

# Analyse et programmation langage ADA



Ingénieurs 1<sup>ère</sup> année

**Utilisation en mode diaporama**

**La page suivante donne le sommaire.**

**Pour accéder à un chapitre cliquer sur le lien correspondant**

**De n'importe quel transparent, on revient au sommaire en appuyant sur le logo EISTI**



# Sommaire

- Chapitre I : Présentation
- Chapitre II : Unités lexicales
- Chapitre III : Types et sous types
- Chapitre IV : Ordres (Sélection, cas, itération, ... )
- Chapitre V : Sous programmes
- Chapitre VI : Tableaux (array)
- Chapitre VII : Chaînes de caractères (String)
- Chapitre VIII : Articles (record)
- Chapitre IX : Pointeur
- Chapitre X : Fichiers (File)

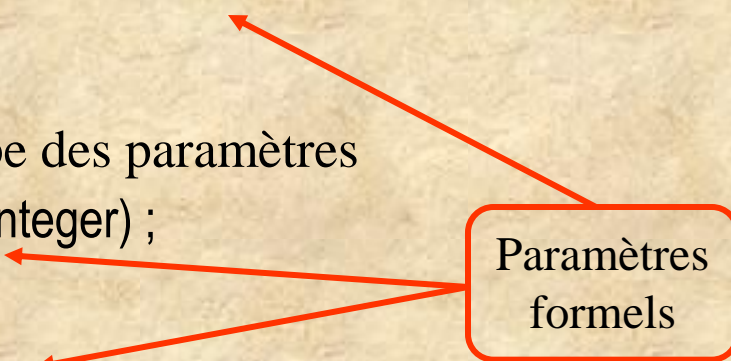
# Sous programmes

- Exemple de sous programme
- Déclaration de paramètres
- Traduction des paramètres formels
- Déclaration de sous programme
- Corps (body) d'un sous programme
- Appel de sous programme
- Arguments d'appel
- Portée des paramètres (Global, Local)
- Les effets de bords
- Surcharge des opérateurs

# Exemple de sous programme

- Si une fonction ou une procédure a plusieurs paramètres formels, ils sont séparés par un ";"
- **procedure** Ma\_Procedure(X : **in out** Integer ; Y : **in out** Float) ;
- On peut mettre en facteur le type des paramètres  
**procedure** Permute(X, Y : **in out** Integer) ;

Paramètres formels



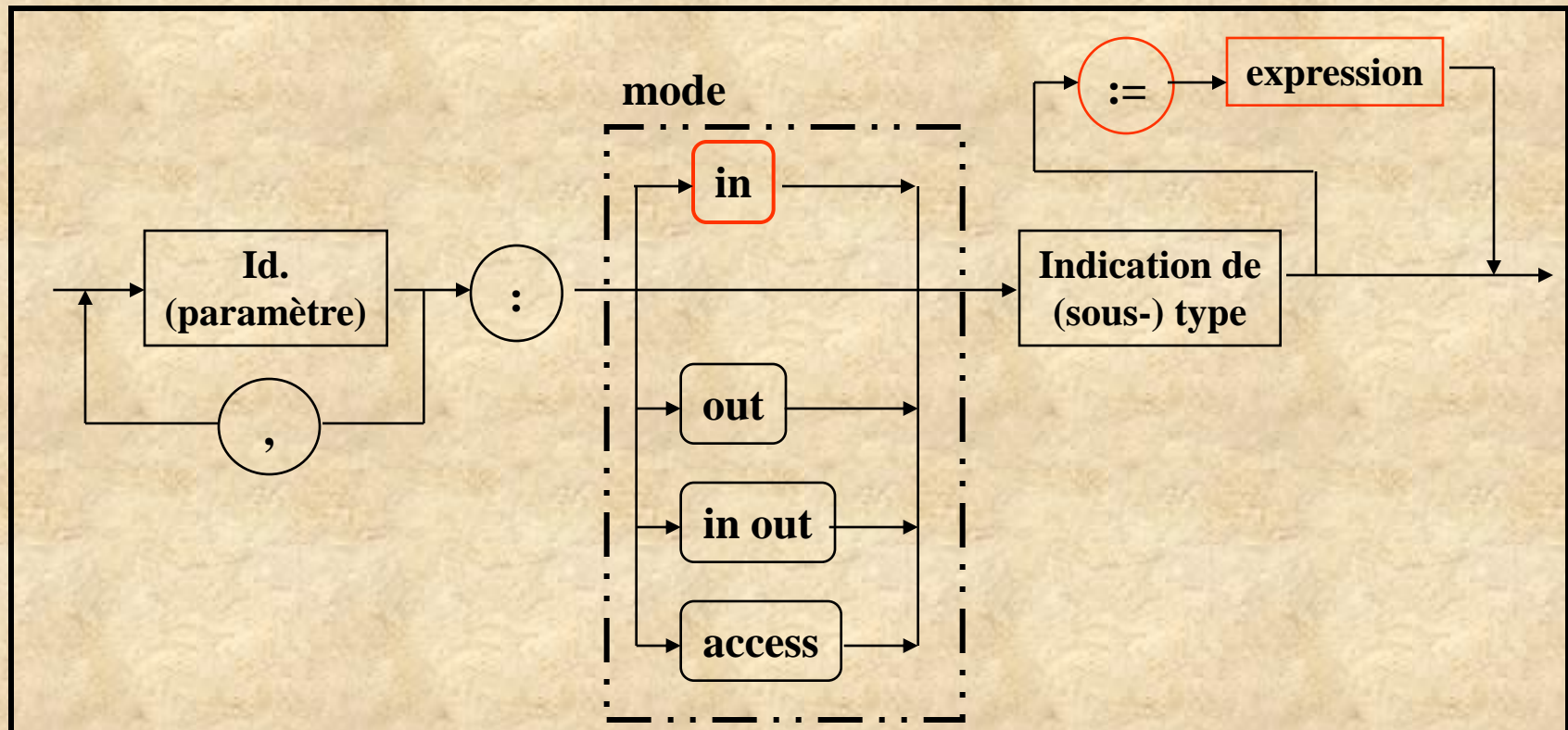
## Exemple :

```

procedure Permute(X,Y : in out Integer) is
    Tmp : Integer;           -- garde temporairement X
begin -- algorithme de Permute
    Tmp := X;
    X := Y;
    Y := Tmp;
end Permute;
  
```

# Déclaration de paramètres dans sous-programme

- Une déclaration de sous-programme définit son nom et la manière dont on l'appelle, c'est à dire dont on fait exécuter les ordres qui sont dans son corps.
- La manière dont on appelle un sous-programme dépend essentiellement de la déclaration de ses paramètres éventuels.



