



Chapitre 5: La récursivité

I. Définition

La récursivité est un outil très puissant en programmation. Lorsqu'elle est bien utilisée, elle rend la programmation plus facile. C'est avant tout une méthode de résolution de problème.

On distingue plusieurs types de récursivité :

- **récursivité directe** : lorsqu'un module fait appel à lui-même.
- **récursivité indirecte ou croisée** : lorsqu'un module A fait appel à un module B qui appelle A.
- **récursivité circulaire** : lorsqu'un module A fait appel à un module B, B fait appel à un module C qui appelle A.

I. Définition

Illustration

Cas 1 : récursivité directe

```
Procédure ProcRecursive  
(paramètres)  
Début  
    ...  
    ProcRecursive (valeurs)  
    ...  
Fin proc
```

Cas 2 : récursivité indirecte

```
Procédure A (paramètres)  
Début  
    ...  
    B (valeurs)  
{appel de la procédure B dans A}  
    ...  
Fin proc  
  
Procédure B (paramètres)  
Début  
    ...  
    A (valeurs)  
{appel de la procédure A dans B}  
    ...  
Fin proc
```

I. Définition et Classifications

Concernant les méthodes, on peut trouver d'autres classifications de récursivité :

récursivité non terminale : Une méthode récursive est dite non terminale si le résultat de l'appel récursif est utilisé pour réaliser un traitement (en plus du retour du module).

récursivité terminale : Une méthode récursive est dite terminale si aucun traitement n'est effectué à la remontée d'un appel récursif (sauf le retour du module).

I. Définition et Classifications

NB. Un algorithme est dit **récursif terminal** s'il ne contient aucun traitement après un appel récursif.

Procédure **ALGO (X)** // Liste des paramètres

Si (condition) alors

 <Traitement 1> // Traitement de terminaison (dépendant de X)

Sinon //cas général: condition portant sur X

 <Traitement 2> // traitement de base de l'algorithme (dépendant de X)

ALGO (F(X)) // F(X) représente la transformation des paramètres

 // Rien !!!!! pas de code après l'appel récursive

Finsi

Fin Proc.

II. Étude d'un exemple : la fonction factorielle

Dénotée par $n !$ (se lit factorielle n), c'est le produit de nombres entiers positifs de 1 à n inclus.

Exemples :

$$4 ! = 1 * 2 * 3 * 4,$$

$$5 ! = 1 * 2 * 3 * 4 * 5,$$

Noter que $4 !$ peut s'écrire $4 * 3 * 2 * 1 = 4 * 3 !$ et que $5 !$ peut s'écrire $5 * 4 * 3 * 2 * 1 = 5 * 4 !$

→ On peut conclure que : $n ! = 1$ si ($n=1$ ou $n=0$)
 $n ! = n * (n-1) !$ si non

II. Étude d'un exemple : la fonction factorielle

A. Solution non terminale

```
int facto(int n)
{
    if (n == 1 || n == 0)
        return 1;
    else
        return n * facto(n-1);
}
```

Illustration

Chaque cas est réduit à un cas plus simple. Le calcul de $4!$ se ramène à celui de $3!$, le calcul de $3!$ se ramène au calcul de $2!$... jusqu'à arriver à $1!$ qui donne directement 1.

Après on fait un retour arrière. Le résultat d'une ligne i sert au calcul de la ligne $i-1$

II. Étude d'un exemple : la fonction factorielle

A. Solution non terminale

→ Illustration du mécanisme de fonctionnement:

Considérons le calcul de $4!$ par la fonction récursive définie ci-dessus :

facto(4) renvoie $4 * \text{facto}(3)$

facto(3) renvoie $3 * \text{facto}(2)$

facto(2) renvoie $2 * \text{facto}(1)$

facto(1) renvoie 1 (arrêt de la récursivité)

facto(2) renvoie $2 * 1 = 2$

facto(3) renvoie $3 * 2 = 6$

facto(4) renvoie $4 * 6 = 24$

II. Étude d'un exemple : la fonction factorielle

B. Solution terminale

```
int facto(int n, int resultat) {  
    if (n == 1 || n == 0 )  
        return resultat;  
    else  
        return facto(n-1, n*resultat) ;  
}
```

Exemple: 4!:

facto(4, 1) renvoie facto(3, 4)

facto(3, 4) renvoie facto(2, 12)

facto(2, 12) renvoie facto(1, 24)

facto(1, 24) renvoie 24

III. Conseils d'écriture d'une fonction récursive

Ces conseils sont illustrés par l'exemple suivant :

Écrire une fonction récursive permettant de calculer la somme des chiffres d'un entier n positif

Exemple : $n = 528$, donc la somme des chiffres de n est 15

1. Observer le problème afin de :

a) Paramétrer le problème : on détermine les éléments dont dépend la solution et qui caractérisent la taille du problème.

b) Décrire la condition d'arrêt : quand peut-on trouver "facilement" la solution ? (**une solution triviale**) : Si on a le choix entre $n = 528$ et $n = 8$, il est certain qu'on choisit $n = 8$. La somme des chiffres de 8 est 8.

➔ **Conclusion** : Si n a un seul chiffre, on arrête. La somme des chiffres est n lui-même.

