

Les algorithmes récurrents

I. Introduction

Un algorithme récurrent est un algorithme utilisant un traitement répétitif pour produire un résultat calculé. Ce résultat peut dépendre des p résultats précédents : c'est un algorithme récurrent d'ordre p .

Si $p = 1$, on parle d'algorithme récurrent d'ordre 1

Si $p = 2$, on parle d'algorithme récurrent d'ordre 2

Exemples :

1) $\forall k \in \mathbb{N}^*, n^k = n^{k-1} \times n$ algorithme récurrent d'ordre 1

2) $U_{n+2} = U_{n+1} + U_n$ algorithme récurrent d'ordre 2

II. Calcul de somme

Le calcul de la somme d'une série de nombre est un traitement très utile en programmation. C'est un traitement récurrent d'ordre 1.

Application1 :

Analyser puis écrire un algorithme d'une fonction qui permet de calculer la somme de n premiers entiers.

Spécification de la fonction somme :

Résultat : somme

Traitement : pour calculer la somme de n premiers entiers, il suffit d'initialiser la somme à 0 puis ajouter au fur et à mesure les valeurs jusqu'à l'arrivée à n

Donc c'est un traitement itératif complet

D'où l'algorithme de la fonction Somme :

0) **Fonction Somme (n : entier) : entier**

1) Somme \leftarrow 0

2) **Pour** k de 1 à n **Faire**

Somme \leftarrow Somme + k

Fin Pour

3) **Fin Somme**

Tableau de déclaration des objets locaux

Objet	Type/Nature	Rôle
k	Entier	Compteur

Remarque :

Pour une valeur donnée de compteur k , la valeur de la somme est égale à la valeur ancienne incrémenté de la valeur de k .

$$\text{Somme} \leftarrow \text{Somme} + k$$

C'est un algorithme récurrent d'ordre 1

Activité Pratique : appeler la fonction précédente dans un programme pascal.

III. Recherche du minimum et de maximum**Application1 :**

Analyser puis écrire un algorithme d'une procédure qui permet de rechercher le maximum et le minimum dans un tableau T de n entiers.

Spécification de la procédure min_max:

Résultat : min et max

Traitement : on commence par initialiser min et max à $T[1]$, puis parcourir le reste du tableau et comparer chaque fois $T[i]$ à min et à max.

Donc c'est un traitement itératif.

D'où l'algorithme de la procédure min_max :

0) Procédure min_max (t : tab ; n : entier ; var Min, Max : entier)

1) $\text{Min} \leftarrow t[1]$; $\text{Max} \leftarrow \text{Min}$

2) Pour i de 2 à n Faire

Si $\text{Min} < t[i]$ Alors $\text{Min} \leftarrow t[i]$

Sinon Si $\text{Max} > t[i]$ Alors $\text{Max} \leftarrow t[i]$

Fin Si

Fin Pour

3) Fin min_max

Question : appeler cette procédure dans un programme pascal

Tableau de déclaration des objets locaux

Objet	Type/Nature	Rôle
i	Entier	Compteur



IV. Calcul sur les suites

Application 1 :

Soit $(S_n)_{n \in \mathbb{N}}$ la suite des sommes partielles de la série harmonique. C'est à dire pour tout

entier n non nul :
$$S_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$$

Cette suite est définie par la relation :

$$\begin{cases} S_0 = 0 \\ S_k = S_{k-1} + \frac{1}{k} \end{cases} \quad \forall k \in \mathbb{N}^*$$

Question :

Analyser puis écrire l'algorithme d'une procédure suite qui permet de chercher et d'afficher les valeurs successives de cette suite.

Spécification de la procédure suite :

Résultat : afficher les termes de la suite

Traitement :

Pour afficher les n premiers termes de la suite, on doit calculer $S_1, S_2, S_3, \dots, S_{n-1}$

Donc il s'agit d'un traitement itératif. La valeur d'un terme dépend de la valeur du terme précédent : c'est un algorithme récurrent d'ordre 1

D'où l'algorithme de la procédure suite :

0) Procédure suite (n : entier)

1) $S \leftarrow 0$

2) Ecrire ("Le premier terme = ", S)

3) Pour k de 1 à n Faire

$$S \leftarrow S + \frac{1}{k}$$

Ecrire ("Le terme n°", i, " = ", S)

Fin Pour

4) Fin suite



```

Program terme_suite ;
Uses wincrt ;
Var n: integer;
procedure suite (n:integer);
var k:integer;
    s:real;
begin
    S :=0 ; writeln('S0 = ',s:2:2);
    For k :=1 to n do
        Begin
            S:=S + 1/k;
            Writeln('S',k,' = ',S:2:2);
        End; end;
begin
    repeat
        writeln('enter la valeur de n:'); read(n);
        until n>0;
        suite(n);
    End.

```

Application 2 :

Soit $(S_n)_{n \in \mathbb{N}}$ la suite des sommes partielles de la série harmonique. C'est à dire pour tout

entier n non nul : $S_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$

Cette suite est définie par la relation :

$$\begin{cases} S_0 = 0 \\ S_k = S_{k-1} + \frac{1}{k} \end{cases} \quad \forall k \in \mathbb{N}^*$$

On veut écrire un programme permettant d'afficher la première valeur de n pour laquelle la suite $S_n \geq 15$

Spécification de la procédure suite :

Résultat : afficher valeur de n

Traitement :

Pour afficher la première valeur de n, on utilise une variable S qu'on initialise à 0 et qui permet de stocker les valeurs successives de la suite.

Le nombre d'itération n'est pas connu à l'avance, donc on emploie une structure itérative à condition d'arrêt. De plus la variable S est initialisée à 0, donc on doit passer au moins une fois dans la boucle pour que le résultat soit ≥ 15 . On peut donc utiliser la boucle **Répéter**.