# Traduction des paramètres formels

Notation algorithmique

Consulté X : typeparam

Elaboré Y : typeparam

Modifié Z : typeparam

ADA

X : **in** typeparam

Y : **out** typeparam

Z : **in out** typeparam

- Le paramètre est consulté : on met **In** devant son type
- Le paramètre est élaboré : on met **Out** devant son type
- Le paramètre est modifié : on met **In Out** devant son type

*Remarque* : le langage Ada est très proche de l'algorithmique

# Traduction des paramètres formels

- Pour chaque paramètre formel :
  - nom
  - mode
    - ✓ **in** : lecture seule
    - ✓ **in out** : lecture / mise à jour
    - ✓ **out** : écriture ou mise à jour seule
  - type
  
- Par défaut le mode est **in**
- Un paramètre de mode **in** est considéré comme une constante
- Les fonctions n'autorisent que le mode **in**.

Exemple : on peut déclarer

X : **in** Float := 1.2;

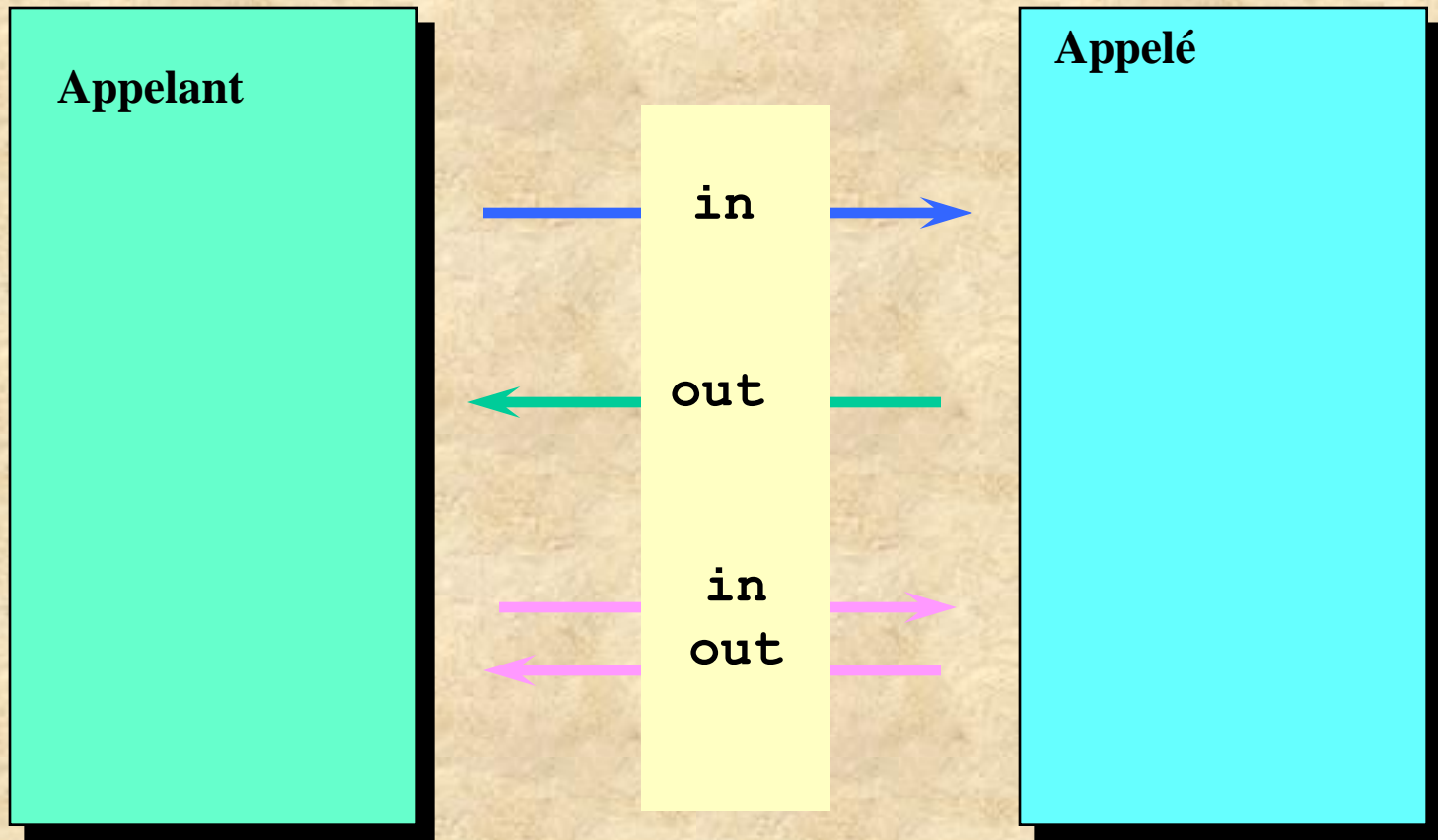
Y : **in** Float := 1.5;

Z : **out** Float -- ( valeur de retour)

