Professeur: Mohamed TRABELSI

Chapitre III

Les sous programmes

Durée: 12 Heures

Type: Théorique et pratique

I - Partie rappel

I.1 Analyse modulaire:

Pour résoudre un problème complexe, on peut procéder à une décomposition de ce dernier en sous problèmes. Ces derniers sont à leur tour décomposés selon le besoin. La décomposition s'arrête aux sous problèmes relativement simples à résoudre. On associe à chaque sous problème un module (un sous programme) assurant sa résolution.

(Sources livre 2 TI – Chapitre 12)

I.2 Notions de sous-programme :

- Un sous-programme est un ensemble d'instructions, analogue à un programme.
- Sa peut être une procédure ou une fonction.
- Un sous-programme peut être exécuté plusieurs fois grâce à, des appels.
- Une procédure est un sous-programme qui produit zéro ou plusieurs résultats alors qu'une fonction est un sous-programme qui ne produit qu'un seul résultat de type simple.

I.3 Intérêts de l'analyse modulaire :

- Organisation du code source, il est plus efficace de séparer les différentes parties d'un programme.
- La disposition en modules nous permet aussi de savoir lequel des sous programmes est à corriger dans le cas où on a une erreur.
- Il est aussi plus facile de faire évoluer le programme et de passer d'une version à une autre.
- La réutilisation du code.

I.4 Les fonctions

a. Définition

Une fonction est un sous-programme qui retourne un résultat de **type simple** contenu dans son identificateur.

b. Appel d'une fonction

Une fonction se comporte comme une variable. L'appel de la fonction doit nécessairement apparaître dans une expression (d'affectation ou d'affichage,...).

En Algorithme

```
Variable ← nom_fonction (paramètres effectifs)
Ou
Ecrire (nom_fonction (paramètres effectifs))
```

En Pascal

```
Variable := nom_fonction (paramètres effectifs)

Ou

Write (nom_fonction (paramètres effectifs))
```

c. Définition d'une fonction :

En Algorithme 0) Fonction nom_fonction (liste des paramètres formels) : Type du résultat ; 1) Instruction 1 2) Instruction 2 3)

5) Fin nom_fonction

4) nom_fonction ← résultat ;

TDO Locaux

Objet	Type	Rôle

```
Function nom_fonction (liste des paramètres formels) : Type du résultat ;

Var

{Déclarations des variables locales};

begin

{Instructions de la fonction};

Nom_fonction := résultat ;

end;
```

1.5 Les procédures

a. Définition

Une procédure est un sous-programme qui peut retourner zéro ou plusieurs résultats.

b. Appel d'une procédure

Voir livre page 110 (II.2)

c. Définition d'une procédure:

Voir livre page 111 (II.4)

http://web-tic.net 2 / 15

I.6 Déclarations et accès aux objets :

a. Les objets locaux :

Un objet Local est un objet déclaré et connu seulement à l'intérieur d'un sousprogramme.

b. Les objets globaux :

Un objet Global est déclaré dans la partie déclarative du programme principal. Il peut être utilisé par le programme principal ou par les différents autres sous-programmes.

Professeur: Mohamed TRABELSI

c. Accès aux objets

La porté de l'objet défini les possibilités d'accès à ce dernier à partir de différents endroits du programme. Exemple, un objet déclaré dans un sous-programme n'est pas accessible à partir du programme principal. Par contre, un objet global est accessible à partir d'un sous-programme.

I.7 Les paramètres et leurs modes de passage :

a. Les paramètres formels et les paramètres effectifs :

- Les paramètres formels figurent dans l'entête de la définition d'un sous-programme (fonction ou procédure).
- Les paramètres effectifs figurent dans l'appel d'un sous-programme (fonction ou procédure).

