

VI- STRUCTURES DE DONNEES

- **Variable simple :**

ne peut contenir qu'une seule information (car elle a une seule case mémoire)

- **Variable structurée :**

peut contenir plusieurs informations (car elle possède plusieurs cases mémoires)

VI- STRUCTURES DE DONNEES

2 Types de Structures de Données :

- Structures de données *homogènes* :

Tous les éléments sont de même type

Exemple : tableaux

- Structures de données *hétérogènes* :

Les éléments peuvent être de types différents

Exemple : structures (enregistrements)

TABLEAUX

- Structure de données homogènes
- Caractérisé par un **identificateur** (**nom**) , le **type** des éléments et la **taille** (Nombre d'éléments) qui doit être une **constante** entière positive (dû à la réservation d'espace mémoire)

TABLEAUX

- Chaque élément est repéré dans le tableau par un **indice**.
- Un indice est un entier variant de 0 à la taille moins un ($\text{Taille}-1$) (En Pascal de 1 à Taille)

TABLEAUX (Exemple)

Déclaration Algorithmique:

N : Constante entière égale à 10

T : Tableau d'entiers de taille N

Déclaration En C :

```
#define N 10
```

```
int T[N];
```

OPERATIONS SUR LES TABLEAUX

- Les tableaux s'utilisent en général avec la boucle au nombre d'itérations

- Opérations :

Lecture, Affichage, Somme des éléments, Min/Max des éléments, Tri des éléments, Somme de deux tableaux, ...

LECTURE DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Algorithme :

i : variable entière

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

Afficher("Donner l'élément d'indice:", i)

Lire($T[i]$)

Fin-Pour

LECTURE DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Programme en C :

```
int i;  
for (i=0; i<N; i++)  
{printf("Donner l'élément d'indice %d:",i);  
  scanf("%d", &T[i]);  
}
```


AFFICHAGE DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Algorithme :

i : variable entière

Afficher("les éléments du tableau sont:")

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

 Afficher($T[i]$, " ")

Fin-Pour

AFFICHAGE DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Programme en C :

```
int i;  
printf("les éléments du tableau sont:");  
for (i=0; i<N; i++)  
    printf("%d ",T[i]);
```

SOMME DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Algorithme :

Objet : S, i : variables entières

$S \leftarrow 0$

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

 Calculer $S \leftarrow S + T[i]$

Fin-Pour

Afficher("la somme est : ", S)

SOMME DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Programme en C :

```
int i;
```

```
int S=0;
```

```
for (i=0; i<N; i++)
```

```
    S=S+T[i];
```

```
printf("La somme est : %d",S);
```

Min/Max DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Algorithme :

Objets : i , Min , Max : variables entières

$Min \leftarrow T[0]$

$Max \leftarrow T[0]$

Pour $i \leftarrow 1$ jusqu'à $(N-1)$ faire

 Si $(Min > T[i])$ alors $Min \leftarrow T[i]$ FinSi

 Si $(Max < T[i])$ alors $Max \leftarrow T[i]$ FinSi

Fin-Pour

Afficher("le Minimum est : ", Min)

Afficher("le Maximum est : ", Max)

Min/Max DES ELEMENTS D'UN TABLEAU

Programme en C :

```
int i, Min, Max;  
Min=T[0]; Max=T[0];  
for (i=1; i<N; i++)  
    { if (Min>T[i]) Min=T[i];  
      if (Max<T[i]) Max=T[i];  
    }  
printf("\nLe minimum est : %d",Min);  
printf("\nLe maximum est : %d",Max);
```

SOMME DE DEUX TABLEAUX

Algorithme :

T1,T2,T3: tableaux d'entiers de taille N

//Lecture de T1 et T2

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

 Calculer $T3[i] \leftarrow T1[i] + T2[i]$

Fin-Pour

Afficher("le tableau somme est : ")