**Convention** :

On commence par les paramètres de mode **in**, puis **in out** et enfin **out**

# Appel de sous programme

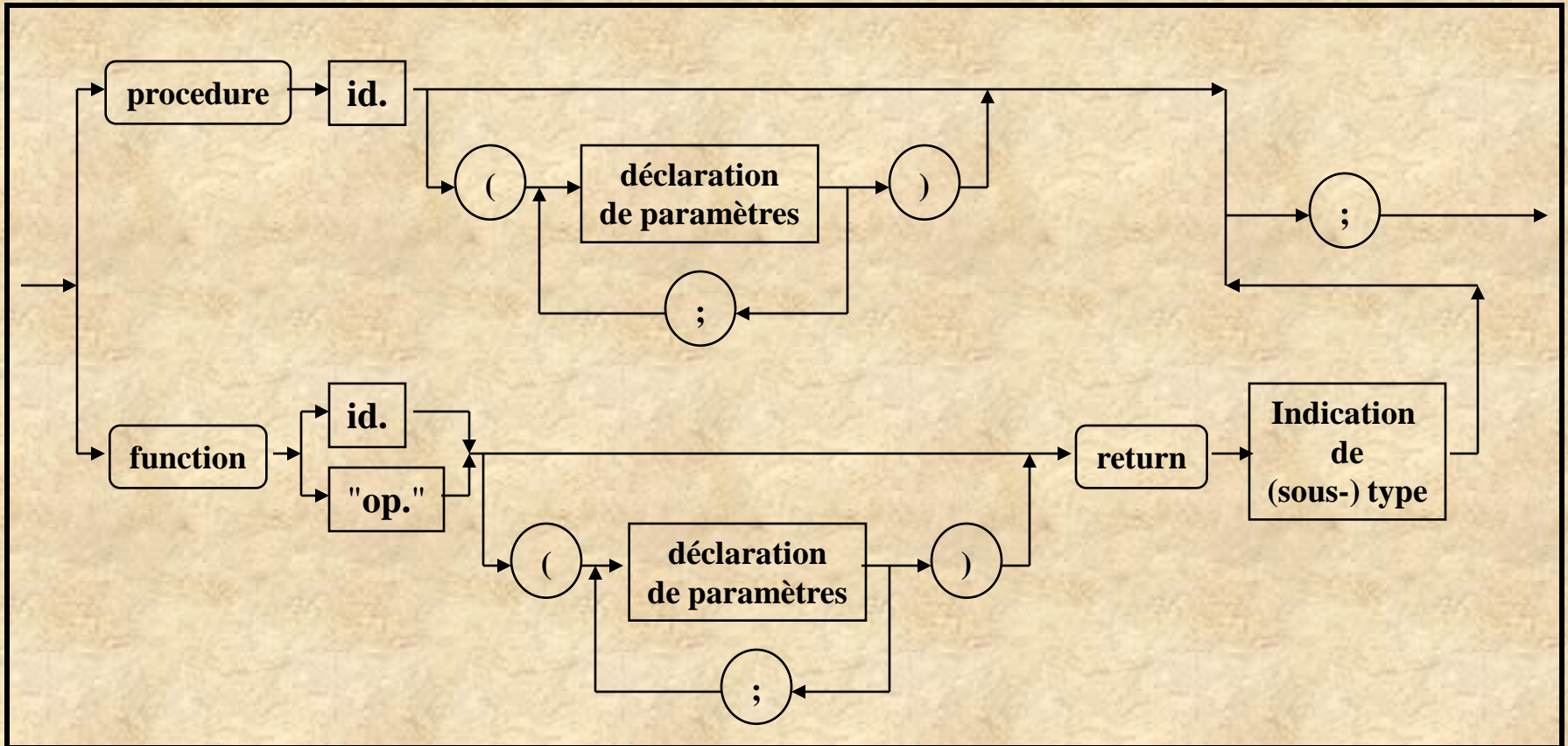


Signature  $\equiv$  contrat entre l'appelant et l'appelé



# Déclaration de sous programme

- La déclaration de *sous programme* est définie par le diagramme suivant :



## Exemple de specifications

- Soit le type : **type** TDecimal **is range** 1 .. 10 ;
- Une *fonction* est un sous programme qui, lorsqu'il est appelé, exécute ses ordres et retourne une valeur se substituant à l'appel. Le (sous-) type du *résultat* est donc indiqué après le mot **RETURN**.

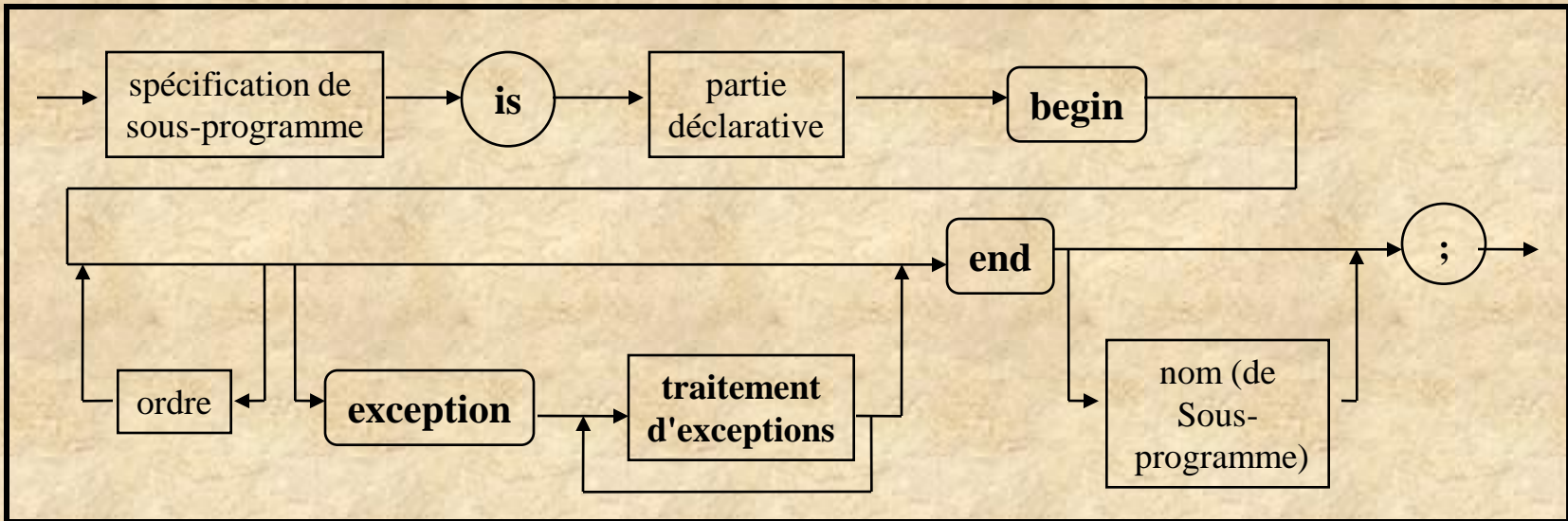
```
function Somme(X, Y : in TDecimal) return TDecimal ;
```

- Une *procedure* est un sous programme qui, lorsqu'il est appelé, exécute ses ordres en communiquant des valeurs par ses paramètres. Elle est donc déclarée par les seules indications de son nom et de ses paramètres.

```
procedure Somme(X, Y : in TDecimal ; Z : out TDecimal);
```

# Corps (body) de sous programme

- Le *corps* d'un sous-programme est défini par le diagramme suivant.



