

REPUBLIQUE TUNISIENNE MINISTERE DE L'ENSEIGNEMENT SUPERIEUR ET DE LA RECHERCHE SCIENTIFIQUES ET TECHNOLOGIQUES



UNIVERSITE DE JENDOUBA FACULTE DES SCIENCES JURIDIQUES, ECONOMIQUES ET DE GESTION DE JENDOUBA

Fascicule de Travaux Dirigés Algorithmique et structures de données I

Adressé aux étudiants de 1ère année Licence Fondamentale en Informatique Appliquée à la Gestion

Equipe pédagogique :

Riadh IMED FEREH Maître de conférences en Informatique Technologue en Informatique

Riadh BOUSLIMI

Année Universitaire: 2006-2007

PRÉFACE

Ce fascicule des travaux dirigés d'algorithmique et structures de données est à l'intention des étudiants de la première année en Licence en Informatique Appliquée à la Gestion de la Faculté des Sciences Juridiques, Économique et de Gestion de Jendouba.

Le fascicule comporte 6 TD avec leurs corrections qui sont réparties comme suit :

TD1 : Les actions élémentaires simples

TD2: Les structures conditionnelles

TD3 : Les structures itérativesTD4 : Les chaines de caractères

TD5 : Les sous-programmes

TD6: Les tableaux

L'objectif principal est de faire apprendre aux étudiants à résoudre un problème. Nous avons introduit dans le TD1 toutes les structures de données qui vont être les objets de manipulation de toutes les définitions de contrôle qui suivront.

Quant aux structures de contrôle, nous les avons développées séparément dans deux travaux dirigés (TD2 et TD3). Nous commencerons par des exercices sur les structures simples, puis les structures conditionnelles et enfin les structures itératives.

Ces trois travaux dirigés nous permettrons de manipuler les chaines de caractères qui seront notre TD4. Nous traiterons dans ce TD les programmes généralement posés afin que l'étudiant sera capable de résoudre des problèmes qui leurs ressembles.

Ces outils nous permettront par la suite d'aborder les fonctions et les procédures. En effet, les sous-programmes sont la base de la programmation pour simplifier l'écriture d'un programme et lui rendre plus lisible.

Nous terminons à la fin par le TD5 qui sera consacré pour les tableaux et les traitements avances et on verra dans ce dernier les algorithmes de recherche et les algorithmes de tri.

Avant d'assister à la séance de TD, chaque étudiant doit préparer sérieusement le TD se rapportant à la manipulation qu'il va effectuer et ce à l'aide du cours.

Enfin, nous espérons que le présent ouvrage aura le mérite d'être un bon support pédagogique pour l'enseignant et un document permettant une concrétisation expérimentale pour l'étudiant.

Les auteurs Riadh IMED Fareh Riadh BOUSLIMI

Table des matières

TD n° 1(Les actions élémentaires simples)	4
Correction du TD 1	6
TD n° 2(Les structuress conditionnelles)	8
Correction du TD 2	9
TD n° 3(Les structures itératives)	11
Correction du TD 3	13
TD n° 4(Les chaînes de caractères)	18
Correction du TD 4	19
TD n° 5(Procédures et fonctions)	22
Correction du TD 5	23
TD n° 6(Les Tableaux)	26
Correction du TD 6	27
Bibliographie	35



Année Universitaire: 2006/2007 - Semestre 1

Module : Algorithmique et structures de données I

Classe: 1ère LFIAG

Enseignants: Riadh IMED FEREH & Riadh BOUSLIMI

TD n° 1

(Les actions élémentaires simples)

Objectifs

- ✓ Connaitre le vocabulaire de base de programmation (constante, variable, expression,...)
- ✓ Comprendre la démarche de programmation
- ✓ Comprendre les actions algorithmiques simples
- ✓ Connaitre la structure générale d'un algorithme

Exercice 1

1. Quel est l'ordre de priorité des différents opérateurs de l'expression suivante :

$$((3 * a) - x ^2) - (((c - d) / (a / b)) / d)$$

2. Evaluer l'expression suivante :

$$5+2*6-4+(8+2^3)/(2-4+5*2)$$

3. Ecrire la formule suivante sous forme d'une expression arithmétique :

$$\frac{\left(3-xy\right)^2-4ac}{2x-z}$$

Exercice 2

Sachant que a = 4, b = 5, c = -1 et d = 0, évaluer les expressions logiques suivantes :

- 1. (a < b) ET (c >= d)
- 2. NON (a < b) OU (c # b)
- 3. NON $(a \# b ^2)$ OU (a * c < d)

Exercice 3

Donner toutes les raisons pour lesquelles l'algorithme suivant est incorrect :

Algoritme Incorrect

x,y : Entier

z : Réel

Début

$$z \leftarrow x + 2$$

$$y \leftarrow z$$

$$x * 2 \leftarrow 3 + z$$

$$y \leftarrow 5y + 3$$

Fin.

Ecrire un algorithme qui lit deux entiers au clavier et qui affiche ensuite leur somme et leur produit.

Exercice 5

Ecrire un algorithme qui calcule et affiche la résistance d'un composant électronique en utilisant la loi d'Ohm :

 $U = R \times I$ avec $\begin{cases} U : \text{Tension en V} \\ R : \text{Résistance en } \Omega \\ I : \text{Intensité en A} \end{cases}$

Exercice 1

1.
$$((3 * a) - x ^2) - (((c-d) / (a/b)) / d)$$

1 3 2 8 4 6 5 7

2.
$$5+2*6-4+(8+2^3)/(2-4+5*2)=15$$

3.
$$((3-x * y)^2 - 4 * a * c) / (2 * x - z)$$

Exercice 2

- 1. Faux
- 2. Vrai
- **3.** Faux

NB: le résultat d'une expression logique est toujours Vrai ou Faux.

