Structure de Données Pile, File

Marie Pelleau marie.pelleau@unice.fr

Semestre 3

Plan

- Pile
- File
- Oeque
- Queue de priorité

- Une pile (en anglais stack) est une structure de données fondée sur le principe "dernier arrivé, premier sorti" (ou LIFO pour Last In, First Out)
- Les derniers éléments ajoutés à la pile seront les premiers à être récupérés

Exemple

- Pile d'assiettes : on ajoute des assiettes sur la pile, et on les récupère dans l'ordre inverse, en commençant par la dernière ajoutée
- Pile de crêpes

Opérations

- Sommet(P) : renvoie le dernier élément ajouté et non encore retiré : le sommet (top)
- Empiler(P, elt): comme insérer, place l'élément au sommet de la pile P (push)
- Désempiler(P) : comme supprimer, retire de la pile le sommet (pop)
- estVide(P): renvoie vrai si la pile est vide et faux sinon (empty)

- On considérera qu'à l'instar d'un tableau, une pile passée en paramètre est systématiquement passée en entrée/sortie
- Une pile passée en paramètre sera globalement modifiée si elle est localement modifiée
- Désempiler(P) : modifie effectivement la pile P

Une des structures de données les plus fondamentales en informatique : très simple et puissante

Exemple

La plupart des microprocesseurs gèrent nativement une pile. X86 :

- Le registre ESP sert à indiquer l'adresse du sommet d'une pile dans la RAM
- Les opcodes "PUSH" et "POP" permettent respectivement d'empiler et de désempiler des données
- Les opcodes "CALL" et "RET" utilisent la pile pour appeler une fonction et la quitter par la suite en retournant à l'instruction suivant immédiatement l'appel
- En cas d'interruption, les registres EFLAGS, CS et EIP sont automatiquement empilés

Une des structures de données les plus fondamentales en informatique : très simple et puissante

Exemple

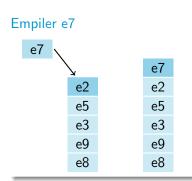
Langages de programmation compilés, pour chaque fonction la pile contient

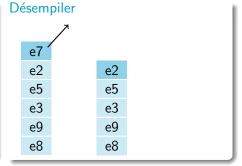
- Les paramètres d'appel des procédures ou fonctions
- Les variables locales
- Le point de retour

Utilisation

- La fonction "Annuler la frappe" (en anglais *Undo*) mémorise les modifications apportées au texte dans une pile
- Parseur d'expressions XML, des pages web
- Un algorithme de recherche en profondeur dans un graphe utilise une pile pour mémoriser les nœuds visités
- Les algorithmes récursifs utilisent implicitement une pile d'appels

Représentation





Vérification expression XML

```
livre>
     <chapitre>
           <section>
           <\section>
           <section> <
                                                     Balise de début
                 <sous-section>
                 <\sous-section> <
                 <sous-section> <
                                                     Balise de fin
                 <\sous-section> <
           <\section> \leftarrow
           <section>
                 <sous-section>
                 <\sous-section>
                 <sous-section>
                 <\sous-section>
                                                     Doit être bien équilibré!
           <\section>
     <\chapitre>
<\livre>
```

Vérification expression XML

```
On rencontre une balise
si (balise de début) {
  on l'empile
si (balise de fin) {
  si (sommet correspond à la balise de début) {
    on désempile
    sinon {
    erreur
```

Vérification expression XML

```
livre>
     <chapitre>
           <section>
           <\section>
           <section>
                <sous-section>
                <\sous-section>
                <sous-section>
                <\sous-section>
           <\section>
           <section>
                <sous-section>
                <\sous-section>
                <sous-section>
                <\sous-section>
           <\section>
     <\cchapitre>
<\livre>
```

chapitre

livre

Vérification expression XML

```
livre>
     <chapitre>
          <section>
          <\section>
          <section>
                <sous-section>
                <sous-section>
                <\sous-section>
           <\section> PROBLÈME ICI
          <section>
                <sous-section>
                <\sous-section>
                <sous-section>
                <\sous-section>
          <\section>
     <\chapitre>
<\livre>
```

chapitre

livre

Vérification expression XML

```
booléen textOk(textXML) {
 P <- CréerPile()
 pour (chaque balise b) {
    si (b est une balise de début) {
      Empiler(P, b)
    } sinon {
      b' <- Sommet(P)
      si (b' n'est pas la balise de début de b) {
        erreur ("b_et_b'_incompatibles")
        retourner faux
      } sinon {
       Désempiler (P)
  si (estVide(P)) {
    retourner vrai
  } sinon {
    retourner faux
```

Implémentation

- À l'aide de tableaux (stack overflow)
- À l'aide de listes chaînées

Implémentation par un tableau

Une structure composée

- un tableau (T)
- taille courante (s)

Opérations

- Créer(P, n): créer P.T de taille n; P.s <-0
- Sommet(P): retourner P.T[P.s]
- Empiler(P, elt): P.s < -P.s + 1; P.T[P.s] < -elt
- Désempiler(P) : P.s < P.s -1
- estVide(P): retourner P.s = 0

Attention

- Désempiler(P) : P.s ne doit pas devenir négatif
- Empiler(P, elt): stack overflow = dépassement de la taille de T

Plan

- 1 Pile
- File
- Oeque
- Queue de priorité

- Une file (en anglais queue) est une structure de données basée sur le principe "premier arrivé, premier sorti", en anglais FIFO (First In, First Out),
- Les premiers éléments ajoutés à la file seront les premiers à être récupérés
- Le fonctionnement ressemble à une file d'attente : les premières personnes à arriver sont les premières personnes à sortir de la file