- La spécification de *sous-programme* présente au début du corps de sous-programme doit être identique à celle de la déclaration
- Cette déclaration peut être omise, sauf si le sous-programme est utilisé dans un progiciel, sa déclaration devant être dans la partie visible (et son corps dans la partie cachée), ou bien si le corps du sous programme est placé après celui d'une unité qui l'utilise.

## ■ Déclaration

```
function Somme(X, Y : in TDecimal) return TDecimal ;
```

## ■ Corps

```
function Somme(X, Y : in TDecimal) return TDecimal is
```

```
    Z : TDecimal ; -- Partie déclarative
```

```
begin
```

```
    Z:= X+Y ; -- Partie instructions
```

```
    return Z ; -- On peut utiliser return X+Y
```

```
end Somme;
```

Une fonction s'achève avec une instruction **return**.

Une fonction peut contenir plusieurs instructions **return**.

## ■ Déclaration

```
procedure Somme(X, Y : in TDecimal ; Z : out TDecimal);
```

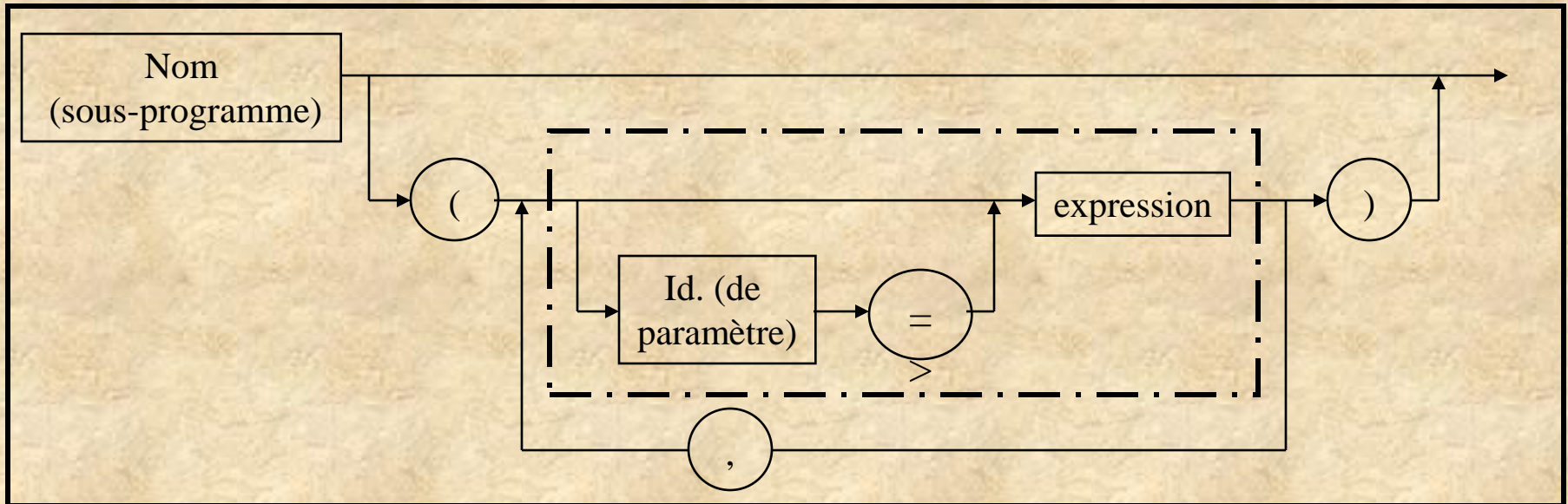
## ■ Corps

```
procedure Somme(X, Y : in TDecimal ; Z : out TDecimal) is  
    -- Partie déclarative ici aucun besoin  
begin  
    Z := X+Y; -- Partie instructions  
end Somme;
```

Une procédure s'achève avec le **end** final.

# Appel de sous programme

- L'appel de *procédure ou fonction*, est un *ordre* simple défini par le diagramme suivant



- Cet ordre entraîne l'exécution de la procédure dont le nom est donné, après avoir donner à chaque paramètre IN ou IN OUT une valeur, dites *argument d'appel*, sauf éventuellement si le paramètre correspondant à une valeur par défaut.

```
Get(A);
Z := Sin(X+Y);
```

```
New_Line(Spacing =>3);
X := Random(Generator =>Générateur);
```

```
Skip_Line;
```

**Remarque** : La *procedure* **Somme** communique son résultat par le paramètre Z, alors que la *fonction* **Somme** retourne elle-même le résultat, et est donc directement utilisable dans une expression.

## ■ Fonctions

- appelées au sein d'expression
- retourne une valeur

## ■ Procédures

- appelées comme des instructions,
- modifie une valeur

## ■ Déclaration et Corps

- déclaration : convention d'appel (optionnelle)
- corps : actions à effectuer (au moins une instruction "**null**")

# Arguments d'appel

■ La liste des arguments d'appel peut être :

- *positionnelle*, c'est à dire que les valeurs des arguments sont données respectivement et dans l'ordre aux paramètres (tel qu'ils sont déclarés dans la spécification de procédure) ;

- *nommée*, les valeurs étant données aux paramètres dont le nom les précède, séparé par " $\Rightarrow$ " L'ordre est alors quelconque ;

- *mixte*, la partie positionnelle précédant la partie nommée.

**Exemple** : la procédure "Agenda" imprime le calendrier d'un mois, de jour à jour, à partir d'une date donnée est déclarée ainsi :

**procedure** Agenda (An, Mois : **in** natural; Jour : **in** natural := 1) ;

Agenda(1999, 3, 8) ;

-- *positionnelle*

Agenda(Jour  $\Rightarrow$  8, Mois  $\Rightarrow$  3, An  $\Rightarrow$  1999) ;

-- *nommée*

Agenda(1999, Jour  $\Rightarrow$  8, Mois  $\Rightarrow$  3) ;

-- *mixte*

Agenda(Mois  $\Rightarrow$  3, An  $\Rightarrow$  1999) ; ou Agenda(1999, 3) ;

-- *la valeur du Jour = 1*



## Concordance de type

En principe le type du paramètre effectif doit être identique à celui du paramètre formel. Toutefois, dans la mesure du raisonnable, on peut demander une conversion dans un sens au moment de l'appel et dans le sens inverse au retour.

