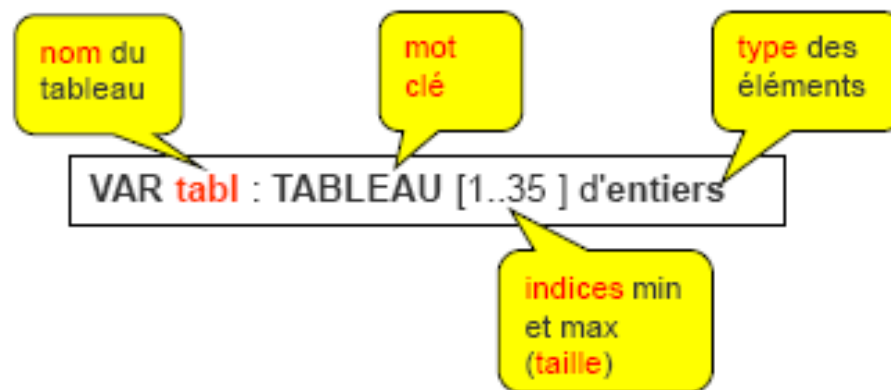
Ecrire la PROCEDURE **AFFICHER**(...) qui permet d'afficher un tableau T de N éléments ($N \leq$ TAILLE)

```
PROCEDURE AFFICHER ( T : TABL; N : ENTIER)
VAR i : ENTIER
DEBUT
    POUR i DE 1 A N
        ECRIRE (T[i])
    FINPOUR
FIN
```

Tableaux

Déclaration d'un tableau

Exemple : déclaration d'un tableau pouvant contenir jusqu'à 35 entiers



Tableaux

Définition d'un type tableau

```
TYPE <Nom> = <description>
```

Exemple : déclaration d'un nouveau type Mot, tableau de 10 caractères

```
TYPE Mot = TABLEAU [1..10 ] de caractère
```

```
VAR nom, verbe : Mot
```


Tableaux

CONST TAILLE=50

TYPE TABL= **TABLEAU** [1..TAILLE] d'entiers

Ecrire la PROCEDURE **SAISIR**(...) qui permet de saisir un tableau T de N éléments ($N \leq$ TAILLE)

```
PROCEDURE SAISIR(VAR T : TABL;N :entier)
VAR i : entier
DEBUT
    POUR i DE 1 A N
        Lire (T[i])
    FINPOUR
FIN
```

Ecrire la PROCEDURE **AFFICHER**(...) qui permet d'afficher un tableau T de N éléments ($N \leq$ TAILLE)

```
PROCEDURE AFFICHER (T :TABL; N :entier)
VAR i :entier
DEBUT
    POUR i DE 1 A N
        ECRIRE (T[i])
    FINPOUR
FIN
```

TRI TABLEAUX

Trier des objets est à la fois un problème fondamental de l'algorithmique, comme étape de prétraitement d'algorithmes plus complexes ou pour ordonner des structures de données (à quoi servirait un annuaire non trié)

Nous présentons ici des **tris simples possibles** sur les tableaux:

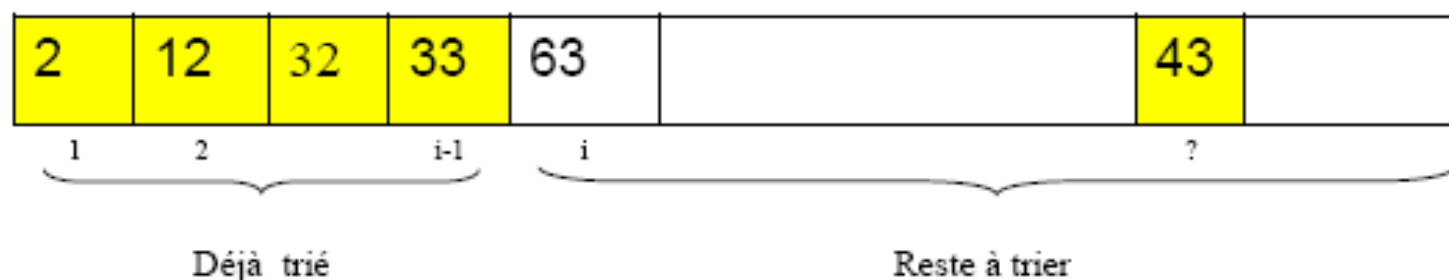
1. **Tri par sélection**
2. **Tri par Insertion**
3. **Tri à bulle**