Exemple

• Une file d'attente : les premières personnes à arriver sont les premières personnes à sortir de la file

Opérations

- Début(F) : renvoie le premier élément ajouté et non encore retiré : le début ou le premier (front)
- Enfiler (F, elt) : comme insérer, place l'élément à la fin de la file F (enqueue)
- Dé filer (F) : comme supprimer, retire de la file le premier (dequeue)
- estVide(F): renvoie vrai si la file est vide et faux sinon (empty)

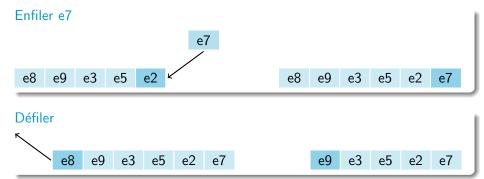
- On considérera qu'à l'instar d'un tableau ou d'une pile, une file passée en paramètre est systématiquement passée en entrée/sortie
- Une file passée en paramètre sera globalement modifiée si elle est localement modifiée
- Dé filer (F) : modifie effectivement la file F

Application principale : les **buffers** (mémoire tampon = espace de mémorisation temporaire)

Utilisation

- Les serveurs d'impression, qui doivent traiter les requêtes dans l'ordre dans lequel elles arrivent, et les insèrent dans une file d'attente
- Certains moteurs multitâches, dans un système d'exploitation, qui doivent accorder du temps-machine à chaque tâche, sans en privilégier aucune
- Un algorithme de parcours en largeur d'un graphe utilise une file pour mémoriser les nœuds visités

Représentation



Implémentation

- À l'aide de tableaux ?
- À l'aide de listes chaînées

Implémentation par un tableau

Opérations

- Enfiler (F, elt) : on met après le dernier
- Dé filer (F) : on retire le premier, le tableau se décale vers la droite

Exemple

	2	3			
Enfiler 4	2	3	4		
Défiler		3	4		
Enfiler 1		3	4	1	
Défiler			4	1	

- On doit gérer un début et une fin de tableau
- Que faire lorsqu'on atteint le borne droite ? ⇒ On devient circulaire

Implémentation

- Le concept de mémoire tampon circulaire (i.e. tableau dont les extrémités coïncident logiquement)
- Une file est implémentée par une mémoire tampon circulaire
- Physiquement on garde la structure de tableau, mais on considère que l'indice suivant le dernier (i.e. n) est 1 (celui du début) et que l'indice précédant le premier (i.e. 1) est la fin (i.e. n)
- On utilisera un indice de début (d) et un indice de fin (f)

Une structure composée

- un tableau (T)
- début (d) et fin (f) du tableau

Implémentation

- Au début d = f = 1
- Quand on ajoute un élément on le met a la place de f et on incrémente f
- Quand on supprime un élément on incrémente d incrémenter(x) {

```
incrémenter(x) {
    si (x = n) {
        retourner 1
    }
    sinon {
        retourner x + 1
    }
}
```

On laissera aussi une case vide

Implémentation par un tableau

Opérations

- Début(F): retourner F.T[F.d]
- Enfiler (F, elt): F.T[F.f] <- elt; F.f <- incrémenter(F.f)
- Dé filer (F) : F.d < incrémenter(F.d)</p>
- estVide(F): retourner F.d = F.f
- estPlein (F): retourner F.d = incrémenter(F.f)

Attention

- Dé filer (F) : la file ne doit pas être vide
- Enfiler (F, elt): la file ne doit pas être pleine

Plan

- 1 Pile
- 2 File
- Oeque
- Queue de priorité

- Une double-ended queue (abrégé deque et prononcé "deck") est une structure de données qui implémente une file pour laquelle les éléments peuvent être ajoutés au début et en fin
- Elle est souvent appelée head-tail linked list

Opérations

- front (D): retourne le premier
- push_front(D, elt): ajoute au début
- pop_front(D): supprime le premier
- back(D): retourne le dernier
- push_back(D,elt) : ajoute en fin
- pop_back(): supprime le dernier
- estVide(D): retourne vrai si la deque est vide et faux sinon (empty)

- On considérera qu'à l'instar d'un tableau, d'une pile, ou d'une file, une deque passée en paramètre est systématiquement passée en entrée/sortie
- Une deque passée en paramètre sera globalement modifiée si elle est localement modifiée
- pop_front(D): modifie effectivement la deque D

Implémentation

- À l'aide de tableaux
- À l'aide de listes chaînées

Plan

- 1 Pile
- File
- Opening
- Queue de priorité

Queue de priorité

- En informatique, une queue de priorité est un type abstrait élémentaire qui manipule des éléments, chacun ayant une clé, sur laquelle on peut effectuer trois opérations :
 - insérer un élément
 - lire puis supprimer l'élément ayant la plus grande clé
 - tester si la queue de priorité est vide ou pas.
- On ajoute parfois à cette liste l'opération
 - augmenter la clé d'un élément

Queue de priorité

- Une des structures de données les plus étudiées
- A donné naissance à des tas de structures de données très complexes (vraiment très complexes)
- Souvent on impose que la queue soit monotone
 - La valeur du maximum ne fait que décroitre
 - La valeur du minimum ne fait que croitre

Queue de priorité

Implémentation

Une des implémentations les plus souples est d'utiliser un tas binaire

- Augmenter ou diminuer la clé est possible
- On peut ajouter des éléments
- On peut demander le maximum (ou le minimum)
- Toutes les opérations sont en O(log(n))