- Imaginons l'en-tête de procédure:

```
procedure Cube ( I : in out Integer ) is
```

...

- dans le module qui appelle Cube on a une variable J déclarée INTEGER on peut donc appeler simplement :

```
Cube ( J );
```

- Mais si l'on a aussi une variable X de type FLOAT, on peut également appeler:

```
Cube ( Integer( X ) );
```

- il y aura alors conversion **FLOAT**  $\Leftarrow\Rightarrow$  **INTEGER** à l'entrée du sous-programme et conversion inverse au retour.

# Exemple

**procedure** Trier **is**

A, B, C : Integer;

**procedure** Trier (X,Y : **in out** Integer);

**procedure** Saisir(X : **in out** Integer);

**procedure** Trier (X,Y : **in out** Integer) **is**

Temp : Integer;                    -- *garde temporairement X*

**begin** -- *Trier*

**if** ( X > Y) **then**

Temp := X;

X := Y;

Y := Temp;

**end if** ;

**end** Trier;

**procedure** Saisir(X : **in out** Integer) **is**

**begin**

Put(" Entrer La valeur : ");

Get(X);

Skip\_Line;

**end**;

**begin** -- *Trier*

Saisir(A); Saisir(B); Saisir(C);

Trier(A, B); Trier(B, C); Trier(A, B);

**end** Trier ;

On peut remplacer ce code par  
une procédure *Permuter*

### Portée

L'objet est potentiellement visible (l'objet existe, on parle aussi de durée de vie).

### Visibilité.

On peut utiliser son identificateur pour y référer. Même si l'objet à une portée dans une région, il n'est pas obligatoirement visible. Il peut être masqué par un autre identificateur défini dans cette région

# Portée et visibilité des paramètres (Global, Local)

→ **procedure** Niveau\_1 **is**

N : Integer ;

-- 3 identificateurs dans la region 1

Max : **constant** :=10 ;

Lettre : Character ;

→ **procedure** Niveau\_2 (Caractere : **in** Character) **is**

N : Integer ;

-- 2 identificateurs dans la region 2

**begin**

.....

\* A l'intérieur du Niveau\_2, le N local cache le N global (défini dans le programme principal)

→ **end** Niveau\_2 ;

\* On peut aussi utiliser la variable locale comme suite **Niveau\_1.Niveau\_2.N**

→ **procedure** Aussi\_Niveau\_2 **is**

N : Float ;

-- 1 seul identificateur dans la region 2'

→ **procedure** Niveau\_3 (Caractere : **in** Character) **is**

N : Integer ;

-- 3 identificateurs dans la region 3

Ok : Boolean ;

On peut utiliser la variable N du Niveau\_1 on la préfixant du nom de l'unité, avec une notation pointée, soit : **Niveau\_1.N**

**begin**

.....

→ **end** Niveau\_3 ;

**begin**

.....

→ **end** Aussi\_Niveau\_2 ;

**begin** --Niveau\_1

.....

→ **end** Niveau\_1 ;

# Portées et visibilité

Si une procédure (ou fonction) en appelle une autre qui elle-même appelle à son tour la première, nous avons un petit problème au niveau des déclarations => Problème de la récursivité croisée

```
procedure F (...);
```

```
procedure G (...) is
```

```
begin -- G
```

```
    F (...);
```

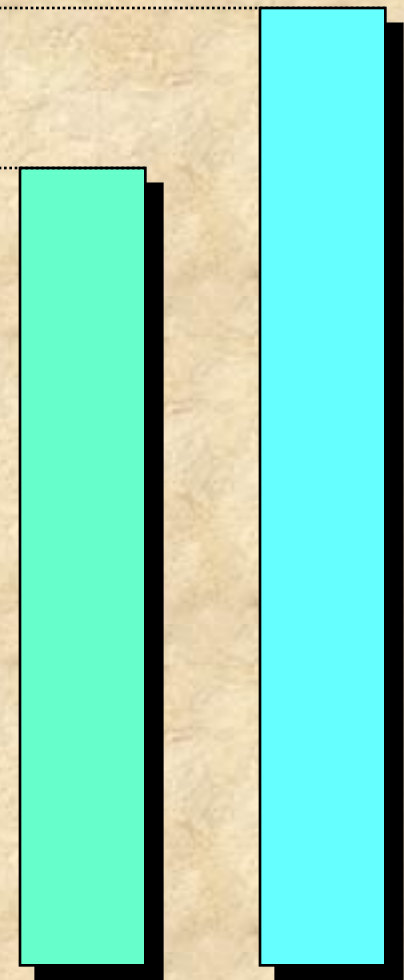
```
end G;
```

```
procedure F (...) is
```

```
begin -- F
```

```
    G (...);
```

```
end F;
```



**procedure** Exemple is

    A : Integer := 1;

**function** F1 **return** Integer is

**begin**

**return** A + 3;

**end** F1;

**function** F2 **return** Integer is

**begin**

        A := A \* 10 ;

**return** A + 3;

**end** F2;

Il ne faut **jamais** utiliser de variables globales, mais les transmettre en paramètres.