//Affichage de T3

SOMME DE DEUX TABLEAUX

Programme en C :

```
#define N 10  
  
int i, T1[N], T2[N], T3[N];  
  
/* Lecture de T1 et T2 */  
  
for (i=0; i<N; i++)  
    T3[i]=T1[i]+T2[i];  
  
/* Affichage de T3 */
```


RECHERCHE D'UN ENTIER DANS UN TABLEAU

- L'entier existe ou non ?
- 1^{ère} occurrence de l'entier s'il existe
- Le nombre d'occurrences de l'entier
- Les indices des occurrences de l'entier
- Recherche dans un tableau trié

L'entier A existe ou non ?

Algorithme

$i \leftarrow 0$

Tant-Que($i < N$ et $T[i] \neq A$) faire

 Calculer $i \leftarrow i + 1$

Fin-Tant-que

Si ($i < N$) alors

 Afficher(A , " existe dans le tableau")

Sinon Afficher(A , " n'existe pas")

FinSi

L'entier A existe ou non

Programme en C

```
i=0;
```

```
while(i<N &&T[i]!=A)
```

```
    { i=i+1; }
```

```
if (i<N)
```

```
    printf("%d existe dans le tableau", A);
```

```
else printf("%d n'existe pas", A);
```

1^{ère} occurrence d'un entier A

Algorithme

$i \leftarrow 0$

Tant-Que($i < N$ et $T[i] \neq A$) faire

 Calculer $i \leftarrow i + 1$

Fin-Tant-que

Si ($i < N$) alors

 Afficher("1^{ère} occurrence de:", A, " est:", i)

 Sinon Afficher(A, " n'existe pas")

FinSi

1^{ère} occurrence d'un entier A

Programme en C

```
i=0;
```

```
while(i<N &&T[i]!=A)
```

```
    { i=i+1; }
```

```
if (i<N)
```

```
    printf("1ère occurrence de:%d est:%d",A,i);
```

```
else printf("%d n'existe pas",A);
```

Nombre d'occurrences de A

Algorithme

i, C : variables entières

$C \leftarrow 0$

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

 Si $(T[i]=A)$ alors Calculer $C \leftarrow C+1$

 FinSi

Fin-Pour

Afficher("Nombre d'occurrences de:"
 A ," est:", C)

Nombre d'occurrences de A

Programme en C

```
int i, C;  
C=0;  
for(i=0; i<N; i++)  
    { if (T[i]==A) C=C+1; }  
printf("Nombre d'occurrences de:%d  
      est:%d",A,C)
```

Indices des occurrences de A

Algorithme

i : variables entières

Afficher("L'entier:", A, " existe dans les
indices suivants :")

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à (N-1) faire

Si ($T[i]=A$) alors Afficher(i, " ")

FinSi

Fin-Pour

Indices des occurrences de A

Programme en C

```
int i;  
printf("L'entier:%d existe dans les  
      indices suivants :", A)  
for(i=0; i<N; i++)  
    { if (T[i]==A) printf("%d ", i); }
```

Recherche dans un tableau trié

- Soit T un tableau d'entiers contenant N éléments ordonnés par ordre croissant,
- L'objectif est de rechercher dans ce tableau un entier A saisi au clavier,
- L'algorithme s'appelle Dichotomie
- 2 versions : itérative et récursive

Principe de l'Algorithme

- On compare A avec l'entier du milieu du tableau (d'indice MI),
- Si cet entier est égal à A c'est terminé
- S'il est supérieur strictement à A alors on cherche A dans le 1^{er} sous-tableau (Indices 0 à $(MI-1)$)
- S'il est inférieur strictement à A alors on cherche A dans le 2^{ème} sous-tableau (Indices $(MI+1)$ à $(N-1)$)
- Si les bornes du tableau ne sont plus valides on sort (A n'existe pas dans le tableau)

Algorithme Dichotomie (itératif)