Exercice 3

1	Algoritme Incorrect
2	x,y : Entier
3	z : Réel
4	Début
5	z ← x + 2
6	y ← z
7	$x * 2 \leftarrow 3 + z$
8	$y \leftarrow 5y + 3$
9	Fin.
10	

Cet algorithme est incorrect pour plusieurs raisons:

- Ligne 1 : le mot Algorithme s'écrit avec un "h" au milieu.
- Ligne 2 : la déclaration des variables commence par le mot "Var".
- Ligne 5 : la valeur de x est indéterminée.
- Ligne 6 : incompatibilité de type (un réel affecté à une variable de type entier).
- Ligne 7 : le membre gauche d'une affectation doit être une variable.
- Ligne 8 : il faut écrire 5 *y et non 5y.

Exercice 4 : calcul de la somme et du produit de deux entiers

```
Algorithme Som Prod
Var
       a, b, s, p: Entier
Début
       Ecrire("Entrer la valeur de a="), Lire(a)
       Ecrire("Entrer la valeur de b="), Lire(b)
       s \leftarrow a + b
       p ← a * b
       Ecrire("Somme=",s)
       Ecrire("Produit=",p)
Fin.
Exercice 5 : calcul de la résistance d'un composant électrique
Algorithme Résistance
```

```
Var
       U, I, R: Réel
Début
       Ecrire("Entrer la tension="), Lire(U)
       Ecrire("Entrer l'intensité="), Lire(I)
       R \leftarrow U/I (* on suppose toujours I \# 0 *)
       Ecrire("Résistance =",R," Ohms")
Fin.
```



Année Universitaire: 2006/2007 – Semestre 1

Module : Algorithmique et structures de données I

Classe: 1ère LFIAG

Enseignants: Riadh IMED FEREH & Riadh BOUSLIMI

TD n° 2

(Les structuress conditionnelles)

Objectif

✓ Construire des algorithmes comportant des traitements conditionnels.

Exercice 1

Ecrire un algorithme qui calcule et affiche la valeur absolue d'un entier quelconque lu au clavier.

Exercice 2

Ecrire un algorithme qui calcule et affiche si la valeur d'un entier quelconque lu au clavier est paire ou impaire.

Exercice 3

Ecrire un algorithme permettant de résoudre dans R une équation du second degré de la forme $ax^2+bx+c=0$.

Exercice 4

Ecrire un algorithme permettant de simuler une calculatrice à 4 opérations(+, -, *, et /). Utiliser la structures "selon" pour le choix de l'opération à affecter.

Exercice 5

Ecrire un algorithme qui lit un caractère au clavier puis affiche s'il s'agit d'une lettre minuscule, d'une lettre majuscule, d'un chiffre ou d'un caractère spécial.

Exercice 6

Une année bissextile (contient 366 jours) si elle est multiple de 4, sauf les années de début de siècle (qui se terminent par 00) qui ne sont bissextiles que si elles sont divisibles par 400.

Exemples

- 1980 et 1996 sont bissextiles car elles sont divisibles par 4
- 2000 est une année bissextile car elle est divisible par 400
- 2100 et 3000 ne sont pas bissextiles car elles ne sont pas divisibles par 400.

Ecrire un algorithme qui permet de déterminer si un entier positif donné correspond à une année bissextile ou non.

```
Exercice 1
Algorithme Val Abs
Var
       x, va: Entier
Début
       Ecrire("Entrer un entier="), Lire(x)
       Si(x \ge 0) Alors
              va ← x
       Sinon
              va ← -x
       FinSi
       Ecrire("|",x,"|=",va)
Fin.
Exercice 2
Algorithme pair impair
Var
       x : Entier
Début
       Ecrire("Entrer un entier="), Lire(x)
       Si (x Mod 2 = 0) Alors
              Ecrire("c'est un entier pair")
       Sinon
              Ecrire("c'est un entier impair")
       FinSi
Fin.
Exercice 3
Algorithme equa2d
Var
       a,b,c,delta : Réel
Début
       Ecrire("Entrer la valeur de a(non nulle)="), Lire(a)
       Ecrire("Entrer la valeur de b="), Lire(b)
       Ecrire("Entrer la valeur de c="), Lire(c)
       delta \leftarrow b^2 - 4*a*c
       Si (delta<0) Alors
              Ecrire("pas de solution dans R")
       Sinon Si (delta=0) Alors
              Ecrire("x1 = x2 = ",-b/(2*a))
       Sinon
              Ecrire("x1 = ",(-b-racine(delta))/(2*a))
              Ecrire("x2 = ",(-b+racine(delta))/(2*a))
       FinSi
```

Fin.

Remarque : Dans cet algorithme, on suppose que l'utilisateur va toujours entrer une valeur de a non nulle. Sinon ce n'est pas une équation du second degré.

```
Exercice 4
Algorithme calculatrice
Var
       val1, val2: Réel
       opération: caractère
Début
       Ecrire("Première opérande="), Lire(val1)
       Ecrire("Opération="), Lire(opération)
       Ecrire("Deuxième opérande="), Lire(val2)
       Selon opération Faire
              "+" : Ecrire("Résultat =", val1 + val2)
              "-": Ecrire("Résultat =", val1 - val2)
              "*" : Ecrire("Résultat =", val1 * val2)
              "/" : Si ( val2 # 0) Alors
                      Ecrire("Résultat =", val1 / val2)
                   Sinon
                      Ecrire("Division par zéro!")
                   FinSi
       Sinon
              Ecrire("opérateur erroné...")
       FinSi
Fin.
Exercice 5
Algorithme Nature Caractère
Var
       c: caractère
Début
       Ecrire("Entrer un caractère="), Lire(c)
       Selon c Faire
              "a".."z" : Ecrire("C'est une lettre miniscule")
              "A".."Z" : Ecrire("C'est une lettre majuscule")
              "0".."9" : Ecrire("C'est un chiffre")
       Sinon
              Ecrire("c'est un caractère spécial")
       FinSi
Fin.
Exercice 6
Algorithme Bissextile
Var
       n : Entier
Début
       Ecrire("Entrer l'année="), Lire(n)
       Si ( n Mod 400 = 0) OU (( n Mod 100 \# 0) ET (n Mod 4) = 0) < 0 ) Alors
```

Ecrire("Année bissextile")

Ecrire("Année non bissextile")

Sinon

FinSi

Fin.



