#### Algorithmique et structures de données CM 4 – Piles et files

Jean-Marie Le Bars jean-marie.lebars@unicaen.fr



### Plan du CM 4

Présentation des piles et des files

Fonctions sur les piles et des files

Implémentation d'une pile

Implémentation d'une file

Exemples d'utilisation d'une pile



### Plan du CM 4

#### Présentation des piles et des files

Fonctions sur les piles et des files

Implémentation d'une pile

Implémentation d'une file

Exemples d'utilisation d'une pile



# Utilisation des piles et des files

Les piles et les files sont des objets temporaires utilisés dans de nombreux programmes.

#### Mémorisation et restitution

- les données sont mémorisées
- elles sont restituées dans un certain ordre

#### Ordre

- les piles utilisent l'ordre LIFO (Last in first out, Dernier entré premier sorti)
- les files utilisent l'ordre FIFO (First in first out, Premier entré premier sorti)

### Objet ≠ structure de données

Nous n'avons pas besoin de connaître la structure de données choisie pour utiliser une pile ou une file.

## Représentation d'une pile

Les piles utilisent l'ordre LIFO (dernier entré, premier sorti)

### Rôle de la représentation

- la représentation permet de simuler le fonctionnement de la pile
- elle ne dépend pas de la structure de données choisie

### Exemple d'application – Pile de dossiers

- le dernier dossier est posé en haut de la pile
- le dossier en bas de la pile est le premier dossier qui a été posé

## Exemple de pile



### Accessibilité

- 10 est la première valeur que l'on peut récupérer
- 7 est la seconde valeur que l'on peut récupérer
- 6 est la dernière valeur que l'on peut récupérer

# Représentation d'une file

Les files ou files d'attente utilisent l'ordre FIFO (premier entré, premier sorti)

## Rôle de la représentation

- la représentation permet de simuler le fonctionnement de la file
- elle ne dépend pas de la structure de données choisie

### Exemple d'application – Attente à un guichet

- à gauche se trouve la personne arrivée en premier
- à droite se trouve la personne arrivée en dernier

## Exemple de file

	6	20	3	7	10
--	---	----	---	---	----

#### Accessibilité

- 10 est la dernière valeur rentrée et la dernière que l'on peut récupérer
- 6 est la première valeur rentrée et la première que l'on peut récupérer

## Plan du CM 4

Présentation des piles et des files

#### Fonctions sur les piles et des files

Implémentation d'une pile

Implémentation d'une file

Exemples d'utilisation d'une pile



# Fonctions sur les piles et des files

#### Fonctions essentielles

- on se limite aux fonctions strictement nécessaires
- ces fonctions sont utilisées pour tous les programmes utilisant des piles ou des files

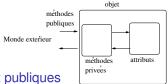
#### Fonctions d'interface

- les fonctions (au sens mathématique ou spécification) ne dépendent pas de la structure de données choisie.
- l'implémentation des fonctions n'a pas à être connue de l'utilisateur



# Analogie avec la programmation orientée objet

## Interface entre l'objet et le mode extérieur



## Méthodes privées et publiques

- les méthodes privées ne sont accessibles que par l'objet
- les méthodes pupliques sont accessibles dans le monde extérieur.
- les méthodes publiques permettent l'échange entre l'objet et le monde extérieur

### Analogie

- les piles et les files sont les objets
- les structures de données et les procédures liées à ces structures de données remplacent les attributs et les méthodes privées
- les fonctions des piles et des files forment l'interface entre l'objet et le monde extérieur

## Fonctions pour la pile – Interface

Comme notre langage algorihmique est typé, on supposera que toutes les données sont d'un seul type, ici des entiers.

## Signature des fonctions pour une pile d'entiers

- initPile(): pile
  - → la fonction retourne une pile vide.
- pileVide(p : pile) : booléen
  - → la fonction teste si la pile p est vide ou non.
- sommet(p : pile) : entier
  - → la fonction retourne l'élément placé au sommet de la pile p (elle retourne un message d'erreur si la pile est vide).
- empiler(p : pile, x : entier) : pile
  - → la fonction retourne la pile p avec l'élément x ajouté au sommet.
- dépiler(p : pile) : pile
  - → la fonction retourne la pile p (supposée non vide au départ) après avoir supprimé l'élément placé au sommet.





## Fonctions pour la file – Interface

Comme notre langage algorihmique est typé, on supposera que toutes les données sont d'un seul type, ici des entiers.