TRI TABLEAUX

Tri par Sélection

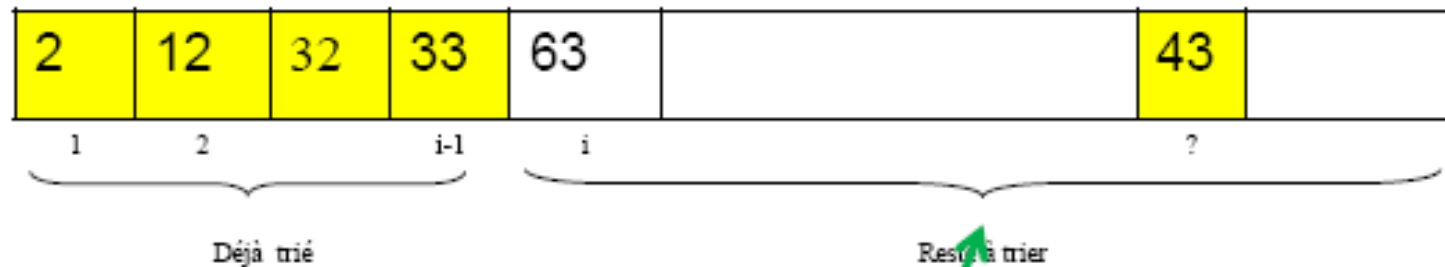
Algorithme de tri par sélection

L'idée du tri consiste à chaque étape à rechercher le plus **petit élément** non encore trié et à le placer à la suite des éléments déjà triés. A une étape i , les $i - 1$ plus petits éléments sont en place, et il nous faut sélectionner le i ème élément à mettre en position i .



1. Chercher le plus petit élément du tableau restant
2. Echanger cet élément avec l'élément en position i

TRI TABLEAUX



ALGORITHME TriSélection

CONST TAILLE=50

TYPE TABL=TABLEAU[1..TAILLE] d'ENTIER

VAR T: TABL

N,i, pos :ENTIER

DEBUT

ECRIRE(" Entrer le nombre d'élément du tableau < = ",TAILLE)

LIRE(N)

SAISIR(T,N)

POUR i DE 1 A N -1

FAIRE

/* Etapes de l'algorithme*/

pos ← **TROUVERMIN(T ,i,N)** /* Plus petit élément du tableau restant*/

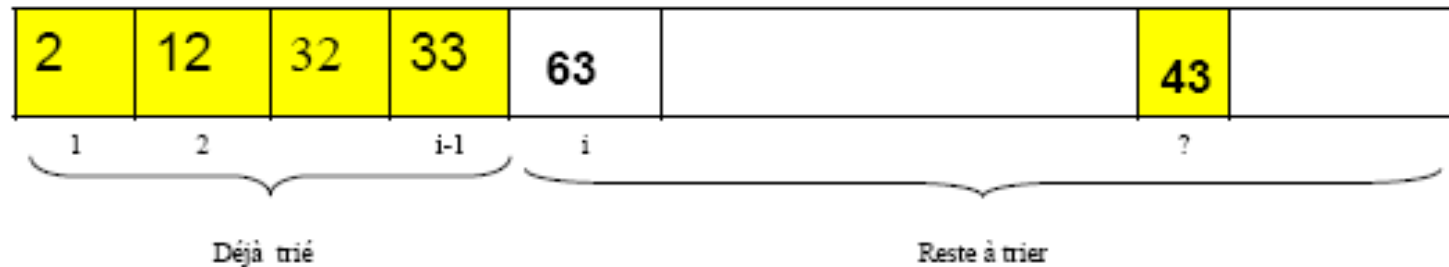
ECHANGER(T,i,pos) /* ECHANGER avec l'élément en position i*/