Objets : B_i , B_s , M_i , A : variables entières

Trouvé : variable booléenne

Début:

$B_i \leftarrow 0$ $B_s \leftarrow (N-1)$ Trouvé \leftarrow faux

Tant Que (($B_i \leq B_s$) et (non Trouvé)) faire

 Calculer $M_i \leftarrow (B_s + B_i) / 2$

 Si ($T[M_i] = A$) alors Trouvé \leftarrow vrai

 Sinon Si ($T[M_i] > A$) alors Calculer $B_s \leftarrow (M_i - 1)$

 Sinon Calculer $B_i \leftarrow (M_i + 1)$

 FinSi

FinSi

Fin-Tant-Que

Si (Trouvé) alors Afficher(A , " existe à l'indice:", M_i)

Sinon Afficher(A , " n'existe pas")

FinSi

Fin.

Exercice d'application N°1

Ecrire un algorithme qui lit deux tableaux d'entiers T1 et T2 de taille 10 chacun et affiche les éléments existants dans T1 sans exister dans T2 (càd $T1 - T2$) et les éléments existants dans T2 sans exister dans T1 (càd $T2 - T1$).

Exercice d'application N°2

Ecrire un algorithme qui lit deux tableaux de réels P1 et P2 de taille 10 chacun comportant les coefficients de 2 polynômes de degré ?? et stocke la somme de ces 2 polynômes dans un 3^{ème} polynôme P3 de degré ?? puis affiche P3.

Tri d'un tableau

Différents algorithmes de tri :

- Tri à Bulles
- Tri par sélection
- Tri par insertion
- Tri rapide (Quicksort)
- Tri par tas (Heapsort)
- Tri fusion
- ...

Tri à Bulles

Principe de l'algorithme :

- consiste à faire remonter progressivement les plus grands éléments du tableau
- on parcourt le tableau et on compare les couples d'éléments successifs
- lorsque 2 éléments successifs ne sont pas ordonnés, on les permute
- Si on fait au moins une permutation dans un cycle, on doit refaire le cycle
- L'algorithme s'arrête lorsqu'on fait un cycle sans permutation.

Algorithme Tri à Bulles

Objets : I, P : variables entières
R : variable booléenne

Début:

Répéter

R ← faux

Pour I ← 0 jusqu'à (N-2) faire

Si (T[I] > T[I+1]) alors

P ← T[I]

T[I] ← T[I+1]

T[I+1] ← P

R ← vrai

FinSi

Fin-Pour

Tant Que (R=vrai)

Fin.

Exemple: Algorithme Tri à Bulles

5	2	8	6	10	1	4	3	9	7
2	5	6	8	1	4	3	9	7	10
2	5	6	1	4	3	8	7	9	10
2	5	1	4	3	6	7	8	9	10
2	1	4	3	5	6	7	8	9	10
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Exercice d'application N°3

Soit T un tableau d'entiers contenant les éléments suivants: 8 6 0 4 2 7 9 1 3 5

1) Donner le contenu du tableau après chaque itération de l'algorithme Tri à Bulles

2) Déduire le nombre d'itérations nécessaires pour que le tableau soit trié

Tri par sélection

Principe de l'algorithme :

- Rechercher le plus petit élément du tableau et l'échanger avec l'élément d'indice 0
- Rechercher le second plus petit élément et l'échanger avec l'élément d'indice 1
- Continuer de cette façon jusqu'à ce que le tableau soit entièrement trié
- On peut s'intéresser à rechercher le plus petit élément ou son indice
- Donc, pour chaque i , $T[i]=...??$

Algorithme Tri par sélection

Objets : I, J, P : variables entières

Début:

Pour $I \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-2)$ faire

 Pour $J \leftarrow I+1$ jusqu'à $(N-1)$ faire

 Si $(T[I] > T[J])$ alors

$P \leftarrow T[I]$

$T[I] \leftarrow T[J]$

$T[J] \leftarrow P$

 FinSi

 Fin-Pour

Fin-Pour

Fin.