## Signature des fonctions pour une file d'entiers

- initFile(): file
  - → la fonction retourne une file vide.
- fileVide(f : file) : booléen
  - → la fonction teste si la file f est vide ou non.
- tête(f : file) : entier
  - → la fonction retourne l'élément placé en tête de la file f (elle retourne un message d'erreur si la file est vide).
- enfiler(f : file, x : entier) : file
  - $\rightarrow$  la fonction retourne la file f avec l'élément x ajouté en fin de file.
- défiler(f : file) : file
  - → la fonction retourne la file f (supposée non vide au départ) après avoir supprimé l'élément placé en tête.



### Plan du CM 4

Présentation des piles et des files

Fonctions sur les piles et des files

Implémentation d'une pile

Implémentation d'une file

Exemples d'utilisation d'une pile



#### Choix effectués

- La pile P a une capacité maximale maxPile qui est une constante
- P[0] contient n qui est le nombre d'éléments de la pile
- à cause de l'emplacement pour stocker n, la pile contient au plus maxPile-1 éléments.
- les éléments sont placés des positions 1 à n

#### initPile

```
initPile() : tableau d'entiers
  P[maxPile] : tableau d'entiers
  P[0] = 0
  retourner P
```

## pileVide

```
pileVide(P : tableau d'entiers) : booléen retourner P[0] = 0
```



#### sommet

```
sommet(P : tableau d'entiers) : entier
retourner P[P[0]]
```

- ici si la pile ne contient pas d'élément, on retourne la valeur 0, ce qui n'est pas correct
- pour gérer l'erreur, il faut d'abord utiliser la fonction pileVide avant d'appeler cette fonction.



### empiler

```
empiler(P : tableau d'entiers, x : entier) : tableau d'entiers
si P[0] < maxPile - 1
   P[0] = P[0] + 1
   P[P[0]] = x
retourner P</pre>
```

- si la pile est pleine, on ne fait rien
- en programmation, on peut aussi transmettre une exception

## dépiler

```
dépiler(P : tableau d'entiers) : tableau d'entiers P[0] = P[0] - 1
```

- on ne dépile que si la pile n'est pas vide
- il faut d'abord utiliser la fonction pileVide pour s'en assurer



### Complexité des fonctions

- toutes les procédures s'effectuent en temps constant
- en effet, le nombre d'instructions ne dépend pas du nombre d'éléments dans le tableau

#### Bilan

- c'est un bon choix de structure de données
- maxPile doit être bien choisi



#### Choix effectués

- le sommet de la pile est la valeur du premier nœud
- pour empiler, il faut donc ajouter un nœud au début de la liste chaînée
- pour dépiler, il faut supprimer le premier nœud
- pas de problème de pile pleine avec une liste chaînée

# Type pile

```
type pile = pointeur sur noeud
```

#### initPile

```
initPile() : pile
  retourner None
```

## pileVide

```
pileVide(P : pile) : booléen
  retourner P = None
```



#### sommet

```
sommet(P : pile) : entier
retourner P->valeur
```

- ici si la pile ne contient pas d'élément, nous aurons une erreur
- pour gérer l'erreur, il faut d'abord utiliser la fonction pileVide pour tester si la pile est vide
- si la pile est vide alors cette procédure n'est pas appelée



### empiler

```
empiler(P : pile, x : entier) : pile
  tmp : pointeur sur noeud
  tmp = Nouveau(noeud) ; tmp->valeur = x ; tmp->suivant = P
  retourner tmp
```

il s'agit d'un ajout en début de liste chaînée

### dépiler

```
dépiler(P : pile) : pile
  tmp : pointeur sur noeud
  tmp = P->suivant
  désallouer(P)
  retourner tmp
```

#### On ne peut pas retourner directement P->suivant si l'on veut faire la désallocation

- on ne dépile que si la pile n'est pas vide
- il faut d'abord tester si la pile est vide
- si la pile est vide alors cette procédure n'est pas appelée



## Complexité des fonctions

- toutes les procédures s'effectuent en temps constant
- en effet, le nombre d'instructions ne dépend pas du nombre d'éléments dans le tableau

#### Bilan

- c'est un bon choix de structure de données
- pas besoin de définir une capacité maximale



### Plan du CM 4

Présentation des piles et des files

Fonctions sur les piles et des files

Implémentation d'une pile

Implémentation d'une file

Exemples d'utilisation d'une pile



#### Choix effectués

- La file F a une capacité maximale maxFile qui est une constante.
- F[0] contient le nombre d'éléments de la file.
- F[1] contient l'élément en tête de la file.
- nous pouvons mettre au plus maxFile 1 éléments.