FINPOUR

AFFICHER(T,N)

FIN

TRI TABLEAUX



```
FONCTION TROUVERMIN( T: TABL i,N: ENTIER ):ENTIER
```

```
VAR i_Min :ENTIER
```

```
DEBUT
```

```
  i_Min  $\leftarrow$  i
```

```
  POUR j DE i_Min +1 A N
```

```
  FAIRE
```

```
    SI T [j] < T[i_Min]
```

```
    ALORS
```

```
      i_Min  $\leftarrow$  j
```

```
    FINSI
```

```
  FINPOUR
```

```
  Retourner( i_Min)
```

```
FIN
```

```
PROCEDURE ECHANGER(Var T: TABL; i,j: ENTIER
```

```
VAR Aux :ENTIER
```

```
DEBUT
```

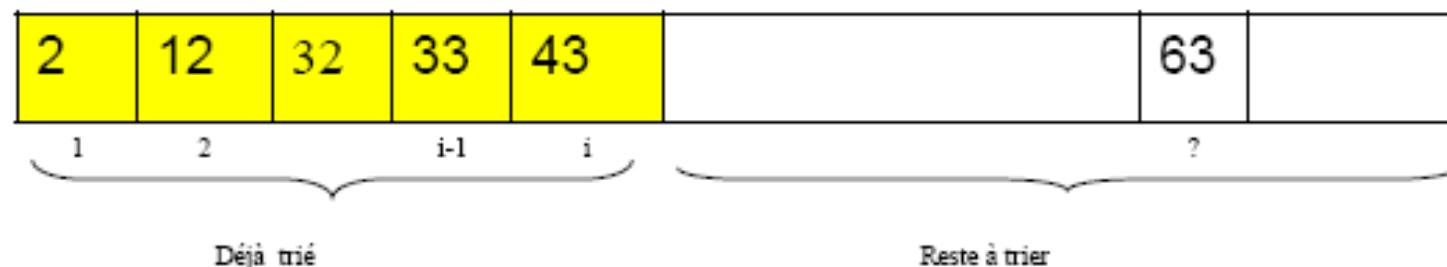
```
  Aux  $\leftarrow$  T[i]
```

```
  T[i]  $\leftarrow$  T[j]
```

```
  T[j]  $\leftarrow$  Aux
```

```
FIN
```

TRI TABLEAUX



```
FONCTION TROUVERMIN( T: TABL i,N: ENTIER ):ENTIER
```

```
VAR i_Min :ENTIER
```

```
DEBUT
```

```
  i_Min  $\leftarrow$  i
```

```
  POUR j DE i_Min +1 A N
```

```
  FAIRE
```

```
    SI T [j] < T[i_Min]
```

```
    ALORS
```

```
      i_Min  $\leftarrow$  j
```

```
    FINSI
```

```
  FINPOUR
```

```
  Retourner( i_Min)
```

```
FIN
```

```
PROCEDURE ECHANGER(VAR T: TABL; i,j: ENTIER)
```

```
VAR Aux :ENTIER
```

```
DEBUT
```

```
  Aux  $\leftarrow$  T[i]
```

```
  T[i]  $\leftarrow$  T[j]
```