Exemple: Algorithme Tri par sélection

5	2	8	6	10	1	4	3	9	7
1	5	8	6	10	2	4	3	9	7
1	2	8	6	10	5	4	3	9	7
1	2	3	8	10	6	5	4	9	7
1	2	3	4	10	8	6	5	9	7
1	2	3	4	5	10	8	6	9	7
1	2	3	4	5	6	10	8	9	7
1	2	3	4	5	6	7	10	9	8
1	2	3	4	5	6	7	8	10	9
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Exercice d'application N°4

Soit T un tableau d'entiers contenant les éléments suivants: 8 6 0 4 2 7 9 1 3 5

- 1) Donner le contenu du tableau après chaque itération de l'algorithme Tri par sélection
- 2) Déduire le nombre d'itérations nécessaires pour que le tableau soit trié

Tri par insertion

Principe de l'algorithme :

- Trier les 2 premiers éléments du tableau
- Insérer le 3^{ème} élément à sa bonne place de telle manière à ce que les 3 premiers éléments soient triés
- Et ainsi de suite : insérer le $i^{\text{ème}}$ élément à sa bonne place pour que les i premiers éléments soient triés

Algorithme Tri par insertion

Objets : I, J, X : variables entières

Début:

Pour $I \leftarrow 1$ jusqu'à $(N-1)$ faire

$X \leftarrow T[I]$

$J \leftarrow I$

Tant que $((J > 0) \text{ et } (T[J-1] > X))$ faire

$T[J] \leftarrow T[J-1]$

 Calculer $J \leftarrow J-1$

Fin-Tant-que

$T[J] \leftarrow X$

Fin-Pour

Fin.

Exemple: Algorithme Tri par insertion

5	2	8	6	10	1	4	3	9	7
2	5	8	6	10	1	4	3	9	7
2	5	8	6	10	1	4	3	9	7
2	5	6	8	10	1	4	3	9	7
2	5	6	8	10	1	4	3	9	7
1	2	5	6	8	10	4	3	9	7
1	2	4	5	6	8	10	3	9	7
1	2	3	4	5	6	8	10	9	7
1	2	3	4	5	6	8	9	10	7
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10

Exercice d'application N°5

Soit T un tableau d'entiers contenant les éléments suivants: 8 6 0 4 2 7 9 1 3 5

- 1) Donner le contenu du tableau après chaque itération de l'algorithme Tri par insertion
- 2) Déduire le nombre d'itérations nécessaires pour que le tableau soit trié

Remarque sur les tableaux

Problème :

Taille constante \Rightarrow sur-utilisation ou sous-utilisation du tableau

Exemple :

N : constante entière = 10

T tableau d'entiers de taille N

- *Si on a besoin de plus de 10 cases ?*
- *Si on veut stocker juste 3 entiers ?*

Remarque sur les tableaux(suite)

Solution :

- Utiliser des tableaux dynamiques utilisant les **pointeurs** : réserver au besoin et libérer les espaces non utilisés (Cas des langages C et C++)
- Utiliser un type prédéfini dont la gestion de la mémoire est faite par le système (Cas des types prédéfinis du langage JAVA: Vector, ArrayList,...)

Les tableaux à 2 dimensions

- Sont aussi appelés **Matrices**
- Chaque élément est repéré par 2 indices
- Ils sont manipulés en utilisant 2 boucles imbriquées
- Une boucle pour parcourir les lignes
- L'autre boucle pour parcourir les colonnes

Exemple de tableaux à 2 dimensions

Déclaration:

N : constante entière égale à 10

M : constante entière égale à 20

T : tableau d'entiers de taille $N \times M$

⇒ T est un tableau à 2 dimensions
contenant 200 (10×20) éléments, c'est-à-dire
une matrice formée de 10 lignes et 20
colonnes