Remarques:

- Les paramètres **effectifs** et les paramètres **formels** doivent s'accorder du point de vue nombre et ordre.
- Leurs types doivent être identiques ou compatibles, selon le mode de passage des paramètres.

b. Passage de paramètre par valeur et par variable :

La substitution des paramètres effectifs aux paramètres formels s'appelle passage de paramètre, il s'agit en fait de transfert de données entre le programme principal (P.P) et le sous programme ou l'inverse.

Nous utiliserons deux modes de passage de paramètres :

- 1. Le passage de paramètres par **valeur**
- Le passage de paramètres par variable

Si le paramètre formel n'est pas précédé par le mot **VAR** alors il s'agit d'un passage de paramètres effectifs par **valeur**.

Si le paramètre formel est précédé par le mot **VAR** alors il s'agit d'un passage de paramètres effectifs par **variable**.

Voir livre page 110 (II.3)

http://web-tic.net 3 / 15

```
{exemple d'un programme construit en modules}
                                                                Commentaire
Program Combinaison;
Uses wincrt:
                                                             Déclaration du programme
Var
                                                             principal
      f1, f2, f3, p, n: integer;
      c:integer;
 Procedure saisie (var n, p:integer);
                                                Entête
 Begin
  Repeat
                                                Le corps de la
        Writeln('donner un entire n');
        readIn(n);
        WriteIn('donner un entire p');
        readIn(p);
                                                                 Paramètres formels
 until (n>=p) and (p>0);
  end;
  Function fact (x: integer): integer;
                                              Entête
                                                                      Sous programme Appelé
  Var f, c :integer;
                                              Déclaration
  Begin
     f:=1:
  For c := 1 to n Do
      Begin
                                              Le corps de la
                                              fonction
             f:=f*c;
         End:
  Fact:=f;
  End;
                                         Paramètres effectifs
Begin
Saisie (n, p); {Appel}
                                                                      Programme principal
f1:= fact (n); {Appel}
f2 := fact (p); {Appel}
f3 := fact (n-p); {Appel}
c := f1 div (f2 *f3);
writeln ('la combinaison de p objets parmi n est = ', c);
End.
```

http://web-tic.net 4 / 15

II - Applications

• Application 1:

20	23	21	22	26	27	23
----	----	----	----	----	----	----

Moyenne =
$$(\sum_{i=1}^{n} Mi)/n$$
 écart type = $\sqrt{\sum_{i=1}^{n} (Mi - Moy)^2}$

http://web-tic.net 5 / 15

• Application 2:

Énoncé:

On désire vérifier l'existence d'une chaîne de caractère **ch** dans un tableau **T** de n chaînes de caractères $(2 \le n \le 10)$. Faire l'analyse de se problème, tout en prévoyant un module pour la saisie et un module pour la vérification de l'existence de **ch** dans **T**. Sachant que ce module renvoi l'indice de la case dans laquelle **ch** a été trouvé, sinon zéro pour dire que ch n'existe pas dans T afficher un message indiquant le résultat de la vérification.

Exemple:

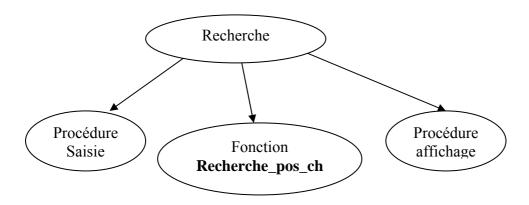
$$ch = "BAC"$$

T = INFO BAC SPORT

Affichage : ch existe à la case 2.