**begin**

    Put ( F1 + F2) ; -- 4 + 13 = 17

    A : Integer := 1;

    Put ( F2 + F1) ; -- 13 + 13 = 26

**end** Exemple;

**Remarque** :  $F1 + F2 \nabla F2 + F1$

# Les effets de bords

- Il en va de même si les fonctions avaient des paramètres de sortie:

**procedure** Exemple is

    A : Integer := 1;

**function** F1 (A : **in** Integer ) **return** Integer **is**

**begin**

**return** A + 3;

**end** F1;

**function** F2 (A : "**in out**" Integer ) **return** Integer **is**

**begin**

        A := A \* 10 ;

**return** A + 3;

**end** F2;

**begin**

    Put ( F1 ( A ) + F2 ( A ) ) ; -- 4 + 13 = 17

    A : Integer := 1;

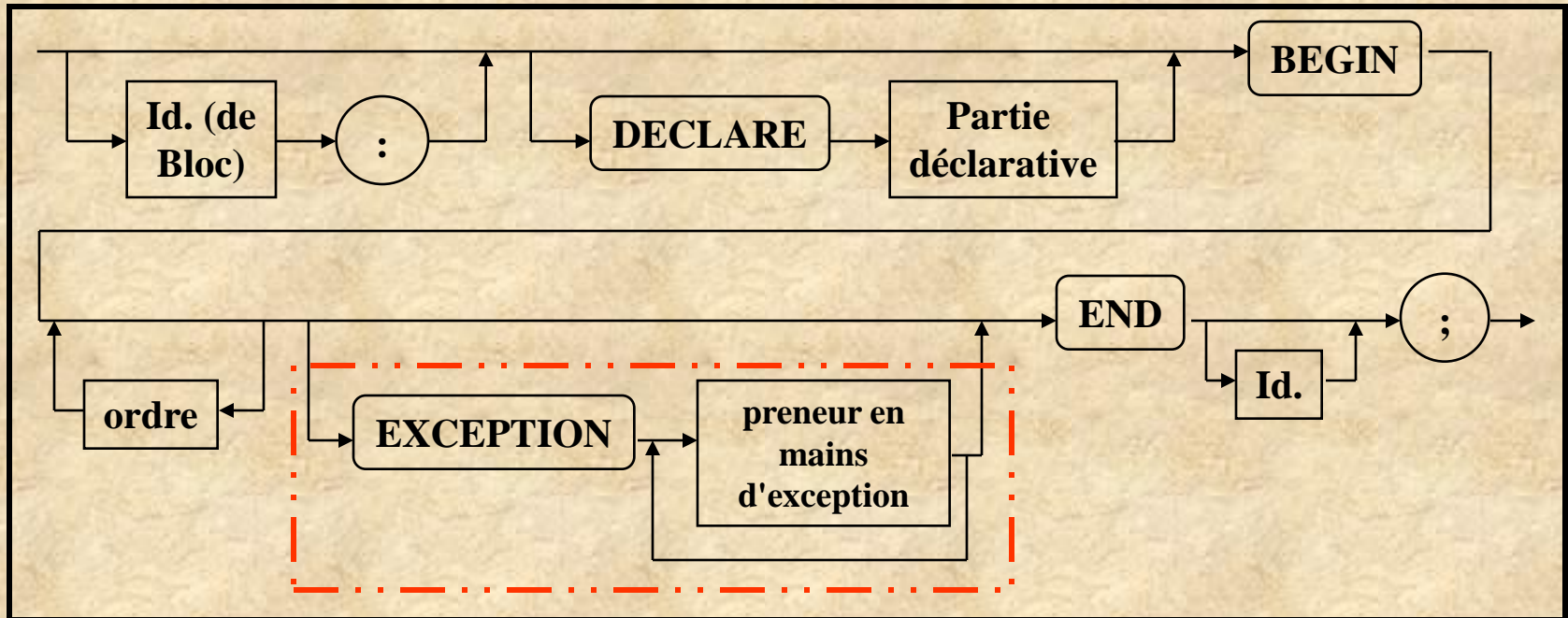
    Put ( F2 ( A ) + F1 ( A ) ) ; -- 13 + 13 = 26

**end** Exemple;

**Remarque** :  $F1 + F2 \not\leftrightarrow F2 + F1$  de même  $F2 + F2 \not\leftrightarrow 2 * F2$

# Bloc

Un *bloc* est un ordre composé, défini par le diagramme syntaxique suivant :



Exemple :

ECHANGE :