Exemple de tableaux à 2 dimensions

Lecture :

I, J : variables entières

Pour I \leftarrow 0 jusqu'à (N-1) faire

 Pour J \leftarrow 0 jusqu'à (M-1) faire

 Afficher("Donner un entier:")

 Lire(T[I][J])

 Fin-Pour

Fin-Pour

Exemple de tableaux à 2 dimensions

Affichage : (Matricielle)

I, J : variables entières

Afficher("La matrice est:")

Pour $I \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

 Pour $J \leftarrow 0$ jusqu'à $(M-1)$ faire

 Afficher($T[I][J]$, " ")

 Fin-Pour

 Retourner à la ligne

Fin-Pour

Les structures

Définition:

Une structure est un ensemble d'informations **homogènes** (relatives à la même entité) qui peuvent être de types différents.

Exemples:

- **Etudiant**(Code, Nom, Prénom, Classe, ...)
- **Matière**(Code, Nom, Coefficient)
- **Enseignant**(Nom, Prénom, Spécialité, ...)
- **Date**(Jour, Mois, Année)
- **Examen**(Date, Matière, Etudiant, Note)

Les structures

Déclaration Algorithmique

Structure **NomStructure**

Champ1 : Type1

Champ2 : Type2

.....

ChampN : TypeN

Fin-Structure

Rmq : Cette déclaration ne réserve
aucun espace mémoire

Exemple

Structure représentant les Vecteurs
dans l'espace à 3 dimensions

Structure **Vecteur3d**

X : réel

Y : réel

Z : réel

Fin-Structure

Les variables structurées

Déclaration Algorithmique

Structure NomStructure NomVariablestructurée

Remarque :

Cette déclaration réserve l'espace mémoire nécessaire pour tous les champs de cette variable structurée

Exemple

Déclaration d'un Vecteur V1 comme étant une variable structurée de la structure Vecteur3d précédente :

Structure Vecteur3d V1

⇒ Le système réserve l'espace mémoire nécessaire pour les champs X, Y et Z de la variable structurée V1

Accès aux champs

Pour accéder aux champs d'une variable structurée, on utilise l'opérateur "."

Exemple :

V1.X représente le champ X de V1

V1.Y représente le champ Y de V1

V1.Z représente le champ Z de V1

Exemple : Lecture et affichage d'une variable structurée

Structure Vecteur3d

X, Y, Z : réels

Fin-Structure

Objet : V1 : variable de type Vecteur3d

Début :

Afficher("Donner les coordonnées du vecteur :")

Lire(V1.X, V1.Y, V1.Z)

Afficher("Les coordonnées du vecteur sont :")

Afficher("(" , V1.X, " , " , V1.Y, " , " , V1.Z, ")")

Fin.

Exercice d'application N°1

Ecrire un algorithme dans lequel :

- On définit la structure Complexe comportant 2 champs R (Réel) et I (Imaginaire) de type réel
- On déclare 2 Complexes C1 et C2
- On lit leurs champs respectifs
- On affiche C1, C2, leur somme et leur produit

Structures de données particulières

On peut manipuler des structures de données particulières telles que :

- Des tableaux de structures
- Des structures comportant des tableaux
- Des structures comportant d'autres structures
- Des Piles et des Files

Tableaux de structures

Exemple

Structure Vecteur3d

X, Y, Z : réels

Fin-Structure

Objet : N : constante entière égale à 10

T : tableau de Vecteur3d de taille N

i : variable entière

/* Les éléments de T sont des variables
structurées de type la structure Vecteur3d */

Tableaux de structures

Début :

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

Afficher("Donner les coordonnées du vecteur :")

Lire($T[i].X$, $T[i].Y$, $T[i].Z$)

Fin-Pour

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $(N-1)$ faire

Afficher("Les coordonnées du vecteur sont :")

Afficher("(" , $T[i].X$, " , " , $T[i].Y$, " , " , $T[i].Z$, ")")

Retourner à la ligne

Fin.