Solution:

a. Découpage modulaire



b. Analyse principale:

Résultat : affichage (p)

Traitements:

$$p \leftarrow Recheche_pos_ch (ch, T, n)$$

(ch, T, n) = saisie (ch, T, n)

Algorithme:

- 0) Début Recherche
- 1) saisie (ch, T, n)
- 2) $p \leftarrow Recheche pos ch (ch, T, n)$
- 3) affichage (p)
- 4) Fin Recherche

T.D.O Globaux

Objet	Type	Rôle
p, n	Octet	
ch	chaîne	
T	Tch	

Type	
Tch = tableau de 10 chaînes	

http://web-tic.net 6 / 15

c. Analyse procédure affichage:

```
Procédure affichage (p: octet)
    Résultat : Affichage
    Traitements:
                Si p = 0 alors écrire ("La chaîne n'existe pas dans T")
                           Sinon écrire ("La chaîne existe dans T à la case ", p)
                Fin Si
    Algorithme:
    0) Procédure affichage (p : octet)
    1) Si p = 0 alors écrire ("La chaîne ",ch," n'existe pas dans T")
                  Sinon écrire ("La chaîne ",ch," existe dans T à la case ",p)
        Fin Si
    2) Fin affichage
d. Analyse procédure affichage:
Fonction Recheche_pos_ch (ch:chaîne, T:Tch, n:octet):octet
Résultat: Recheche pos ch
Traitements:
       Recheche\_pos\_ch \leftarrow p
       i \leftarrow 1
       existe \leftarrow faux
       Répéter
               Si T[i] = ch alors p \leftarrow i
                                   existe ← vrai
                           sinon i \leftarrow i + 1
               Fin Si
       Jusqu'à (existe) ou (i > n)
    Algorithme:
    0) Fonction Recheche_pos_ch (ch:chaîne, T:Tch, n:octet):octet
    1) p \leftarrow 0
    2) i \leftarrow 1
       existe \leftarrow faux
       Répéter
               Si T[i] = ch alors p \leftarrow i
                                   existe ← vrai
                           sinon i \leftarrow i + 1
               Fin Si
        Jusqu'à (existe) ou (i > n)
    3) Recheche pos ch \leftarrow p
    4) Fin Recheche_pos_ch
```

http://web-tic.net 7 / 15

T.D.O Locaux

Objet	Type	Rôle
i	Octet	compteur
existe	Booléen	drapeau
р	Octet	

e. Analyse de la procédure saisie :

Procédure **saisie** (var ch : chaîne, var T : Tch, var n : octet)

Résultat : ch, T et n saisis

Traitements:

Ch = donnée

Répéter

n = donnée (" Donner n entre 2 et 20 : ")

Jusqu'à n dans [2..20]

Pour i de 1 à n faire

Ecrire (" Donner la case ",i, " : "), Lire (T[i])

Fin Pour

Algorithme:

- 0) Procédure **saisie** (var ch : chaîne, var T : Tch, var n : octet)
- 1) Ecrire ("Donner une chaîne : "), Lire (ch)
- 2) Répéter

Ecrire (" Donner n entre 2 et 20 : "), lire (n) Jusqu'à n dans [2..20]

3) Pour i de 1 à n faire

Ecrire (" Donner la case ",i, " : "), Lire (T[i])

Fin Pour

4) Fin saisie

T.D.O Locaux

Objet	Type	Rôle
i	Octet	compteur

f. Traduction Pascal: (voir fichier: Pos_ch_t.pas)

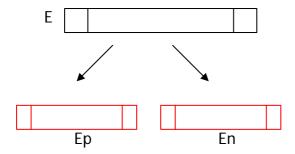
http://web-tic.net 8 / 15

• Application 3:

Énoncé:

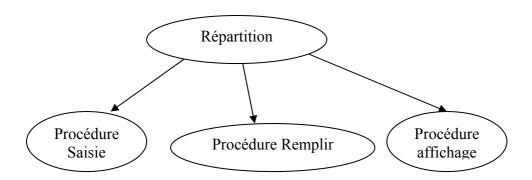
Ecrire un programme nommé "rangement", qui permet de saisir un tableau E de n entier $(1 \le n \le 50)$, et réaffecter les éléments positifs de E dans le tableau Ep (de taille n). (Zéro étant considéré comme positif) de même pour les éléments négatifs. Les éléments de E sont des entiers de 3 chiffres.