Année Universitaire: 2006/2007 – Semestre 1

Module : Algorithmique et structures de données I

Classe: 1ère LFIAG

Enseignants: Riadh IMED FEREH & Riadh BOUSLIMI

TD n° 3

(Les structures itératives)

Objectif

✓ Construire des algorithmes comportant des traitements itératifs.

Exercice 1

Ecrire un algorithme qui lit un entier positif n puis affiche tous ses diviseurs.

Exercice 2

Ecrire un algorithme avec trois versions qui lit un entier positif n puis calcule et affiche son factoriel selon la formule $n! = 1 \times 2 \times ... \times n$.

- Pour...Faire
- *Tant que ... Faire*
- Répéter ... Jusqu'à...

Exercice 3

Ecrire un algorithme permettant de :

- Lire un nombre fini de notes comprises entre 0 et 20.
- Afficher la meilleure note, la mauvaise note et la moyenne de toutes les notes.

Exercice 4

Calculer a^b avec a réel et b entier par multiplication successives.

Exercice 5

Ecrire un algorithme qui lit un entier positif et vérifie si ce nombre est premier ou non.

Remarque : un nombre premier n'est divisible que par 1 ou par lui-même.

Exercice 6

Ecrire un algorithme qui lit deux entiers positifs A et B puis calcule et affiche leur PGCD en utilisant la méthode suivante:

- Si A = B; PGCD(A,B) = A
- Si A>B; PGCD(A,B) = PGCD(A-B,B)
- Si A<B; PGCD(A,B) = PGCD(A,B-A)

Exemple: PGCD(18,45) = PGCD(18,27) = (PGCD(18,9) = PGCD(9,9) = 9

Ecrire un algorithme qui calcule le PPCM (Plus Petit Commun Multiple) de 2 entiers positifs A et B en utilisant la méthode suivante :

- Permuter, si nécessaire, les données de façon à ranger dans A le plus grand des 2 entiers;
- Chercher le plus petit multiple de A qui est aussi mutiple de B.

Exemple: PPCM(6,8) = PPCM(8,6) = 24.

Exercice 8

Ecrire un algorithme qui calcule et affiche les 10 premiers termes de la suite de Fibonacci.

La suite de Fibonacci est définie par :

- $F_0 = 1$
- $F_1 = 1$
- $F_n = F_{n-2} + F_{n-1}$ pour n > 1.

Exercice 9

Ecrire un algorithme qui calcule la somme harmonique $s = \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i}$; n est un entier positif lu à partir du clavier

Exemple: Pour n = 3, s = 1 + 1/2 + 1/3 = 1.83

Exercice 10

Parmi tous les entiers supérieurs à 1, seuls 4 peuvent être représentés par la somme des cubes de leurs chiffres.

A titre d'exemple, $153 = 1^3 + 5^3 + 3^3$ est un nombre cubique.

Ecrire un algorithme permettant de déterminer les 3 autres.

Note: les 4 nombres sont compris entre 150 et 410.

Exercice 11

Un nombre parfait est un nombre présentant la particularité d'être égal à la somme de tous ses diviseurs, excepté lui-même.

Le premier nombre parfait est 6 = 3 + 2 + 1.