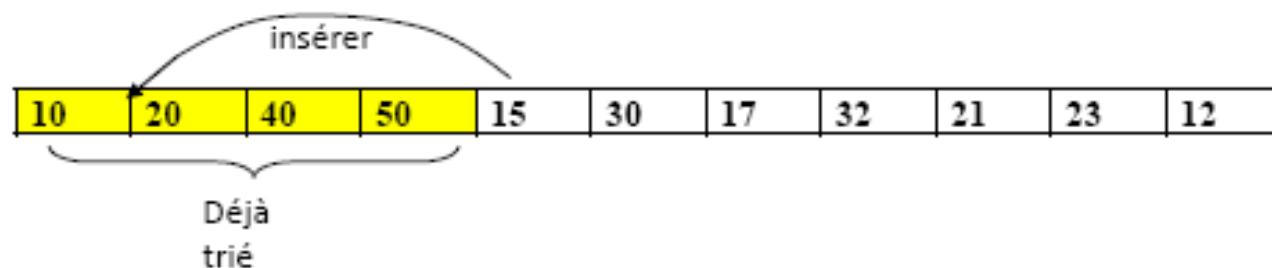
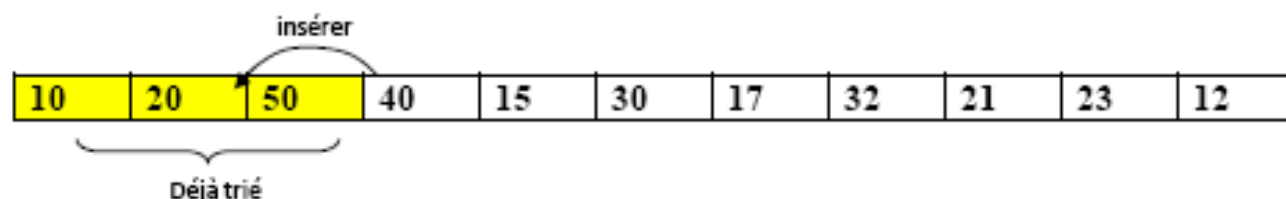
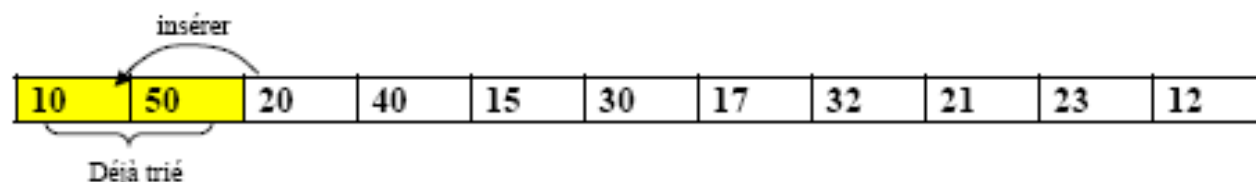
```
  T[j]  $\leftarrow$  Aux
```

```
FIN
```

TRI TABLEAUX

Écrire la Procédure `TRI_INSERTION` qui utilise la Procédure `INSERER` pour trier par ordre croissant les éléments d'un tableau de N éléments.

Méthode: Trier le tableau de gauche à droite en insérant à chaque fois l'élément $i+1$ dans le tableau (déjà trié) des i premiers éléments.



TRI TABLEAUX

```
PROCEDURE TRI_INSERTION( VAR T :TABL ; N :ENTIER) /* N :taille du tableau à trier*/
```

```
VAR i, indice          :ENTIER
```

```
Trouve                :BOOLEEN
```

```
DEBUT
```

```
  POUR i DE 2 A N
```

```
  FAIRE
```

```
    indice  $\leftarrow$  1
```

```
    Trouve  $\leftarrow$  Faux
```

```
    TANTQUE (Non Trouve) ET (indice < i)
```

```
    FAIRE
```

```
      SI T[indice] > T[i] ALORS
```

```
        INSERER(T,indice,i)
```

```
        Trouve  $\leftarrow$  Vraie
```