#### initFile

```
initFile() : tableau d'entiers
  F[maxFile] : tableau d'entiers
  F[0] = 0
  retourner F
```

### fileVide

```
FileVide(F : tableau d'entiers) : booléen
retourner F[0] = 0
```



#### tête

```
tete(F : tableau d'entiers) : entier
  retourner F[1]
```

- si la file ne contient pas d'élément, on retourne une valeur erronée
- pour gérer l'erreur, il faut d'abord utiliser la fonction fileVide pour tester que la file est vide
- si la file est vide alors cette procédure n'est pas appelée



#### enfiler

```
enfiler(F : tableau d'entiers, x : entier) : tableau d'entiers
si F[0] < maxFile - 1
    F[0] = F[0] + 1
    F[F[0]] = x
retourner F</pre>
```

- si la file est pleine, on ne fait rien
- en programmation, on peut aussi transmettre une exception

### défiler

```
défiler(F : tableau d'entiers) : tableau d'entiers pour i allant de 1 à F[0]-1 faire F[i] = F[i+1]F[0] = F[0] - 1
```

- on ne défile que si la file n'est pas vide
- la méthode consiste à supprimer le premier élément du tableau et à décaler tous les autres éléments d'un pas vers la gauche



### Complexité des fonctions

- on choisit comme coût pour défiler le nombre de décalages
- le coût est égal au nombre d'éléments de la file.
- toutes les autres fonctions se font en temps constant

#### Bilan

A cause du coût de la fonction défiler, la structure de tableau ne semble pas bien adaptée pour implémenter une file.



#### Choix effectués

- la tête de la file est la valeur du premier nœud
- pour enfiler, il faut ajouter un nœud à la fin de la liste chaînée
- pour défiler, il faut supprimer le premier nœud

# type file

```
type file = pointeur sur noeud
```

#### initFile

```
initFile() : file
  retourner None
```

### fileVide

```
fileVide(F : file) : booléen
  retourner F = None
```



### tête

```
tete(F : file) : entier
retourner F->valeur
```

- si la file ne contient pas d'élément, nous aurons une erreur
- pour gérer l'erreur, il faut d'abord utiliser la fonction fileVide pour tester si la file est vide
- si la file est vide alors cette procédure n'est pas appelée



#### enfiler

```
enfiler(F : File, x : entier) : file
  tmp1, tmp2 : pointeur sur noeud
  tmp1 = F
  tmp2 = Nouveau(noeud) ; tmp2->valeur = x ; tmp2->suivant = None
  si fileVide(F) alors retourner tmp2
  tant que tmp1->suivant <> None faire
     tmp1 = tmp1->suivant
  tmp1->suivant = tmp2
  retourner F
```

la méthode utilisée est l'insertion en fin dans une liste chaînée



#### défiler

```
défiler(F : file) : File
  tmp : pointeur sur noeud
  tmp = P->suivant
  désallouer(P)
  retourner tmp
```

- on ne défile que si la file n'est pas vide
- il faut d'abord tester si la file est vide
- si la file est vide alors cette procédure n'est pas appelée



### Complexité des fonctions

- on choisit comme coût pour enfiler le nombre de nœuds visités
- le coût est égal au nombre d'éléments de la file
- toutes les autres fonctions se font en temps constant

#### Bilan

Comme pour le tableau, cette structure de données ne semble pas bien adaptée pour implémenter une file.



## Implémentation d'une file avec d'autres structures

#### Autres structures de données

On montre que toutes les fonctions peuvent être implémentées en temps constant avec les deux structures de données suivantes.

### Liste avec deux pointeurs

On utilise une liste avec un pointeur au début et un pointeur à la fin.

#### Liste circulaire

On utilise une liste circulaire avec un pointeur sur le dernier nœud

Voir CM 3 et TD 4



### Plan du CM 4

Présentation des piles et des files

Fonctions sur les piles et des files

Implémentation d'une pile

Implémentation d'une file

Exemples d'utilisation d'une pile



# Exemple 1 – bon parenthésage

## Algorithme

On parcourt l'expression caractère par caractère.

- si on lit le caractère (, on empile un ).
- si on lit le caractère ), on dépile un ).
- si on lit un autre caractère on ne fait rien.