Tableaux de structures

Remarque :

Dans cet exemple, $T[i]$ représente le $i^{\text{ème}}$ élément du tableau T , c'est une variable structurée de type la structure `Vecteur3d`, donc il possède 3 champs : `X`, `Y` et `Z`, et ceci pour tout i allant de 0 jusqu'à $(N-1)$

Structures comportant des tableaux

Exemple

Structure Etudiant

Nom, Prénom : chaines de caractères

TN : tableau de réels de taille 10

Fin-Structure

//TN: comporte les notes de l'Etudiant

Objet : E : variable de type Etudiant

i : variable entière

/*TN est un champ de la structure E, il est
déclaré comme étant un tableau de
réels*/

Structures comportant des tableaux

Début :

Afficher("Donner le nom et le prénom de l'Etudiant:")

Lire(E.Nom, E.Prenom)

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à 9 faire

 Afficher("Donner la note :")

 Lire(E.TN[i])

Fin-Pour

Afficher("Le nom et le prénom de l'Etudiant sont:")

Afficher(E.Nom, " ", E.Prenom)

Afficher("Ses notes sont:")

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à 9 faire

 Afficher(E.TN[i] , " ")

Fin-Pour

Fin.

Structures comportant des tableaux

Remarque :

Dans cet exemple, TN a été déclaré comme étant un champ de la structure Etudiant. Donc, et puisque E a été déclaré comme variable structurée de type la structure Etudiant, E.TN est un tableau.

Structures comportant des structures

Exemple

Structure Date

Jour, Mois, Année : entiers

Fin-Structure

Structure Personne

Nom, Prénom : chaînes de caractères

DN : variable de type Date //Date Naissance

Fin-Structure

Objet : P : variable de type Personne

/*P est une variable structurée de type la structure Personne, elle comporte entre autres un champ DN qui est une variable structurée de type la structure Date*/

Structures comportant des structures

Début :

Afficher("Donner le nom et le prénom :")

Lire(P.Nom, P.Prenom)

Afficher("Donner le jour de naissance :")

Lire(P.DN.Jour)

Afficher("Donner le mois de naissance :")

Lire(P.DN.Mois)

Afficher("Donner l'année de naissance :")

Lire(P.DN.Année)

Afficher("Nom et Prénom :", P.Nom, " ", P.Prénom)

Afficher("Date naissance est :")

Afficher(P.DN.Jour, "/", P.DN.Mois, "/", P.DN.Année)

Fin.

Structures comportant des structures

Remarque :

Dans cet exemple, P a été déclaré comme étant une variable structurée de type la structure Personne. Donc, elle comporte entre autres un champ DN qui est lui-même une variable structurée de type la structure Date.

Donc, P.DN.Jour représente le Jour de la variable structurée DN de la variable structurée P

Piles et Files

Pile : Structure de données
fonctionnant avec l'algorithme
LIFO (Last In First Out)

Exemple : Pile de livres, d'assiettes, ...

File : Structure de données
fonctionnant avec l'algorithme
FIFO (First In First Out)

Exemple : File d'attente de personnes,
de processus, ...

Caractéristiques d'une Pile

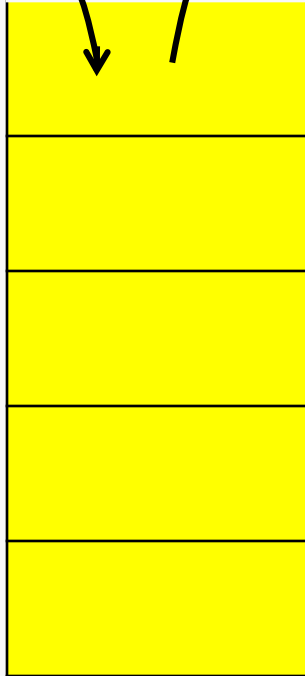
- Taille** : Nombre maximum d'éléments
- NC** : Nombre courant d'éléments
- Tête** : par où entrer et sortir les éléments
- Une **SD** pour stocker les éléments de la Pile