Ecrire un algorithme qui affiche tous les nombres parfais inférieurs à 1000.

```
Exercice 1
Algorithme Diviseurs
Var
       n,i: Entier
Début
       Ecrire("Entrer un entier positif="), Lire(n)
        Pour i de 1 à n Faire
               Si ( n Mod i = 0 ) Alors (* Si le reste de la valeur de n est égale à 0 *)
                       Ecrie(i)
               Fin Si
        Fin Pour
Fin.
Exercice 2
   Version Pour... Faire
    Algorithme Facto
    Var
       n,i,f: Entier
    Début
       Ecrire("Entrer un entier positif="), Lire(n)
       f \leftarrow 1 (* initialisation de la factorielle à 1 puisque 1!=1 *)
        Pour i de 2 à n Faire
               f \leftarrow f * i
                          (* Pour chaque parcours on multiplie l'ancienne valeur de f par i*)
       Fin Pour
       Ecrire(n,"!=",f)
    Fin.
■ Version Tant que... Faire
   Algorithme Facto
    Var
       n,i,f: Entier
    Début
       Ecrire("Entrer un entier positif="), Lire(n)
       f \leftarrow 1 (* initialisation de la factorielle à 1 puisque 1!=1 *)
       i \leftarrow 2 (* initialisation du compteur i *)
       Tant que(i≤n) Faire
               f \leftarrow f * i (* Pour chaque parcours on multiplie l'ancienne valeur de f par i*)
               i ← i + 1 (* incrémentation du compteur i *)
       Fin Pour
       Ecrire(n,"!=",f)
    Fin.
```

```
Version Répéter... Jusqu'à
    Algorithme Facto
    Var
       n,i,f: Entier
    Début
       Ecrire("Entrer un entier positif="), Lire(n)
       f \leftarrow 1 (* initialisation de la factorielle à 1 puisque 1!=1 *)
       i \leftarrow 2 (* initialisation du compteur i *)
       Répéter
               f \leftarrow f * i (* Pour chaque parcours on multiplie l'ancienne valeur de f par i*)
               i \leftarrow i + 1 (* incrémentation du compteur i *)
        Jusqu'à (i=n)
       Ecrire(n,"!=",f)
    Fin.
Exercice 3
Algorithme Notes
Var
       n, i: Entier
       note, min, max, s: Réel
Début
       Ecrire("Entrer le nombre de notes=")
       Lire(a) (* On suppose que n est toujours supérieur à zéro *)
       s \leftarrow 0
       \min \leftarrow 0 (* initialisation de la note minimale à 0 *)
       max \leftarrow 20
       Pour i de 1 à n Faire
               Ecrire("Entrer une note="), Lire(note)
               s \leftarrow s + note (* additionner la nouvelle note *)
               Si (note < min) Alors
                       min ← note (* mémorisation de la nouvelle valeur minimale *)
               Fin Si
       Fin Pour
       Ecrire("Meilleur note = ",max)
       Ecrire("Mauvaise note = ",max)
       Ecrire("Moyenne des notes = ",s/n)
Fin.
Exercice 4
Algorithme Puissance
Var
       a,c: Réel
       b,i: Entier
Début
       Ecrire("Entrer la valeur de a="), Lire(a)
       Ecrire("Entrer la valeur de b="), Lire(b)
```

```
c ← 1 (* initialisation du résultat du produit *)
       Pour i de 1 à Abs(b) Faire
               c \leftarrow c * a
                              (*produit de axa b fois *)
       Fin Pour
       Si ( b < 0 ) Alors (* si b est négative alors le résultat sera 1/c *)
               c \leftarrow 1/c
       Fin Si
       Ecrire(a," à la puissance ",b,"=",c)
Fin.
Exercice 5
Algorithme Premier
Var
       n,i,nb div: Entier
Début
       Ecrire("Entrer un entier possitif="), Lire(n)
       nb div \leftarrow 0 (* initialisation du nombre de diviseurs *)
       i ← 1
       Tant que (i <= n) Faire
               Si (n Mod i = 0) Alors
                      nb div ← nb div + 1 (* incrémentation du nombre de diviseurs *)
               FinSi
               i ← i +1
       Fin Tant que
       Si (nb div <= 2) Alors
               Ecrire("C'est un nombre premier")
       Sinon
               Ecrire("Ce n'est pas un nombre premier")
       Fin Si
Fin.
Exercice 6
Algorithme PGCD
Var
       a,b: Entier
Début
       Ecrire("Entrer la valeur de a ="), Lire(a)
       Ecrire("Entrer la valeur de b ="), Lire(b)
       Répéter
               Si(a > b) Alors
                      a \leftarrow a - b
               FinSi
               Si(a \le b) Alors
                      b \leftarrow b - a
               FinSi
       Jusqu à (a=b)
       Ecrire("Le PGCD =",a)
Fin.
```

```
Exercice 7
Algorithme PPCM
Var
       a,b,i,x: Entier
Début
       Ecrire("Entrer la valeur de a ="), Lire(a)
       Ecrire("Entrer la valeur de b ="), Lire(b)
       Si(a < b) Alors
                        (*____*)
               x \leftarrow a
                        (* Permutation *)
               a ← b
                      (*----*)
               b \leftarrow x
       FinSi
       i ← 1
       Tant que (((i*a) Mod b) # 0) Faire
              i \leftarrow i + 1
       Fin Tant que
       Ecrire("PPCM =",i*a)
Fin.
Exercice 8
Algorithme Fibo
Var
       f0,f1,f,i: Entier
Début
       f0 

       Ecrire("f0 = ",f0)
       f1 

       Ecrire("f1 = ",f1)
       Pour i de 2 à 9 Faire
              f \leftarrow f0 + f1
              Ecrire("f",i," = ",f)
               f0 ← f1
               f1 ← f
       Fin Pour
Fin.
Exercice 9
Algorithme Somme
Var
       n,i: Entier
       s: Réel
Début
       Ecrire("Entrer la valeur de n = "), Lire(n)
       s \leftarrow 0 (* initialisation de la somme *)
       Pour i de 1 à n Faire
               s \leftarrow s + 1/i (* incrémenter la somme avec la nouvelle valeur de 1/i *)
```

Fin Pour

Fin.

Ecrire("somme=",s)

```
Algorithme cubique
Var
       i, centaine, dizaine, unite: Entier
Début
       Pour i de 150 à 410 Faire
                                                  (* ex : i=150 \rightarrow centaine = 1 *)
               centaine ← i Div 100
               dizaine \leftarrow ( i Mod 100) Div 10 (* ex : i=150 \Rightarrow dizaine = 5 *)
                                               (* ex : i=150 \rightarrow unite = 0
               unite ← (i Mod 100) Mod 10
               Si (( centaine^3 + dizaine^3+unite^3) = i) Alors
                      Ecrire(i," est un nombre cubique")
               Fin Si
       Fin Pour
Fin.
Remarque: les nombres cubiques sont : 153, 370, 371 et 407
Exercice 11
Algorithme parfaits
Var
       i, n, s, j: Entier
Début
       Pour i de 1 à 1000 Faire
               s ←0
               Pour j de 1 à ( i Div 2 ) Faire
                      Si (i Mod j = 0) Alors
                              s \leftarrow s + i
                      Fin Si
               Pour
       Fin Pour
       Si (s=i) Alors
               Ecrire(i, " est un nombre parfait")
       Fin Si
Fin.
Remarque: les nombres parfait inférieurs à 1000 sont : 6, 28, 496.
```



Année Universitaire: 2006/2007 – Semestre 1

Module : Algorithmique et structures de données I

Classe: 1ère LFIAG

Enseignants: Riadh IMED FEREH & Riadh BOUSLIMI

TD n° 4

(Les chaînes de caractères)

Objectif

✓ Construire des algorithmes qui traitent des caractères et des chaînes de caractères.

Exercice 1

Ecrire un algorithme qui lit un caractère au clavier puis affiche son prédécesseur, son successeur et le code ASCII de son équivalent en majuscule.

Exercice 2

Ecrire un algorithme qui lit une lettre au clavier puis affiche s'il s'agit d'une consonne ou d'une voyelle.

Remarque :Les voyelles sont :"A", "a", "E", "e", "I", "i", "O", "o", "U", "u", "Y", "y".

Exercice 3

Ecrire un algorithme "**Palind**" qui lit une chaîne de caractères et vérifie si cette chaine est un palindrome ou non.

Un palindrome est un mot qui peut être lu indifféremment de droite à gauche ou de gauche à droite (Exemple: "AZIZA", "LAVAL", "RADAR",...).

Exercice 4

Ecrire un algorithme qui lit une chaîne de caractères puis affiche son inverse.

Exemple: Si la chaîne entrée est "algo", l'algorithme doit afficher "ogla"

Exercice 5

Ecrire un algorithme qui lit une chaîne de caractères et renvoie son équivalent en majuscules.

Exercice 6

Ecrire un algorithme qui permet de compter le nombre de mots dans une phrase.