D'où l'algorithme de la procédure suite :

0) Procédure suite (var k : entier long)

1) $K \leftarrow 0$

2) $S \leftarrow 0$

3) Répéter

$k \leftarrow k + 1$

$S \leftarrow S + 1 / k$

Jusqu'à $S \geq 15$

4) Ecrire ("La valeur de n est ", K)

5) Fin suite

Application 3 :

Soient **a** et **b** deux réels supérieurs ou égaux à 1. On considère la suite numérique $(U_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par :

$$U_0 = a, U_1 = b \text{ Et pour tout entier naturel } n, U_{n+2} = \sqrt{U_n} + \sqrt{U_{n+1}}$$

Ecrire le programme d'une procédure qui permet de calculer et d'afficher la valeur de U_n pour des valeurs de a et b supérieure ou égales à 1 et pour $n \geq 2$

Spécification de la procédure calcul_uite:

Résultat : afficher la valeur de U_n

Traitement :

La suite (U_n) est récurrente d'ordre 2, le calcul de ses termes nécessite donc d'introduire trois variables :

- U : pour stocker le dernier terme calculé (paramètre de la procédure)
- V : pour stocker le terme précédent
- Aux : permettant à chaque itération de stocker le nouveau terme calculé avant d'effectuer les échanges nécessaires entre U et V

La valeur **n** étant donnée par l'utilisateur, on connaît à l'avance le nombre d'itérations. On emploie donc une boucle **Pour ... Faire**

On initialise U et V par : $U \leftarrow a$ (U_1) et $V \leftarrow b$ (U_0)

D'où l'algorithme de la procédure calcul_suite



- 0) Procédure calcul_suite (var U : entier ; n, a, b : entier)
- 1) $U \leftarrow b$
 - 2) $V \leftarrow a$
 - 3) Pour k de 2 à n Faire
 - Aux \leftarrow Racine Carrée (U) + Racine Carrée (V)
 - $V \leftarrow U$
 - $U \leftarrow$ Aux
 Fin Pour
 - 4) Ecrire ("U", n, " = ", U) ;
 - 5) Fin calcul_suite

```

program calcul;
uses wincrt;
var a,b,n:integer;
    u:real;
procedure calcul_suite (var u:real);
    var k:integer;v,aux:real;
begin
    u:=a;
    v:=b;
    for k:=2 to n do
    begin
    aux:=sqrt(u)+sqrt(v); {calcul de U(k)}
    v:=u; {V reçoit U(k-1)}
    u:=aux; {U reçoit U(k)}
    end; writeln('U',n,'=',u:3:2);
end;
begin
    repeat
    write('a=');read(a);
    write('b=');read(b);
    write('n=');read(n);
    until ((a>=1)and(b>=1)and(n>=2));
    calcul_suite(u);
end.

```



V. Triangle de pascal

Application :

Blaise Pascal a donné son nom à un langage informatique, mais il a aussi introduit les coefficients binomiaux. Pour tout couple d'entiers naturels (n, p) , on pose :

$$\binom{n}{p} = \begin{cases} 0 & \text{Si } p > n \\ \frac{n!}{(n-p)!p!} & \text{Si } p \leq n \end{cases}$$

Ces nombres peuvent être représentés dans le triangle de pascal, ils sont reliés les uns aux autres par la formule du triangle :

$$\text{Pour } n \geq 1 \text{ et } p \geq 1, \binom{n}{p} = \binom{n-1}{p} + \binom{n-1}{p-1}$$

On définit donc un tableau **C** à deux dimensions pour stocker les coefficients du binôme. On les calcule ligne par ligne et on affiche chaque ligne au fur et à mesure.

Ecrire le programme d'une procédure qui permet de remplir et d'afficher le triangle de pascal

Pour tout entiers naturels $n \geq 1$ et $p \geq 1$,

Spécification de la procédure Triangle_Triangle

Résultat : remplir et afficher le triangle de pascal

Traitement :

Nous savons que les coefficients sont nuls pour $p > n$. il faut donc initialiser **C[n, p]** à 0 pour tous les couples (n, p) vérifiant $0 \leq n < n_{\max}$ et $n < p \leq n_{\max}$.

On emploie donc deux boucles imbriquées :

Pour n de 0 à $n_{\max}-1$ Faire

Pour p de $n+1$ à n_{\max} Faire

$C[n, p] \leftarrow 0$

Fin Pour

Fin Pour

De même, on doit initialiser la colonne $C[n, 0]$ pour tout n à 1:

Pour n de 0 à n_{\max} faire

$C[n, 0] \leftarrow 1$

Fin Pour

Pour effectuer les calculs ligne par ligne :



Pour p de 1 à n Faire

$$C[n, p] \leftarrow C[n-1, p] + C[n-1, p-1]$$

Fin Pour

Pour afficher au fur et à mesure les coefficients calculés, il suffit de faire répéter également l'affichage : Ecrire (C[n, p], " ")

D'où l'algorithme de la procédure demandée :

0) Procédure Triangle_Pascal (var C : matrice ; n, p : entier)

1) Pour n de 0 à nmax-1 Faire

 Pour p de n+1 à nmax Faire

$$C[n, p] \leftarrow 0$$

 Fin Pour

Fin Pour

2) Pour n de 0 à nmax Faire

$$C[n, 0] \leftarrow 1$$

Fin Pour

} initialisation

3) Pour n de 1 à nmax Faire

 Ecrire (C[n, 0], " ")

 Pour p de 1 à nmax Faire

$$C[n, p] \leftarrow C[n-1, p] + C[n-1, p-1]$$

 Ecrire (C[n, p], " ")

 Fin Pour

Fin Pour

} Ligne n

4) Fin Triangle_Pascal