Caractéristiques d'une File

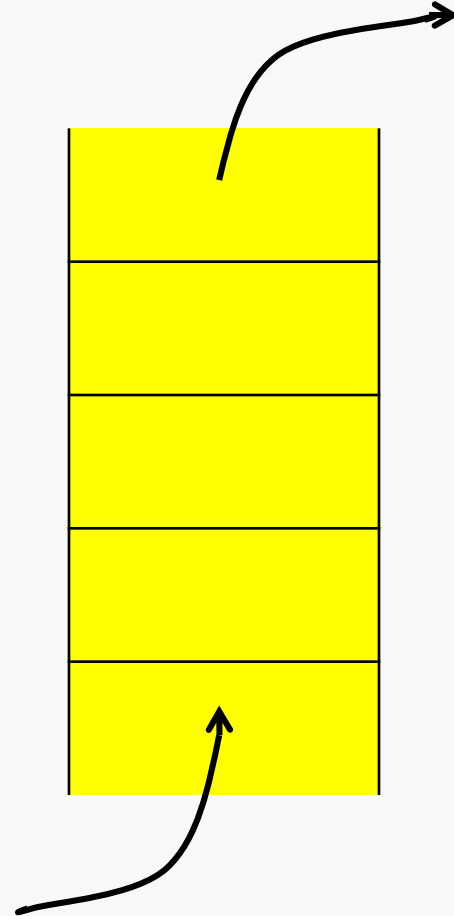
- **Taille** : Nombre maximum d'éléments
- **NC** : Nombre courant d'éléments
- **Tête** : par où entrer les éléments
- **Queue** : par où sortir les éléments
- Une **SD** pour stocker les éléments de la File

Pile et File

Pile



File



Opérations sur les Piles

- **Empiler** : entrer un élément dans la Pile
- **Dépiler** : sortir un élément de la Pile (Le dernier empilé)
- **Savoir l'état de la Pile** : Pleine ou non, Vide ou non
- **Vider la Pile** : dépiler tous les éléments de la Pile
- **Afficher les éléments de la Pile !!!**

Opérations sur les Files

- Insérer**: entrer un élément dans la File
- Retirer**: sortir un élément de la File (Le premier inséré)
- Savoir l'état de la File** : Pleine ou non, Vide ou non
- Vider la File** : retirer tous les éléments de la File
- Afficher les éléments de la File !!!**

Implémentation des Piles et Files

On peut implémenter une Pile (une File) avec :

- Un **Tableau statique** (mauvaise exploitation de la mémoire !!)
- Une **SDD** : tableau dynamique, liste chaînée, arbre, ...(Les données ne sont pas permanentes !!)
- Un **Fichier** (La gestion est faite par l'utilisateur !!)

Pile avec Tableau statique

Structure *Pile*

NM : constante entière égale à *Taille*

NC : variable entière initialisée à 0

Tab : tableau d'*Eléments* de taille NM

Fin-Structure

//**Elément**: Type des éléments de la Pile

//**NM**: Nombre Maximum d'Eléments

//**NC**: Nombre Courant d'Eléments

Pile avec Tableau statique

Fonction **PilePleine**(P: Pile) : booléen

Si (P.NM=P.NC) alors

 retourner (Vrai)

Sinon

 retourner (Faux)

FinSi

Fin-Fonction

Pile avec Tableau statique

Fonction **PileVide**(P: Pile) : booléen

Si (P.NC=0) alors

 retourner (Vrai)

Sinon

 retourner (Faux)

FinSi

Fin-Fonction

Pile avec Tableau statique

Fonction **Empiler**(P: Pile, E : Élément)

