

# DIU EIL – UE 4 Pile et file

**Nicolas Pronost** 

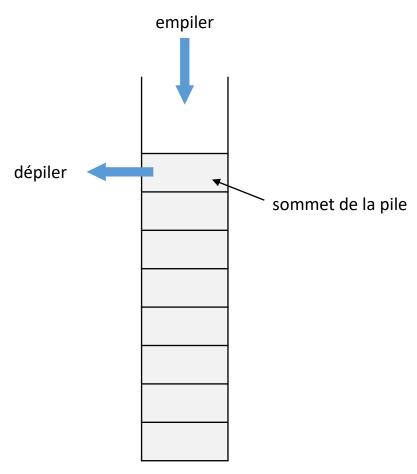


### Principe d'une pile

- Une pile est une structure de donnée où seul un élément est accessible à la fois : le sommet de la pile
- Les lectures et écritures utilisent le principe du dernier arrivé, premier utilisé
  - LIFO en anglais (Last In First Out)
- Les opérations possibles sont
  - création et destruction de la pile
  - empiler un élément dans la pile
  - dépiler le sommet de la pile
  - consulter le sommet de la pile
  - tester si la pile est vide

# Représentation d'une pile

 On représente le contenu d'une pile comme un tableau dont on ne pourrait manipuler que la dernière case

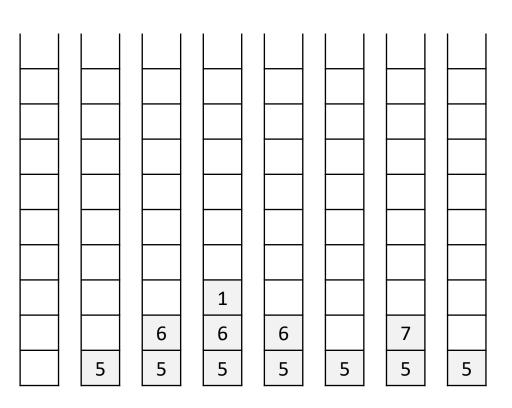


#### Fonctionnalités de Pile

```
• Constructeur Pile()
    • Postconditions : la pile est une pile vide
• Destructeur ~Pile()
    · Postconditions : libération de la mémoire utilisée, la pile est une pile
       vide
• Procédure empiler (e)
    · Postcondition : e est ajouté en sommet de la pile
• Procédure dépiler ()
    • Précondition : la pile n'est pas vide
    • Postcondition : le sommet de la pile est dépilé
• Procédure vider ()
    · Postcondition : la pile ne contient plus aucun élément
• Fonction estVide () : booléen
    • Résultat : retourne vrai si la pile est vide, faux sinon
• Fonction sommet () : tout type
    • Précondition : la pile n'est pas vide
    • Résultat : retourne le sommet de la pile
• Fonction traiter () : tout type
    • Précondition : la pile n'est pas vide
    • Postcondition : le sommet de la pile est dépilé
    • Résultat : retourne le sommet de la pile
```

# Exemple d'utilisation

```
Variables locales :
   p : Pile, s : entier, v : booléen
Début
   v ← p.estVide()
   p.empiler(5)
   p.empiler(6)
   p.empiler(1)
   p.dépiler()
   s \leftarrow p.sommet()
   p.dépiler()
   p.empiler(7)
   s \leftarrow p.sommet()
   p.dépiler()
   v \leftarrow p.estVide()
Fin
```



# Implémentation d'une pile

- Par une liste chaînée : sommet de pile = tête de liste
  - empiler = ajouter en tête
  - dépiler = supprimer la tête
  - $\triangleright$  coût constant O(1)
- Par un tableau dynamique (liste Python) : sommet de pile = dernière case
  - empiler = ajouter en dernière position
  - dépiler = supprimer l'élément en dernière position
  - $\triangleright$  coût amorti constant O(1)

• On souhaite évaluer les expressions du type :

```
identificateur = expression arithmétique
```

- Exemple: variable = ((objet 1) + x \* tmp / 8) / 25 12
- Rappel sur les priorités des opérateurs arithmétiques
  - \* et / sont plus prioritaires que + et –
  - = est le moins prioritaire
- Une solution consiste à d'abord transformer cette expression en une représentation postfixée qui est facile à évaluer
  - Notation infixé : a + 1
  - Notation préfixée : + a 1
  - Notation postfixée : a 1 +