Professeur: Mohamed TRABELSI



Solution:

a. Découpage modulaire



b. Analyse principale:

Résultat : affichage (Ep, En, n)

Traitements:

Remplir (Ep, En, E, n)

Saisie (E, n)

Algorithme:

- 0) Début répartition
- 1) Saisie (E, n)
- 2) Remplir (Ep, En, E, n)
- 3) affichage (Ep, En, n)
- 4) Fin répartition

http://web-tic.net 9 / 15

T.D.O Globaux

Objet	Type	Rôle
n	Octet	
Е	Elément	
Ер	Elément	
En	Elément	

Type
Elément = tableau de 50 entiers

c. Analyse procédure affichage:

Procédure **affichage** (Ep, En : élément, n : octet)

Résultat : Affichage **Traitements :**

Prévoir deux boucle pour permettant l'affichage des 2 tableaux Ep et En.

Algorithme:

- 0) Procédure **affichage** (Ep, En : élément, n : octet)
- 1) Pour i de 1 à n faire

Ecrire (Ep[i])

Fin pour

2) Pour i de 1 à n faire

Ecrire (En[i])

Fin pour

3) Fin **affichage**

T.D.O Locaux

Objet	Type	Rôle
i	octet	Compteur

d. Analyse procédure remplir :

Procédure **remplir** (var Ep, En : élément, E : élément, n : octet)

Résultat : Ep, En remplis

Traitements:

Prévoir une boucle pour qui permet d'effectuer un parcours total dans E.

Prévoir 3 compteurs, i pour avancer dans E j pour avancer dans Ep k pour avancer dans En

Initialiser j, k à 1

Pour chaque case de E faire le test :

Si E[i] > 0 alors Ep[j] \leftarrow E[i] $j \leftarrow j + 1$ Sinon En[k] \leftarrow E[i] $k \leftarrow k + 1$

Fin si

Algorithme:

```
0) Procédure remplir (var Ep, En : élément, E : élément, n : octet)
1) K \leftarrow 1
    J \leftarrow 1
    Pour i de 1 à n faire
             Si E[i] > 0 alors Ep[j] \leftarrow E[i]
                                  j \leftarrow j + 1
                            Sinon En[k] \leftarrow E[i]
                                    k \leftarrow k + 1
              Fin si
    Fin pour
2) Fin remplir
```

T.D.O Locaux

Objet	Type	Rôle
i	octet	Compteur
j	octet	Compteur
k	octet	Compteur

e. Analyse procédure saisie :

Procédure **saisie** (var E : élément, var n : octet) Résultat : E, n saisis

Traitements : saisie contrôlée de n [1..50]

Boucle pour jusqu'à n, prévoir une saisie contrôlée sur les éléments de E qui doivent être de 3 chiffres.

Algorithme

```
0) procédure saisie (var E : élément, var n :octet)
1) répéter
               lire (n)
```

jusqu'à n dans [1..50] 2) pour i de 1 à n faire répéter lire (E[i]) jusqu'à Abs (E[i]) dans [100..999]

fin pour 3) fin saisie

f. Traduction Pascal: (voir fichier: distrib.pas)

http://web-tic.net 11 / 15

Application 4

Exercice 2 page 124

Énoncé:

Soient les suites U et W définies par :

 $U_0=A$, $U_1=B$, $U_1=U_{n-1}+U_{n-2}/2$ A et B sont deux entiers données.

$$W_0 = A$$

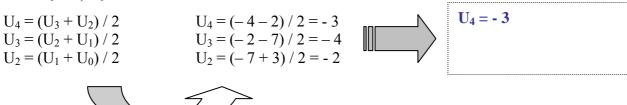
$$W_n = U_n - W_{n-1}$$

On veut écrire un programme qui permet de calculer la suite W pour un entier n donnée avec $n \le 100$.