Si (PilePleine(P)) //P.NC=P.NM

alors

 Afficher("Impossible d'empiler")

Sinon P.Tab[P.NC]←E

 Calculer P.NC←P.NC+1

FinSi

Fin-Fonction

Pile avec Tableau statique

Fonction **Dépiler**(P: Pile) : Elément

Si (PileVide(P)) //P.NC=0

alors

Afficher("Impossible de dépiler")

Sinon Calculer $P.NC \leftarrow P.NC - 1$

retourner (P.Tab[P.NC])

FinSi

Fin-Fonction

Pile avec Tableau statique

Fonction **Vider**(P: Pile)

Tant que (non PileVide(P)) faire

 //P.NC≠0 ou P.NC>0

 Dépiler(P)

Fin-Tant-que

Fin-Fonction

Pile avec Tableau statique

Fonction **Afficher**(P: Pile) !!!

Objet : i : variable entière

Si (PileVide(P)) alors

 Afficher("La pile est vide")

Sinon

 Afficher("Les éléments de la pile :")

 Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à (P.NC-1) faire

 Afficher(P.Tab[i], " ")

 Fin-Pour

FinSi

Fin-Fonction

File avec Tableau statique

Structure File

NM : constante entière égale à *Taille*

NC : variable entière initialisée à 0

Tête : variable entière initialisée à 0

Tab : tableau d'*Eléments* de taille NM

Fin-Structure

//**Elément**: Type des éléments de la Pile

//**NM**: Nombre Maximum d'Eléments

//**NC**: Nombre Courant d'Eléments

//**Tête** : Indice du 1^{er} Elément

//**Queue** = ???

File avec Tableau statique

Fonction **FilePleine**(F: File) : booléen

Si (P.NM=P.NC) alors

 retourner (Vrai)

Sinon

 retourner (Faux)

FinSi

Fin-Fonction

File avec Tableau statique

Fonction **FileVide**(F: File) : booléen

Si (F.NC=0) alors

 retourner (Vrai)

Sinon

 retourner (Faux)

FinSi

Fin-Fonction

File avec Tableau statique

Fonction **Insérer**(F: File, E : Élément)

Si (FilePleine(F)) //P.NC=P.NM

alors Afficher("Impossible d'insérer")

Sinon F.Tab[(F.Tête+F.NC) mod F.NM]←E

Calculer F.NC←F.NC+1

FinSi

Fin-Fonction

File avec Tableau statique

Fonction **Retirer**(F: File) : Élément

Objet : E : variable de type Élément

Si (FileVide(F)) //F.NC=0

alors Afficher("Impossible de retirer")

Sinon $E \leftarrow F.Tab[F.Tête]$

Calculer $F.Tête \leftarrow (F.Tête + 1) \bmod NM$

Calculer $F.NC \leftarrow F.NC - 1$

Retourner (E)

FinSi

Fin-Fonction

File avec Tableau statique

Fonction **Vider**(F: File)

Tant que (non FileVide(F)) faire

 //P.NC≠0

 Retirer(F)

Fin-Tant-que

Fin-Fonction

File avec Tableau statique

Fonction **Afficher**(F: File)

Objet : i :variable entière

Afficher("Les éléments de la file :")

Si (F.Tête+F.NC<F.NM) alors

 Pour $i \leftarrow$ F.Tête jusqu'à (F.Tête+F.NC-1)

 faire Afficher(F.Tab[i], " ")

Fin-Pour

File avec Tableau statique

Sinon

Pour $i \leftarrow F.Tête$ jusqu'à $(F.NM-1)$ faire
 Afficher($F.Tab[i]$, " ")

Fin-Pour

Pour $i \leftarrow 0$ jusqu'à $((F.Tête + F.NC) \bmod F.NM)$
 faire Afficher($F.Tab[i]$, " ")

Fin-Pour

FinSi

Fin-Fonction