**declare**

Val\_1 : Integer ; --Val\_1 a une existence uniquement

**begin** -- à l'intérieur du bloc

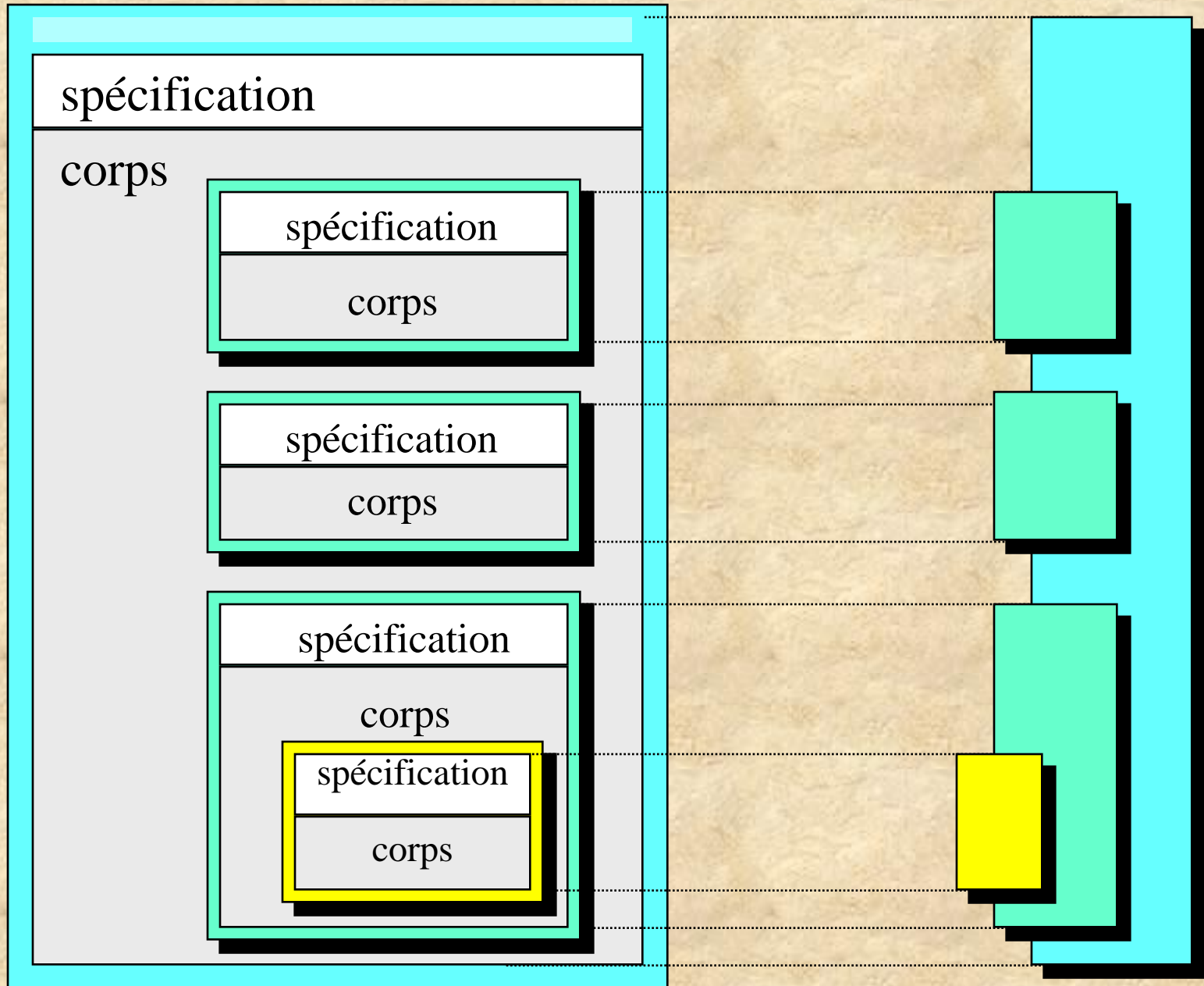
Val\_1 := 10 ; -- ordre d'affectation

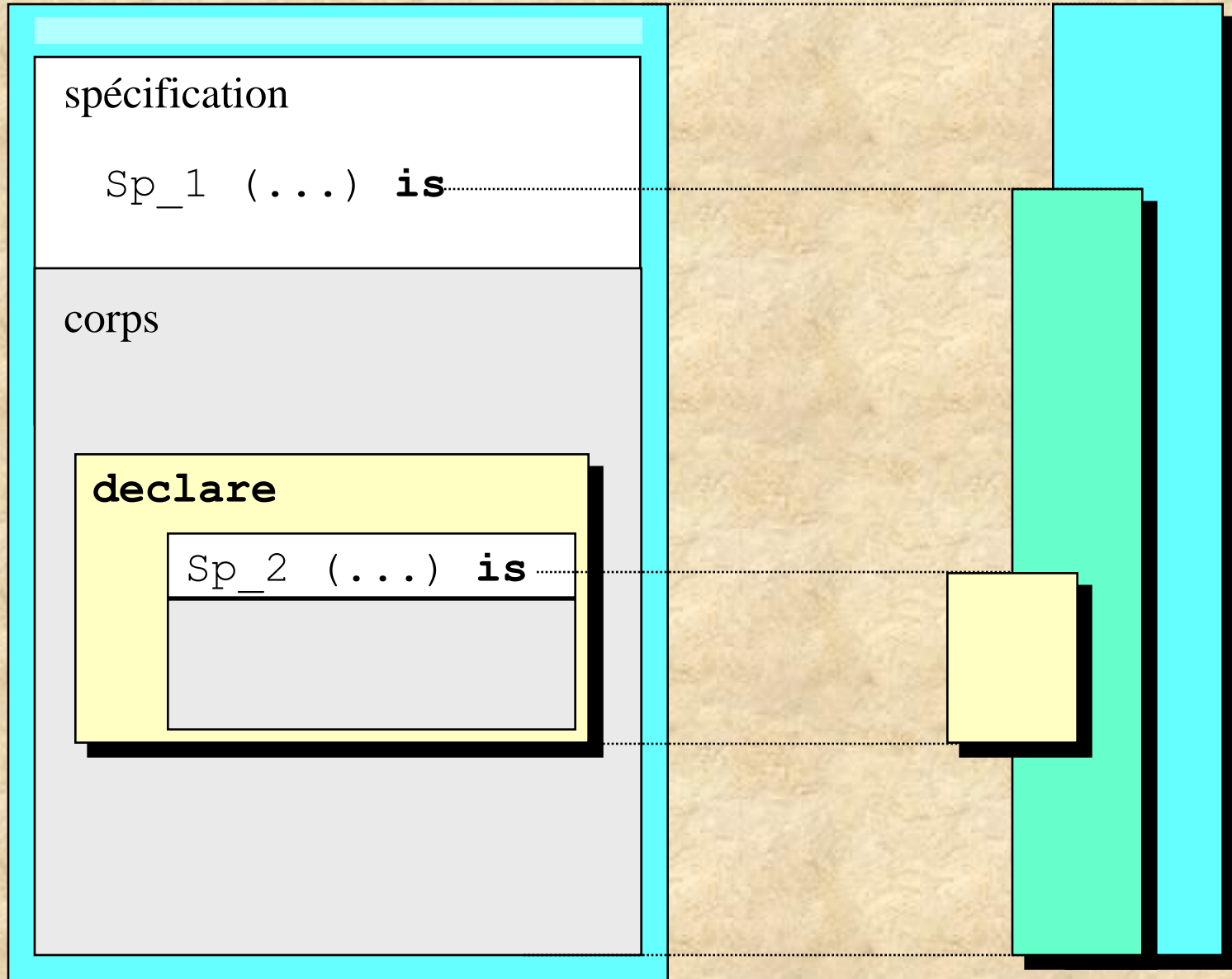
B := Val\_1;

**end ECHANGE ;**



# Portée et visibilité dans des blocs





# Portée et visibilité

**declare**

I: Integer := 5;

**begin**

I := I + 1;

**declare**

K: Integer := I;

I: Integer := 0;