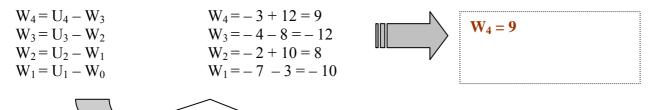
Solution:

Brouillon: analyse numérique

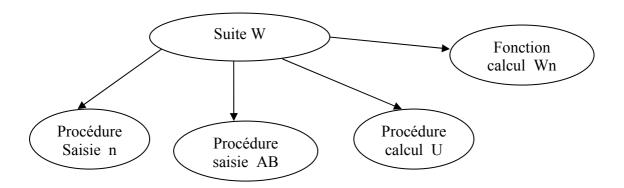
Pour
$$U_0 = 3$$
, $U_1 = -7$ et $n = 4$











b. Analyse principale:

Résultat : écrire ("Wn est égal à : ", calcul Wn (U,A,n))

Traitements:

calcul_U (U, A, B, n) saisie_n (n) saisie_AB (A, B)

Algorithme:

- 0) Début suiteW
- 1) saisie_n (n)
- 2) saisie AB (A, B)
- 3) calcul U (U, A, B, n)
- 4) écrire ("Wn est égal à : ", calcul_Wn (U,A,n))
- 5) Fin suiteW

T.D.O Globaux

Objet	Type	Rôle	
n	entier		
A, B	entier		Suite
U	Suite	Tableau contenant les termes de U	

Туре	
Suite = tableau de 100 entiers	

c. Analyse de la fonction calcul_wn:

Fonction calcul_Wn (U: suite, A:entier, n:entier): entier

Résultat : calcul_Wn

Traitements:

 $calcul_Wn \leftarrow W[i]$ Initialiser W[1] avec A

Créer une boucle permettant d'effectuer un parcours total sur W, on calculera la suite w selon la formule :

$$W_n = U_n - W_{n-1}$$

Algorithme:

- 0) Fonction calcul_Wn (U: suite, A:entier, n:entier): entier
- 1) $W[1] \leftarrow A$
- 2) Pour i de 2 à n+1 faire $W[i] \leftarrow U[i] - W[i-1]$
- Fin pour

 3) calcul_Wn ← W[i]
- 4) Fin calcul_Wn

T.D.O Locaux

Objet	Type	Rôle
i	entier	Compteur
W	Suite	

d. Analyse de la procédure calcul U:

Procédure calcul_U (var U: suite, A,B: entier, n:entier)

Résultat : Le tableau U rempli

Traitements:

Initialiser U[1] avec A Initialiser U[2] avec B

Créer une boucle permettant d'effectuer un parcours total sur U, et calculer la suite U selon la formule :

$$U_n = (U_{n-1} + U_{n-2})/2$$

Algorithme:

- 0) Procédure calcul_U (var U: suite, A, B: entier, n:entier)
- 1) $U[1] \leftarrow A$
- 2) $U[2] \leftarrow B$

Pour i de 2 à n+1 faire $U[i] \leftarrow (U[i-1] + U[i-2])$ div 2 Fin pour

3) Fin calcul_U

T.D.O Locaux

Objet	Type	Rôle
i	entier	Compteur

e. Analyse de la procédure saisie_AB:

Procédure saisie_AB (var A, B : entier)

Résultat : A, B saisies

Traitements:

A = donnée B = donnée

Algorithme:

- 0) Procédure saisie_AB (var A, B : entier)
- 1) Lire (A)
- 2) Lire (B)
- 3) Fin saisie_AB

2) Fin saisie_n

f. Analyse de la procédure saisie_n :

```
Procédure saisie_n (var n : entier)

Résultat : n saisie

Traitements :
    Répéter
    n = donnée
    Jusqu'à (n <100) et (n >1)

Algorithme :

0) Procédure saisie_n (var n : entier)

1) Répéter
    n = donnée
    Jusqu'à (n <100) et (n >1)
```

g. Traduction Pascal: (voir fichier: suitew.pas)