## Deux cas de mauvais parenthésage

- si on ne peut pas dépiler
  - plus de parenthèses fermantes que de parenthèses ouvrantes
- si à la fin la pile n'est pas vide
  - plus de parenthèses ouvrantes que de parenthèses fermantes



# Exemple 1 – bon parenthésage

## Exécution de l'algorithme sur un exemple



## Exécution de l'algorithme sur un exemple



# Exemple 1 – bon parenthésage

## Exécution de l'algorithme sur un exemple



### Exemple 1 – bon parenthésage

#### Exécution de l'algorithme sur un exemple

expression = 
$$((2+5)*(4-2))$$



#### Exécution de l'algorithme sur un exemple



#### Exécution de l'algorithme sur un exemple



### Exemple 1 – bon parenthésage

#### Exécution de l'algorithme sur un exemple

expression = 
$$((2+5)*(4-2))$$
)
erreur la pile est vide

L'algorithme se finit sur une erreur



## Exemple 1 – bon parenthésage

#### Procédure bienParenthese

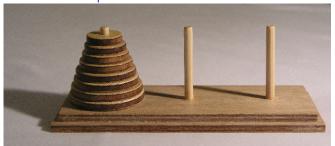
```
bienParenthese(C : chaîne de caractères) : booléen
P : pile ; P = initPile()
L : entier ; L = longueur(C)
i = 0
tant que i < L faire
si C[i] = '(' alors
P = empiler(P,'(')
si C[i] = ')' alors
si pileVide(P) alors retourner Faux
sinon P = dépiler(P)
i = i + 1
retourner pileVide(P)</pre>
```

#### Remarque

Nous pouvons nous passer d'une pile avec un seul type de parenthésage. En effet, nous pouvons remplacer la pile par un compteur.



Tour avec 8 disques











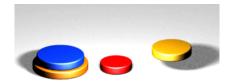












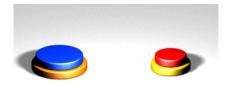








































































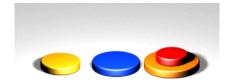
























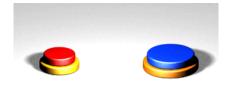








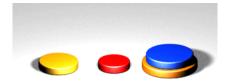




































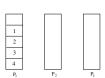


### Formalisation du problème

- trois piles  $P_1$ ,  $P_2$  et  $P_3$
- n disques de taille 1,...,n
- les trois piles sont empilées par ordre décroissant

#### Configuration du début

 $P_1$  contient les n disques.



### Configuration de la fin

 $P_3$  contient les n disques.





#### Déplacement autorisé

On fixe deux tours de Hanoï  $P_i$  et  $P_j$ ,  $i, j \in \{1, ..., n\}$ ,  $i \neq j$ .

Le déplacement d'un disque de  $P_i$  vers  $P_j$  est autorisé lorsque les deux conditions suivantes sont vérifiées :

- 1.  $P_i$  est non vide
- 2.  $P_j$  est vide ou  $sommet(P_i) < sommet(P_j)$

## Déplacement effectué

On déplace  $sommet(P_i)$  vers  $P_i$ .



### Codage d'un déplacement

On suppose ici que les tests pour savoir si le déplacement et possible est effectué avant l'appel de la procédure.

```
deplacementTours(P : tableau de piles, i, j : entier):tableau de piles
    d : entier
    d = sommet(P[i])
    P[i] = depiler(P[i])
    P[j] = empiler(P[j], d)
    retourner P
```



## Meilleure solution pour n = 4, $15 = 2^4 - 1$ déplacements.

```
P = deplacementTours(P, 1, 2)
étape
               P = deplacementTours(P, 1, 3)
étape 2
étape 3
               P = deplacementTours(P, 2, 3)
étape 4
               P = deplacementTours(P, 1, 2)
étape 5
               P = deplacementTours(P, 3, 1)
étape
               P = deplacementTours(P, 3, 2)
étape 7
              P = deplacementTours(P, 1, 2)
étape 8
              P = deplacementTours(P, 1, 3)
étape
               P = deplacementTours(P, 2, 3)
étape 10
               P = deplacementTours(P, 2, 1)
étape 11
               P = deplacementTours(P.3.1)
étape 12
              P = deplacementTours(P, 2, 3)
étape 13
               P = deplacementTours(P, 1, 2)
étape 14
               P = deplacementTours(P, 1, 3)
étape 15
               P = deplacementTours(P, 2, 3)
```

## Pour une tour de Hanoï contenant *n* disques

Le nombre de déplacements pour la meilleure solution vaut  $2^n - 1$  déplacements.

### Méthodes pour trouver la solution

Elles peuvent être récursives ou itératives.