L'expression de l'exemple
 variable = ((objet – 1) + x \* tmp / 8) / 25 – 12

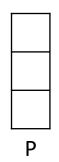
Doit donc devenir
 variable ((((objet 1 -) ((x tmp \*) 8 /) +) 25 /) 12 -) =

Mais les parenthèses deviennent inutiles (pas d'ambigüité)
 variable objet 1 – x tmp \* 8 / + 25 / 12 - =

- Méthode : soit P une pile et T un tableau, on lit les éléments de l'expression de gauche à droite
  - Si l'élément courant est
    - un identificateur (ex. variable, objet, x, tmp) : on le recopie dans T
    - un nombre (ex. 1, 8, 25, 12) : on le recopie dans T
    - un opérateur mathématique (ex. +, -, \*, /) alors :
      - on dépile de P les opérateurs de priorité supérieure ou égale
      - on les recopie dans T
      - on empile dans P l'opérateur courant
    - une parenthèse fermante ) alors :
      - on dépile de P les éléments jusqu'à une parenthèse ouvrante (
      - on recopie ces éléments dans T (parenthèse ouvrante exclue)
    - l'opérateur d'affectation = ou une parenthèse ouvrante (, on l'empile dans P
  - Si on est à la fin de l'expression, on dépile tous les éléments de P et on les recopie dans T

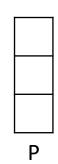
- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale



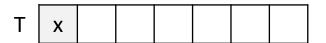


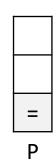
- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale



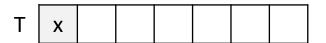


- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4: a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale



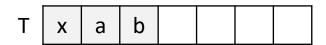


- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





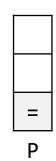
- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





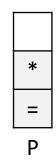
- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





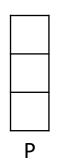
- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





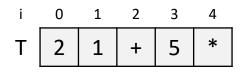
- T contient alors la représentation postfixe de l'expression infixe
- Démonstration avec l'expression : x = (a + b) \* 5
  - Etape 1 : x
  - Etape 2 : =
  - Etape 3:(
  - Etape 4:a
  - Etape 5:+
  - Etape 6 : b
  - Etape 7:)
  - Etape 8:\*
  - Etape 9:5
  - Etape finale





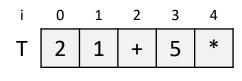
- Méthode d'évaluation d'une expression postfixe :
  - on itère sur les éléments de T (itération i) en utilisant une pile P
    - si T[i] est un nombre alors on l'empile dans P
    - si T[i] est un opérateur alors on évalue l'opération entre les deux premiers éléments de la pile (que l'on dépile), et on empile le résultat
  - à la fin de l'itération le résultat est au sommet de la pile

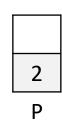
- Sur l'exemple (2 + 1) \* 5
  - i = 0
  - i = 1
  - i = 2
  - i = 3
  - i = 4
  - résultat



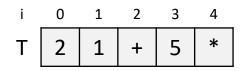


- Sur l'exemple (2 + 1) \* 5
  - i = 0
  - i = 1
  - i = 2
  - i = 3
  - i = 4
  - résultat



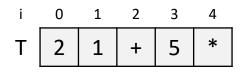


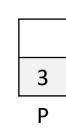
- Sur l'exemple (2 + 1) \* 5
  - i = 0
  - i = 1
  - i = 2
  - i = 3
  - i = 4
  - résultat



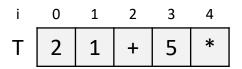
1 2 P

- Sur l'exemple (2 + 1) \* 5
  - i = 0
  - i = 1
  - i = 2
  - i = 3
  - i = 4
  - résultat



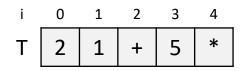


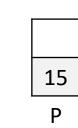
- Sur l'exemple (2 + 1) \* 5
  - i = 0
  - i = 1
  - i = 2
  - i = 3
  - i = 4
  - résultat



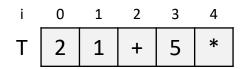
5 3 P

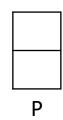
- Sur l'exemple (2 + 1) \* 5
  - i = 0
  - i = 1
  - i = 2
  - i = 3
  - i = 4
  - résultat