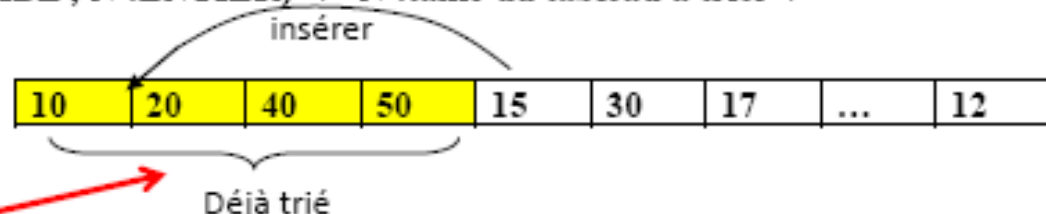
```
      FINSI
```

```
      indice  $\leftarrow$  indice + 1
```

```
    FINTANTQUE
```

```
  FINPOUR
```

```
FIN
```



```
PROCEDURE INSERER(var T :TABL ; indice,i :ENTIER)
```

```
VAR j :ENTIER
```

```
DEBUT
```

```
  Aux  $\leftarrow$  T[i]
```

```
  POUR j DE i-1 A indice Par pas -1
```

```
  FAIRE
```

```
    T[j+1]  $\leftarrow$  T[j]
```

```
  FINPOUR
```

```
  T[indice]  $\leftarrow$  Aux
```

```
FIN
```

Décalage à droite des éléments

TRI TABLEAUX

```
PROCEDURE TRI_INSERTION( VAR T :TABL ; N :ENTIER) /* N :taille du tableau à trier*/
```

```
VAR i, indice          :ENTIER  
Trouve                :BOOLEEN
```

```
DEBUT
```

```
  POUR i DE 2 A N
```

```
  FAIRE
```

```
    indice ← 1
```

```
    Trouve ← Faux
```

```
    TANTQUE (Non Trouve) ET (indice < i)
```

```
    FAIRE
```

```
      SI T[indice] > T[i] ALORS
```

```
        INSERER(T,indice,i)
```

```
        Trouve ← Vraie
```

```
      FINSI
```

```
      indice ← indice + 1
```

```
    FINTANTQUE
```

```
  FINPOUR
```

```
FIN
```

```
  POUR i DE 2 A N
```

```
  FAIRE
```

```
    indice ← 1
```

```
    TANTQUE (T[indice] ≤ T[i] ET (indice < i)
```

```
    FAIRE
```

```
      indice ← indice + 1
```

```
    FINTANTQUE
```

```
    SI (indice ≠ i)
```

```
    ALORS INSERER(T,indice,i)
```

```
    FINSI
```

```
  FINPOUR
```

Attention au cas de indice = i
Pas d'insertion !

TRI TABLEAUX

Tri à bulle

Le tri à bulle consiste à parcourir le tableau, par exemple de gauche à droite, en comparant les éléments côte à côte et en les permutant s'ils ne sont pas dans le bon ordre.