III. Conseils d'écriture d'une fonction récursive

c) réduire le problème à un problème d'ordre inférieur

pour que la condition d'arrêt soit atteinte un moment donné :

$$\begin{aligned}\text{somChif}(528) &= 8 + \text{somChif}(52) \\ &= 8 + (2 + \text{somChif}(5)) = 8 + (2 + 5)\end{aligned}$$

2. Écriture de la fonction :

Fonction somChif(n: entier): entier

Début

Si (n < 10) **alors** *{condition d'arrêt}*

 somChif ← n;

Sinon *{réduction du problème }*

 somChif ← n **mod** 10 + somChif (n **div** 10) ;

FinSi

Fin Fn

III. Conseils d'écriture d'une fonction récursive

3. Traduction en C:

III. Conseils d'écriture d'une fonction récursive

Exercice :

Illustrer les conseils précédents pour écrire une fonction récursive qui permet de calculer le produit de deux entiers positifs a et b sans utiliser l'opérateur de multiplication (*).

Solution :

a) la solution de ce problème dépend des deux opérandes n1 et n2

b) Si vous avez le choix entre : 12×456 , 12×0 , 12×1
Lesquels des trois calculs sont le plus simple ?

$$\begin{aligned} \text{c) } 12 \times 9 &= 12 + 12 + 12 + \dots + 12 && (9 \text{ fois}) \\ &= 12 + (12 + 12 + \dots + 12) && (8 \text{ fois}) \\ &= 12 + 12 \times 8 \end{aligned}$$

etc ...

IV. Exercices d'application

Exercice 1: Récursivité simple

Soit la suite numérique U_n suivante: Si $n = 0$ alors $U_0 = 4$
sinon si $n > 0$ alors $U_n = 2 * U_{n-1} + 9$
Écrire une fonction C qui calcul le terme U_n pour tout n
passé en argument.

Exercice 2: Récursivité croisée

Écrire deux fonctions C qui permettent de calculer les $n^{\text{èmes}}$
(n passé en argument) termes des suites entières U_n et V_n
définies ci-dessous.

$$\begin{cases} U_0 = 1 \\ U_n = V_{n-1} + 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} V_0 = 0 \\ V_n = 2 * U_{n-1} \end{cases}$$

IV. Exercices d'application

Exercice 3: Récursivité simple

Ecrire une méthode récursive qui retourne la somme des carrés des x premiers entiers si $x \geq 0$; -1 sinon.

$$sommeCarre(x) = \begin{cases} \sum_{i=1}^x i^2 & \text{si } x \geq 0 \\ -1 & \text{si } x < 0 \end{cases}$$

Exemple : on prend $x = 4$, le résultat retournera la valeur 30.

IV. Exercices d'application

Exercice 4: Récursivité terminale

Ecrire une fonction récursive (basée sur l'algorithme d'Euclide) permettant de vérifier si a est un diviseur de b .

IV. Exercices d'application

Exercice 5:

On désire implanter une fonction permettant de calculer le PGCD de deux nombres naturels non nul (a et b) en utilisant l'algorithme d'Euclide.

- 1) Proposer une version itérative
- 2) Proposer une version récursive non terminale
- 3) Proposer une version récursive terminale

$$\text{PGCD}(a,b) = \begin{cases} a & \text{si } a=b \\ \text{PGCD}(a-b, b) & \text{si } a>b \\ \text{PGCD}(a, b-a) & \text{si } b>a \end{cases}$$

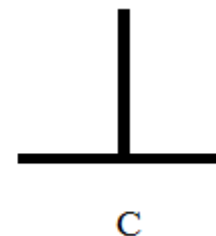
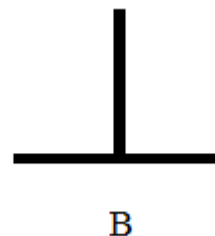
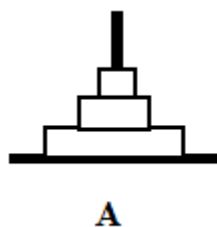
IV. Exercices d'application

Exercice 6: Tours de Hanoi

Le problème des tours de Hanoi est un grand classique de la récursivité car la solution itérative est relativement complexe. On dispose de 3 tours appelées A, B et C. La tour A contient n disques empilés par ordre de taille décroissante qu'on veut déplacer sur la tour B dans le même ordre en respectant les contraintes suivantes :

- On ne peut déplacer qu'un disque à la fois
- On ne peut empiler un disque que sur un disque plus grand ou sur une tour vide.

Illustration



IV. Exercices d'application

1) Observation

a) Ainsi, le paramétrage de la procédure déplacer sera le suivant :

Procédure déplacer(n : Entier ; A, B, C : Caractère)

b) Lorsque la tour A ne contient qu'un seul disque ($n=1$), la solution est évidente :

il s'agit de réaliser un transfert de la tour A vers B. Ce cas constitue donc la condition de sortie

c) Ainsi, pour déplacer n ($n>1$) disques de A vers B en utilisant éventuellement C, il faut :

- 1- déplacer ($n-1$) disques de A vers C en utilisant éventuellement B.
- 2- réaliser un transfert du disque de A sur B
- 3- déplacer ($n-1$) disques de C vers B en utilisant éventuellement A.