La phrase commence obligatoirement par une lettre et les mots sont séparés par des espaces.

Exercice 7

Ecrire un algorithme qui détermine et affiche le mot le plus long dans une phase donnée.

Exercice 8

Ecrire un algorithme qui lit :

- Un mot (chaîne de caractère formée uniquement de lettres)
- Une lettre

Puis affiche le nombre d'apparitions de la lettre dans le mot.

```
Exercice 1
Algorithme Caract
Var
       c : Caractère
Début
       Ecrire("Entrer un caractère="), Lire(c)
       Ecrire(pred(c)) (* affichage du prédécesseur du caractère c *)
       Ecrire(succ(c)) (* affichage du successeur du caractère c *)
       Ecrire(asc(majus(c)) (* affichage du code ASCII du majuscule de caractère c *)
Fin.
Exercice 2
Algorithme Cons Voy
Var
       c : Caractère
Début
       Répéter
               Ecrire("Entrer une lettre:"), Lire(c) (* saisie contrôler d'une lettre *)
       Jusqu'à ( c \ge "A" ET c \le "Z") OU ( c \ge "a" ET c \le "z")
       Si (Majus(c) = "A") OU (Majus(c) = "E") OU (Majus(c) = "I")
          \mathbf{OU} (Majus(c) = "O") \mathbf{OU} (Majus(c) = "U") \mathbf{OU} (Majus(c) = "Y") \mathbf{Alors}
               Ecrire(c," est une voyelle")
       Sinon
               Ecrire(c," est une consonne")
       Fin Si
Fin.
Exercice 3
Algorithme Palind
Var
       ch: Chaine
       i. L: Entier
       Pal: Booléen
Début
       Ecrire("Entrer une chaîne non vide="), Lire(ch)
       L ← long(ch) (* longueur de la chaîne *)
       Pal ← Vrai (* on suppose initialement que la chaîne est palindrome *)
       i \leftarrow 1 (* initialisation du compteur i *)
       Tant que ( i <= L Div 2) ET (Pal) Faire (* Parcours de la chaîne jusqu'à la moitié *)
               Si ( ch[i] = ch[L-i+1] ) Alors (* s'il sont égaux alors on incrémente *)
                      i \leftarrow i + 1 (* incrémentation *)
               Sinon
                      Pal ← Faux (* s'il y' a deux lettres différentes alors on s'arrête *)
               Fin Si
```

Fin Tant que

```
Si (Pal) Alors
              Ecrire(ch, " est un palindrome")
       Sinon
              Ecrire(ch, "n'est pas un palindrome")
       Fin Si
Fin.
Exercice 4
Algorithme inverse
Var
       i.L: Réel
       ch1,ch2: Chaine
Début
       Ecrire("Entrer une chaine :"), Lire(ch1)
       L ← Long(ch1) (* Longueur de la chaîne *)
       ch2 ← "" (* initialisation de la chaîne inverse *)
       Pour i de 1 à L Faire
              ch2 ←ch1[i] + ch2 (* insertion du caractère au début la chaîne *)
       Fin Pour
       Ecrire("Inverse de la chaîne=", ch2)
Fin
Exercice 5
Algorithme Majuscule
Var
       i.L: Entier
       ch1,ch2: Chaîne
Début
       Ecrire("Entrer une chaîne :"), Lire(ch1)
       L ← Long(ch1) (* Longueur de la chaîne *)
       ch2 ← "" (* initialisation de la nouvelle chaîne au vide *)
       Pour i de 1 à L Faire
              ch2 ←ch2 + Majus(ch1[i]) (* conversion de chaque lettre en majuscule *)
       Fin Pour
       Ecrire("Chaîne en majuscule=", ch2)
Fin
Exercice 6
Algorithme Comptage Mots
Var
       i,L,nb mot: Entier
       phase: Chaîne
Début
       Ecrire("Entrer une phrase non vide :"), Lire(phrase)
       L ← Long(phrase) (* longueur de la phrase *)
       Nb mot ← 1 (* initialisation du compteur de mot // par défaut on un seul mot *)
       Pour i de 1 à L Faire
              Si (phrase[i] = " ") Alors
                     nb mot ← nb mot + 1 (* si on trouve on espace on incrémente le Nb mot *)
              Fin Si
       Fin Pour
       Ecrire("Nombre de mots =", nb_mot)
Fin
```

```
Exercice 7
Algorithme Plus Long Mot
Var
       i,j,L: Entier
       phase, mot, motpl: Chaîne
Début
       Ecrire("Entrer une phrase:"), Lire(phrase)
       L \leftarrow Long(phrase)
       motpl ← "" (* initialisation du mot le plus long *)
       i ← 1
       Tant que ( i <= L ) Faire
              mot ← "" (* initialisation du mot courant *)
              i \leftarrow i
              Tant que ((j <=L) ET (phase[j] # " ")) Faire
                      mot ← mot + phrase[j] (* création du mot *)
                     i \leftarrow i + 1
              Fin Tant que
              Si (long(mot) > long(motpl)) Alors
                      Motpl ← mot (* retenir le nouveau mot le plus grand *)
              Fin Si
              i ← j+1
       Fin Tant que
       Ecrire("Le mot le plus grand est =", motpl)
Fin
Exercice 8
Algorithme fréquence
Var
       i,L,nb: Entier
       mot: Chaîne
       lettre : Caractère
Début
       Ecrire("Entrer un mot:"), Lire(mot)
       Ecrire("Entrer une lettre:"), Lire(lettre)
       L ← Long(mot) (* longueur du mot *)
       nb ← 0 (* initialisation du compteur d'occurrence de la lettre cherchée *)
       Pour i de 1 à L Faire
              Si (mot[i] = lettre) Alors
                      nb ← nb + 1 (* incrémentation du nombre d'occurrence *)
              Fin Si
       Fin Pour
       Ecrire(lettre," apparaît ", nb, " fois dans ", mot)
Fin
```



Année Universitaire: 2006/2007 – Semestre 1

Module : Algorithmique et structures de données I

Classe: 1ère LFIAG

Enseignants: Riadh IMED FEREH & Riadh BOUSLIMI

TD n° 5

(Procédures et fonctions)