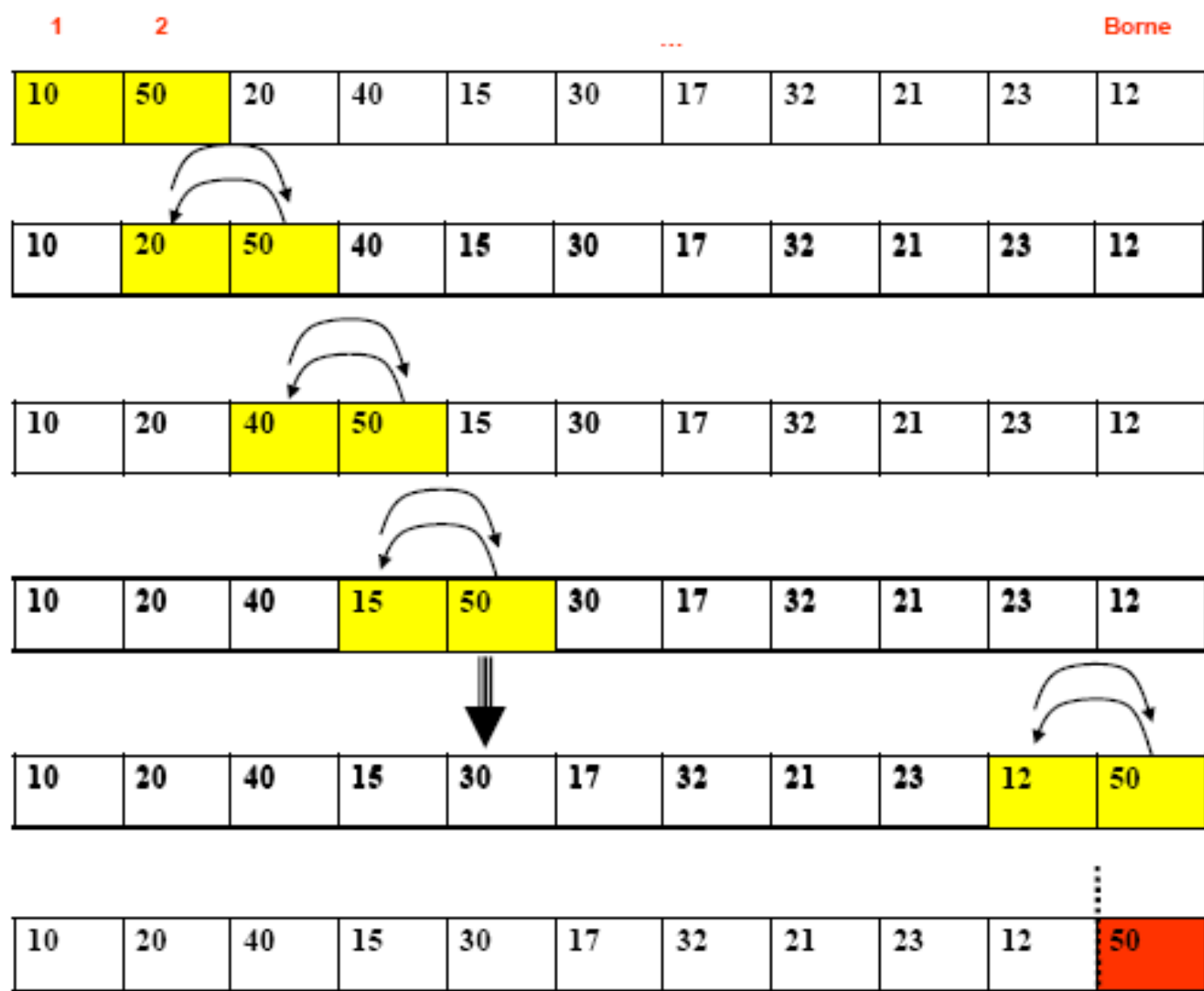
Au cours d'une passe du tableau, les plus grands éléments remontent de proche en proche vers la droite comme des bulles vers la surface.

On s'arrête dès que l'on détecte que le tableau est trié : **si aucune permutation n'a été faite au cours d'une passe.**

Tant que le tableau n'est pas trié
1. Effectuer une passe !



- a. Parcourir le tableau
- b. Si 2 éléments successifs ne sont pas dans le bon ordre, les échanger