- Sur l'exemple (2 + 1) \* 5
  - i = 0
  - i = 1
  - i = 2
  - i = 3
  - i = 4
  - résultat = 15



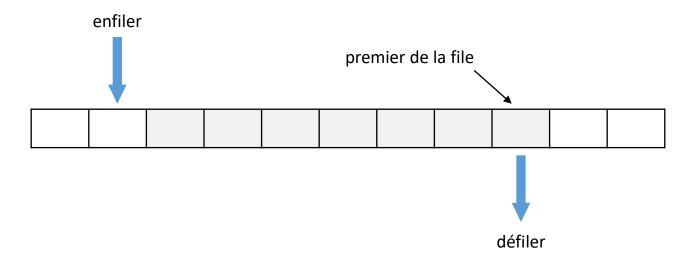


### Principe d'une file

- Une file est une structure de donnée où seul un élément est accessible à la fois : le premier de la file
- Les lectures et écritures utilisent le principe du premier arrivé, premier utilisé
  - FIFO en anglais (First In First Out)
- Les opérations possibles sont
  - création et destruction de la file
  - enfiler un élément dans la file
  - défiler le premier de la file
  - consulter le premier de la file
  - tester si la file est vide

### Représentation d'une file

 On représente le contenu d'une file comme une liste dont on ne pourrait insérer qu'à un bout et supprimer que à l'autre



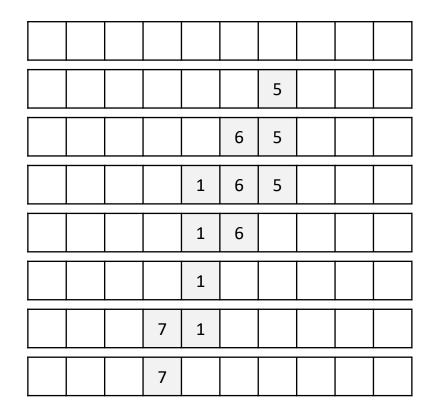
#### Module File

```
    Constructeur File()

    • Postconditions : la file est une file vide
• Destructeur ~File()
    · Postconditions : libération de la mémoire utilisée, la file est une file
       vide
• Procédure enfiler (e)
    • Postcondition : e est ajouté à la file
• Procédure défiler ()
    • Précondition : la file n'est pas vide
    · Postcondition : le premier de la file est supprimé
• Procédure vider ()
    · Postcondition : la file ne contient plus aucun élément
• Fonction estVide () : booléen
    • Résultat : retourne vrai si la file est vide, faux sinon
• Fonction premierDeLaFile () : tout type
    • Précondition : la file n'est pas vide
    • Résultat : retourne le premier de la file
 Fonction traiter() : tout type
    • Précondition : la file n'est pas vide
    • Postcondition : le premier de la file est supprimé
    • Résultat : retourne le premier de la file
```

# Exemple d'utilisation

```
Variables locales :
   f : File, s : entier, v : booléen
Début
   v ← f.estVide()
   f.enfiler(5)
   f.enfiler(6)
   f.enfiler(1)
   f.défiler()
   s ← f.premierDeLaFile()
   f.défiler()
   f.enfiler(7)
   s ← f.premierDeLaFile()
   f.défiler()
   v ← f.estVide()
Fin
```



# Implémentation d'une file

- Par une liste chaînée : premier de la file = tête (ou queue) de liste
  - enfiler = ajouter en queue (ou tête)
  - défiler = supprimer la tête (ou queue)
  - $\succ$  coût dépend de l'implémentation de la liste (simplement chaînée ou doublement chaînée, constant O(1) ou linéaire O(n))
- Par un tableau dynamique : premier de la file = première case du tableau (ou dernière)
  - enfiler = ajouter en dernière position (ou première)
  - défiler = supprimer l'élément en première position (ou dernière)
  - $\triangleright$  coût amorti de l'un constant O(1) et l'autre linéaire O(n)

#### Exemples

- Beaucoup de systèmes informatiques reposent sur le principe de pile implémenté dans des buffers
  - mémorisation de transactions
  - serveur d'impression (buffer de requêtes)
  - moteur multitâche pour l'allocation du temps processeur
  - gestion des évènements (ex. frappe clavier)
- Là où il y a un ensemble de données en attente de traitement, il y a souvent une file