Objectifs

- ✓ Appliquer la démarche de programmation modulaire pour construire des algorithmes structurés en procédures et fonctions
- ✓ Savoir le mode de passage de paramètre d'une procédure et une fonction
- ✓ Apprendre et distinguer l'appel d'une procédure et une fonction

Exercice 1

Ecrire une procédure *puissance* qui calcule $c = a^b = a \times a \times a \times ... \times a$ (b fois); a et b étant des entiers positifs. Tester cette procédure

Exercice 2

Ecrire une procédure *permut* qui permet d'échanger les valeurs de 2 entiers a et b. Tester cette procédure

Exercice 3

Ecrire une fonction *minimum* qui retourne le minimum de 2 entiers a et b. Tester cette fonction

Exercice 4

- 1. On appelle **bigramme** une suite de deux lettres. Ecrire une procédure qui calcule le nombre d'occurrences d'un bigramme dans une chaîne de caractères.
- 2. Peut-on transformer cette procédure en fonction? Si oui écrire cette fonction.

Exercice 5

Ecrire une fonction *Triangle* qui permet de vérifier si les 3 nombres a,b et c peuvent être les mesures des côtés d'un triangle rectangle.

Remarque: D'après le théorème de Pythagore, si a, b et c sont les mesures des côtés d'un rectangle, alors $a^2 = b^2 + c^2$ ou $b^2 = a^2 + c^2 = a^2 + b^2$

Exercice 1



Procédure Puissance(a,b : Entier, var c : Entier)

Var

i : Entier

Début

c **←**1

Pour i de 1 à b Faire

$$c \leftarrow c * a$$

Fin Pour

Fin

Algorithme Test {programme principal}

Var

x,y,r : Entier

Début

Ecrire("Entrer un entier x="), Lire(x)

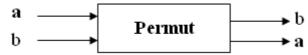
Ecrire("Entrer un entier y="), Lire(y)

Puissance(x,y,r) //appel de la procédure

Ecrire(x," à la puissance de ",y, " = ",r)

Fin.

Exercice 2



Procédure Permut(var a,b : Entier)

Var

aux : Entier

Début

aux ← a

A ← b

b ← aux

Fin

Algorithme Test {programme principal}

Var

x,y: Entier

Début

Ecrire("Entrer un entier x="), Lire(x)

Ecrire("Entrer un entier y="), Lire(y)

Permut(x,y) //appel de la procédure

Ecrire(La nouvelle valeur de x=",x," et de y=",y)

Fin.

```
Exercice 3
```

```
Fonction Minimum(a,b : Entier) : Entier
Var
       min: Entier
Début
       Si ( a \le b) Alors
               min ← a
       Sinon
               min \leftarrow b
       Fin Si
Fin
Algorithme Test {programme principal}
Var
       x,y,m: Entier
Début
       Ecrire("Entrer un entier x="), Lire(x)
       Ecrire("Entrer un entier y="), Lire(y)
       m \leftarrow Minimum(x,y) (* appel de la fonction *)
       Ecrire(Le minimum est=",m)
Fin.
Exercice 4
Procédure fréq(bigram : Chaine[2]; chn:Chaîne; var nb: Entier)
Var
       i, L: Entier
Début
       L \leftarrow Long(chn)
       nb \leftarrow 0
       Pour i de 1 à (L-1) Faire
               Si (chn[i]=bigram[1] ET (chn[i+1]=bigram[2]) Alors
                      nb \leftarrow nb + 1
               Fin Si
       Fin Pour
Fin
Cette procédure possède un seul paramètre résultat de type entier, donc elle peut être
remplacée par une fonction.
Procédure fréq(bigram : Chaine[2]; chn:Chaîne): Entier
Var
       i, L: Entier
Début
       L \leftarrow Long(chn)
       nb \leftarrow 0
       Pour i de 1 à (L-1) Faire
               Si (chn[i]=bigram[1] ET (chn[i+1]=bigram[2]) Alors
                      nb \leftarrow nb + 1
               Fin Si
       Fin Pour
       fréq ← nb (*affectation du résultat à la fonction *)
Fin
```

```
Fonction triangle(a,b,c : Réel) : Booléen

Début

Si ( a^2=b^2+c^2) OU (b^2=a^2+c^2) OU (c^2=a^2+b^2) Alors triangle \leftarrow Vrai

Sinon

triangle \leftarrow Faux

Fin Si
```



Année Universitaire: 2006/2007 – Semestre 1

Module : Algorithmique et structures de données I

Classe: 1ère LFIAG

Enseignants: Riadh IMED FEREH & Riadh BOUSLIMI

TD n° 6

(Les Tableaux)

Objectifs

- ✓ Maîtriser la manipulation des tableaux à une ou à deux dimensions.
- ✓ Traitement des problèmes de recherche dans un tableau (Recherche séquentielle, Recherche dichotomique;
- ✓ Savoir les principaux algorithmes de tri d'un tableau.

Exercice 1

Ecrire une procédure *Remplir* permettant le remplissage d'un tableau de n entiers.

Exercice 2

Ecrire une procédure Afficher permettant l'afficher les éléments d'un tableau de n entiers.

Exercice 3

Ecrire une fonction *Minimum* permettant de chercher le minimum dans un tableau T de n entiers.

Exercice 4

Ecrire une fonction *Recherche_seq* qui permet de cherche un élément x dans un tableau T. La fonction renvoie Vrai s'il est existant et Faux sinon.

Exercice 5

Même exercice que n° 3 mais on suppose que le tableau est trié.

Exercice 6

Donner le principe et l'algorithme de tri de :

- Tri à bulle
- Tri par sélection
- Tri par insertion

Exercice 7

Ecrire une procédure qui permet de fusionner deux tableaux triés A et B contenant respectivement n et m éléments. Le résultat est un tableau trié C à (n+m) éléments.