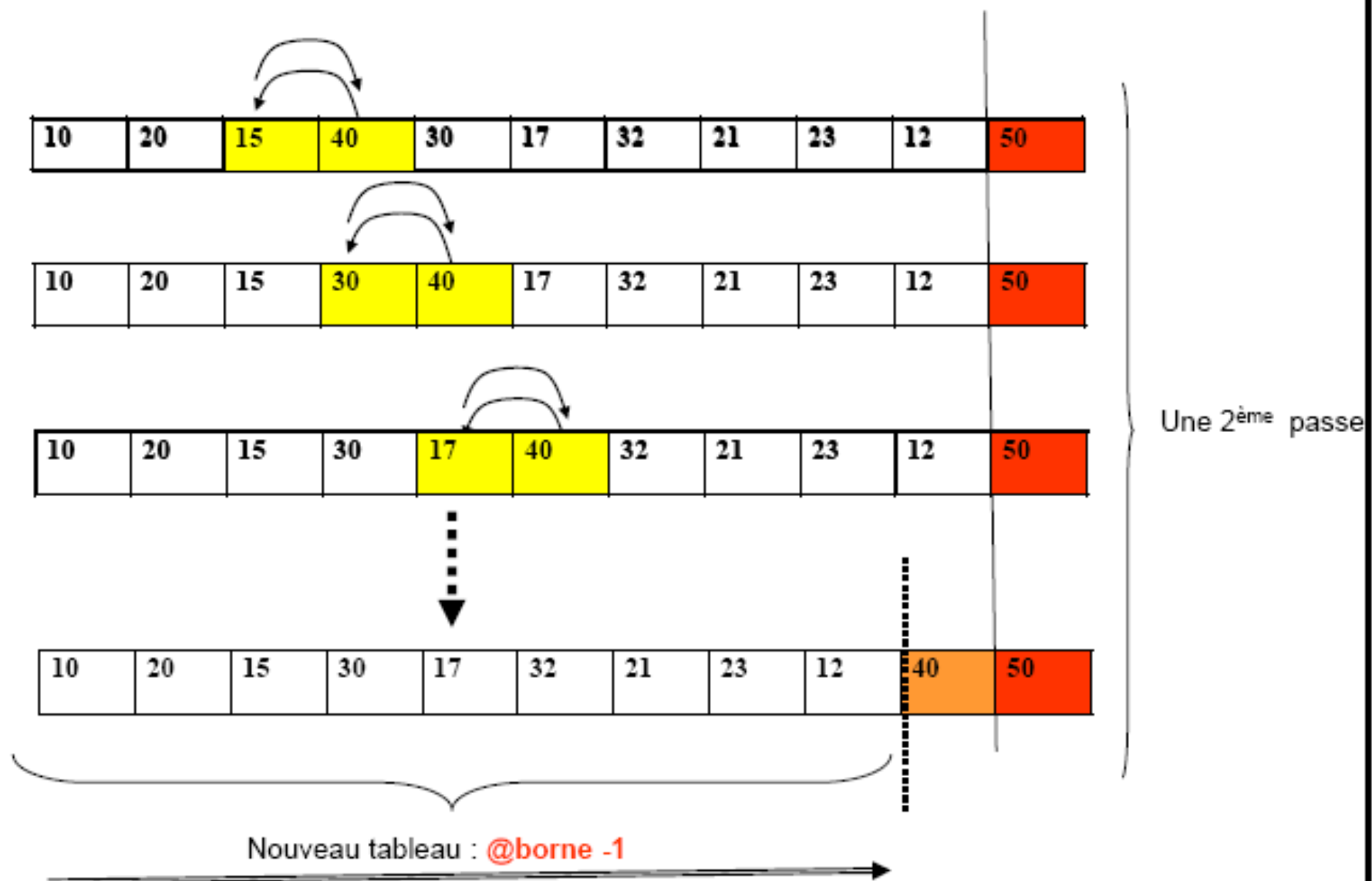
Une passe

Maximum

Nouveau tableau : **Borne - 1**



Même méthode !! Pour le nouveau tableau de taille **borne - 1**



ALGORITHME TriBulle

CONST TAILLE=50

TYPE TABL=TABLEAU [1..TAILLE] d'ENTIER

VAR T : TABL

i,N,borne :ENTIER

Est_trie :BOOLEEN

DEBUT

ECRIRE(" Entrer le nombre d'élément du tableau < = ",TAILLE)

LIRE(N)

SAISIR(T,N)

Est_trie \Leftarrow faux

/*Détece si le tableau est trié*/

borne \Leftarrow N

TANTQUE Non(Est_trie)

/* Itération sur les passes*/

FAIRE

Est_Trie \Leftarrow vrai

/* Initialisation avant une passe*/

POUR i DE 1 A borne-1

/* Effectue une passe*/

Si T[i] > T[i+1]

/* Compare 2 éléments successifs*/

Alors

ECHANGER(T,i,i+1)

Est_trie \Leftarrow faux

FinSi

FINPOUR

borne \Leftarrow borne-1

FINTANTQUE

AFFICHER(T,N)

FIN

FIN

ET

MERCI