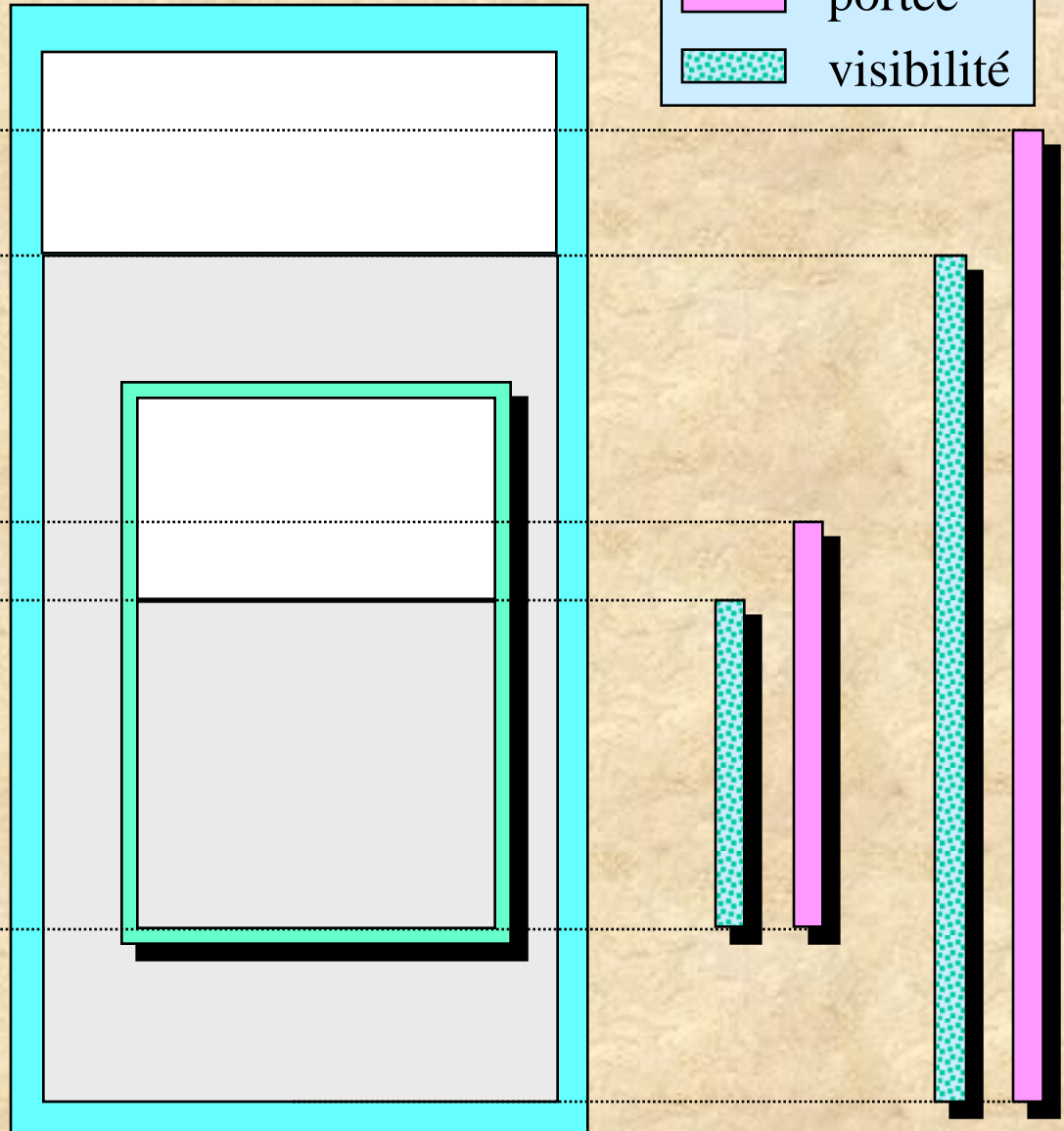
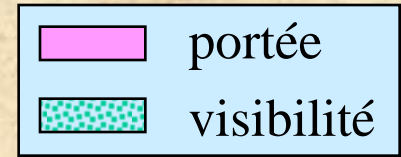
**begin**

K := I;

...

**end**

**end**



## Surcharge de sous programmes ou d'opérateurs (polymorphisme statique)

- Le nom d'une fonction est soit un identificateur ordinaire, soit un opérateur prédéfini auquel on attribue un nouveau sens, et que l'on appelle surchargé. Il doit alors figurer en double apostrophe comme une chaîne de caractères littérale.
- Peuvent être surchargés les opérateurs
  - unaires : abs, +, -, not (logique)
  - binaires : \*\*, \*, /, +, -, mod, rem, & relation (>, <, <=, >=, =, /=), logique(and, or, xor)

**Exemple :** `type V is array (1..10) of Float ;` (voir cours tableau)  
`function "+"(X, Y : in V) return V ;`

Le corps de la fonction définira l'addition de 2 vecteurs, et l'on pourra alors additionner deux objets A et B de type V par A + B.

### **Remarque :**

Un opérateur surchargé ne peut avoir de paramètre avec valeur initiale par défaut.



## Surcharge d'opérateurs (polymorphisme statique)

Définition de 2 sous-programmes ayant le même nom mais des signatures différentes.

```
function "+" (Left, Right : Integer) return Integer;
```

```
function "-" (Left, Right : Integer) return Integer;
```

```
function "+" (Left, Right : Float) return Float;
```

```
function "-" (Left, Right : Float) return Float;
```

```
function "+" (Left, Right : T_Complexe) return T_Complexe;
```

```
function "-" (Left, Right : T_Complexe) return T_Complexe;
```

Identification : à partir des paramètres d'appels

# Appel de sous programme

- L'exécution des ordres du sous programme commence après appel de celui-ci et affectation des valeurs d'appel aux paramètres IN et IN OUT ; lorsqu'elle se termine les paramètres IN OUT et OUT reçoivent les valeurs de retour, et l'unité appelant poursuit le traitement

**procedure Transformation is**

**type T\_Vect is array (1..3) of Float ;**

**type T\_Mat is array (1..3;1..3) of Float ;**

Mrot, Mtrans, Mhom : T\_Mat := ((1.0,0.0,0.0),  
 (0.0,1.0,0.0),  
 (0.0,0.0,1.0));

V, Vr : T\_Vect := (**others =>** 0.0);

**begin**

Vr := "\*" (Mrot, V);  
 AfficherVect(Vr);

Vr := Mhom \* V;  
 AfficherVect(Vr);

**end Transformation ;**

Paramètres  
formels

Partie  
déclarative

**function "\*" (M : in T\_Mat ;  
 Ve : in T\_Vect) return T\_Vect ;**

**function "\*" (M : in T\_Mat ;  
 Ve : in T\_Vect) return T\_Vect is**  
 Vs : T\_Vect := (**others =>** 0.0);  
**begin**  
 for i in M'range(1) loop  
 for j in M'range(2) loop  
 Vs(i) := Vs(i)+M(i,j)\*Ve(j) ;  
 end loop;  
 end loop;  
 return Vs;  
**end "\*" ;**

Paramètres  
effectifs

Partie non visible