Exemple:

A	1	20	41				В	19	23	27	54	91
	C	1	20	41	19	23	27	54	91			

- 1. Ecrire une procédure permettant de remplir une matrice;
- 2. Ecrire une procédure permettant d'afficher une matrice;
- 3. Ecrire une fonction qui renvoie la somme de deux matrices M1 et M2:
- 4. Ecrire une fonction qui renvoie le produit de deux matrices M1 et M2;

Exemple de déclaration d'un tableau	Exemple de déclaration d'une matrice
Constantes	Constantes
n = 100	n = 100
	m= 100
Type	Туре
Tab = Tableau[1n] de Entier	Mat = Tableau[1n,1m] de Entier
Var	Var
T : Tab	Matrice: Mat

```
Procédure Remplir (var T : Tab; n: Entier)
       i : Entier
Début
       Pour i de 1 à n Faire
              Ecrire("T[",i,"]="),Lire(T[i])
       Fin Pour
Fin
Exercice 2
Procédure Afficher (T : Tab; n: Entier)
Var
       i : Entier
Début
       Pour i de 1 à n Faire
              Ecrire(T[i], " ")
       Fin Pour
Fin
Exercice 3
Fonction Minimum(T: Tab): Entier
Var
       min: Entier
Début
       min \leftarrow T[1]
       Pour i de 2 à n Faire
              Si (min > T[i]) Alors
                     min ← a
              Fin Si
       Fin Pour
Fin
```

Principe de la recherche séquentielle :

Comparer x aux différents éléments du tableau jusqu'à trouver x ou atteindre la fin du tableau.

```
    Version avec Répéter... jusqu'à

   Fonction Recherche seq (T:Tab; n,x:Entier): Entier
   Var
          i, : Entier
   Début
          i \leftarrow 0
          Repeter
                 i ←i+1
          Jusqu'à (T[i]=x) OU (i=n)
          Si(T[i]=x) Alors
                 Recherche seq ← Vrai
          Sinon
                 Recherche seq ← Faux
          Fin Si
   Fin
  Version avec Tant que... Faire
   Fonction Recherche seq (T:Tab; n,x:Entier): Entier
   Var
          i, : Entier
   Début
          i ← 1
          Tant que (T[i] \# x) ET (i \le n) Faire
                 i ←i+1
          Fin Tant que
          Si(T[i]=x) Alors
                 Recherche seq ← Vrai
          Sinon
                 Recherche seq ← Faux
          Fin Si
   Fin
```

Exercice 5

Principe de la recherche dichotomique :

Le but de la recherche dichotomique est de diviser l'intervalle de recherche par 2 à chaque itération. Pour cela, on procède de la façon suivante :

Soient premier et dernier les extrémités gauche et droite de l'intervalle dans lequel on cherche la valeur x, on calcule m, l'indice de l'élément médian :

```
\rightarrow m = (premier + dernier) Div 2
```

Il y a trois cas possibles:

- x < T[m]: l'element x, s'il existe, se trouve dans l'intervalle [premier..m-1].
- x > T[m]: l'élément x, s'il existe, se trouve dans l'intervalle [m+1...dernier].
- x = T[m]: l'élément de valeur x est trouvé, la recherche est terminée.

La recherche dichotomique consiste à itérer ce processus jusqu'à ce que l'on trouve x ou que l'intervalle de recherche soit vide.

```
Si (x \le T[m]) Alors
Fonction Recherche dich(T:Tab; n,x:Entier) : Entier
                                                                      dernier \leftarrow m – 1
                                                                   Sinon Si (x > T[m]) Alors
       premier, m, dernier: Entier
       trouve : Booléen
                                                                       premier \leftarrow m + 1
Début
                                                                  Sinon
       premier \leftarrow 1
                                                                       trouve ← Vrai
       dernier ← n
                                                                  Fin Si
       trouve ← Faux
                                                            Jusqu'à (trouve=vrai) OU (premier>dernier)
       Répéter
                                                            Recherche dich ← trouve
               m \leftarrow (premier + dernier) Div 2
                                                    (1)
                                                                                                       (2)
```

Exercice 6

Tri à bulle

Principe:

On répète le traitement suivant :

Parcourir les éléments du tableau de 1 à (n-1); si l'élément i est supérieur à l'élément (i+1), alors on permute.

Le programme s'arrête lorsque aucune permutation n'est réalisable.

```
Procédure Tri Bulles( var T: Tab; n: Entier)
Var
       i, aux : Entier
       échange : Booléen
Début
       Répéter
              échange ← Faux
              Pour i de 1 à (n-1) Faire
                      Si(T[i] > T[i+1]) Alors
                             aux \leftarrow T[i]
                              T[i] \leftarrow T[i+1]
                              T[i+1] \leftarrow aux
                              échange ←Vrai
                      Fin Si
               Fin Pour
       Jusqu'à (échange = Faux)
Optimisation de la procédure du Tri à bulle
Procédure Tri Bulles( var T: Tab; n: Entier)
Var
       i, aux : Entier
       échange : Booléen
```

Début

Répéter échange \leftarrow Faux Pour i de 1 à (n-1) Faire Si(T[i] > T[i+1]) Alors aux \leftarrow T[i] $T[i] \leftarrow$ T[i+1] $T[i+1] \leftarrow$ aux échange \leftarrow Vrai Fin Si Fin Pour $n \leftarrow$ n-1

Jusqu'à (échange = Faux) OU (n = 1)Fin

Trace d'exécution

Tableau		
Après la	$1^{\grave{e}re}$	itération
Après la		
Après la		
Après la	$4^{\grave{e}me}$	itération

6	4	2	1	4
4	2	1	4	6
2	1	4	4	6
1	2	4	4	6
1	2	4	4	6

Tri par séléction

Principe:

Cette méthode consiste :

- chercher l'indice du plus petit élément du tableau T[1..n] et permuter l'élément correspondant avec l'élément d'indice 1;
- chercher l'indice du plus petit élément du tableau T[2..n] et permuter l'élément correspondant avec l'élément d'indice 2;
- ..
- chercher l'indice du plus petit élément du tableau T[n-1..n] et permuter l'élément correspondant avec l'élément d'indice (n-1);

```
Procédure Tri Selection( var T: Tab; n: Entier)
Var
       i, j, aux, indmin: Entier
Début
       Pour i de 1 à (n-1) Faire
               indmin ← i
               Pour j de (i+1) à n Faire
                      Si(T[j] < T[indmin]) Alors
                              indmin ← j
                      Fin Si
               Fin Pour
               aux \leftarrow T[i]
               T[i] \leftarrow T[indmin]
               T[indmin]←aux
       Fin Pour
Fin
```

Trace d'exécution

Tableau initial	6	4	2	1	4
λua		•			
Après la 1 ^{ère} itération	1	4	2	6	4
1 sème	1		4		4
Après la 2 ^{ème} itération	1	2	4	6	4
Après la 3 ^{ème} itération	1	2	1	6	4
Apres ia 3 - neration	1		4	0	4
Après la 4 ^{ème} itération	1	2	Δ	1	6
Apresia + ileration	1			-	U

Tri par insertion

Principe:

Cette méthode consiste à prendre les éléments de la liste un par un et insérer chacun dans sa bonne place de façon que les éléments traités forment une sous-liste triée. Pour ce faire, on procède de la façon suivante :

- comparer et permuter si nécessaire T[1] et T[2] de façon à placer le plus petit dans la case d'indice 1
- comparer et permuter si nécessaire l'élément T[3] avec ceux qui le précèdent dans l'ordre (T[2] puis T[1]) afin de former une sous-liste triée T[1..3]
- ...
- comparer et permuter si nécessaire l'élément T[n] avec ceux qui le précédent dans l'ordre (T[n-1], T[n-2],...) afin d'obtenir un tableau trié.

```
Procédure Tri Insertion( var T: Tab; n: Entier)
Var
        i,j,x,pos: Entier
Début
        Pour i de 2 à n Faire
                pos \leftarrow i-1
                Tant que (pos >=1) ET (T[pos] >T[i]) Faire
                         pos \leftarrow pos - 1
                Fin Tant que
                pos \leftarrow pos + 1
                x \leftarrow T[i]
                Pour j de (i-1) à pos [pas = -1] Faire
                         T[i+1] \leftarrow T[i]
                Fin Pour
                T[pos] \leftarrow x
        Fin Pour
Fin
```

Trace d'exécution

Tableau initial Après la 1^{ère} itération Après la 2^{ème} itération Après la 3^{ème} itération Après la 4^{ème} itération

6	4	2	1	4
4	6	2	6	4
2	4	6	6	4
1	2	4	6	4
1	2	4	4	6

Fin

Procédure Fusion (A: Tab; B:Tab; var C:Tab; n, m:Entier; var k:Entier) i,j: Entier Début Tant que $(i \le n)$ ET $(j \le m)$ Faire $Si(A[i] \le B[j])$ Alors On a l'élément de A et $C[k] \leftarrow A[i]$ plus **petit** que B alors $i \leftarrow i + 1$ on ajoute A dans C $k \leftarrow k+1$ Fin Si $Si(B[j] \le A[i]) Alors$ On a l'élément de A et $C[k] \leftarrow B[j]$ plus **grand** que B alors $j \leftarrow j + 1$ on ajoute B dans C $k \leftarrow k + 1$ Fin Si Fin Tant que Tant que (i <=n) Faire Si on a encore des éléments $C[k] \leftarrow A[i]$ dans A alors on les rajoute $i \leftarrow i + 1$ successivement dans C $k \leftarrow k + 1$ Fin Tant que Tant que (j <=m) Faire Si on a encore des éléments $C[k] \leftarrow B[j]$ dans B alors on les rajoute $j \leftarrow j + 1$ successivement dans C $k \leftarrow k + 1$ Fin Tant que

```
1. Remplissage d'une matrice
       Procédure Remplir (var matrice : Mat; n,m: Entier)
       Var
              i,j : Entier
       Début
              Pour i de 1 à n Faire
                     Pour j de 1 à m Faire
                            Ecrire("Entrer un entier : "),Lire(T[i,j])
                     Fin Pour
              Fin Pour
       Fin
2. Affichage d'une matrice
       Procédure Afficher (matrice : Mat; n,m: Entier)
       Var
              i,j: Entier
       Début
              Pour i de 1 à n Faire
                     Pour j de 1 à m Faire
                            Ecrire(T[i,j])
                     Fin Pour
              Fin Pour
       Fin
3. Somme de deux matrices
       Principe:
       Soient M1 et M2 deux matrices à n ligne et m colonnes.
       M3 = M1 + M2
       Exemple
       M1=
                              M2=
                                                     M3=
       Procédure SomMat (M1,M2 : Mat ; var M3 : Mat; n,m: Entier)
       Var
              i,j: Entier
       Début
              Pour i de 1 à n Faire
                     Pour j de 1 à m Faire
                            M3[i,j] \leftarrow M1[i,j] + M2[i,j]
                     Fin Pour
              Fin Pour
       Fin
```

4. Produit de deux matrices

Principe:

Soient M1 et M2 deux matrices à n ligne et m colonnes.

$$M3 = M1 * M2$$

$$M3_{i,j} = M1_{i,1} * M2_{1,j} + M1_{i,2} * M2_{2,j+...+} M1_{i,n} * M2_{m,j}$$

Exemple

2	1
3	0
1	4

M2=

Procédure ProdMat (M1,M2 : Mat ; var M3 : Mat; n,m: Entier; var k : Entier)

Var

i,j: Entier

Début

Pour i de 1 à n Faire

Pour j de 1 à m Faire

 $M3[i,j] \leftarrow 0$

Pour k de 1 à m Faire

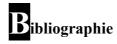
 $M3[i,j] \leftarrow M3[i,j] + M1[i,k] * M2[k,j]$

Fin Pour

Fin Pour

Fin Pour

Fin



- [1] Sébastien Rohaut, « Algorithmique et Techniques fondamentale de programmation », Edition Eni, 2007.
- [2] Patrice Lignelet et Jean Girerd, « Algorithmique. Méthodes et modèles », Paris : Masson, 1985.
- [3] ZITOUNI Baghdadi, « *Algorithmique et structures de données* », Centre de Publication Universitaire, 2003.