Chapitre 6 : Structures de données

Guy Francoeur

basé sur les travaux d' Alexandre Blondin Massé, professeur

> Département d'informatique Université du Québec à Montréal

6 janvier 2019 Construction et maintenance de logiciels INF3135

Table des matières

- 1. Allocation dynamique
- 2. valgrind pour linux
- 3. Structures de données

Piles

Files

Tableaux dynamiques

Arbres binaires de recherche

Graphes

Table des matières

- 1. Allocation dynamique
- 2. valgrind pour linux
- 3. Structures de données

Allocation dynamique

- Lors de la déclaration d'un tableau, on doit fixer la taille;
- ► Ce n'est pas toujours **acceptable**, surtout lorsque la taille du tableau est très **variable**;
- La solution consiste à allouer l'espace mémoire à un pointeur selon les besoins.
- ► La fonction

```
void *malloc(size_t taille);
```

réserve de l'espace mémoire de taille donnée et retourne un pointeur vers le bloc de mémoire en question;

- ▶ Disponible dans la bibliothèque stdlib.h;
- ➤ Souvent (pour ne pas dire toujours), malloc est utilisée en conjonction avec l'opérateur sizeof.

Exemple

```
//ex20.c
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
int main(void) {
  char s[] = "bonjour";
  printf("sizeof(s)) = \%lu \n", sizeof(s));
  char *t = (char *) malloc(size of (s));
  t[0] = '\0';
  printf("avant : \%s \ n", t);
  strcpy(t, s);
  printf("apres : %s\n", t);
  return 0;
Affiche:
avant:
après: bonjour
```

Autres fonctions de gestion de mémoire (1/2)

▶ La fonction

```
void *calloc(size_t nb, size_t taille);
```

alloue un **bloc de mémoire** de taille nb \times taille en initialisant tous les bits à $\mathbf{0}$:

- ➤ Si une **erreur** survient pendant une allocation de mémoire, la valeur NULL est retournée.
- ► La fonction

```
void free(void *p);
```

permet de libérer l'espace mémoire alloué pointé par p;

Autres fonctions de gestion de mémoire (2/2)

▶ La fonction

```
void *realloc(void *p, size_t taille);
```

permet de **redimensionner** l'espace mémoire pointé par p selon la nouvelle **taille donnée**.

- ▶ Parfois, les données doivent être transférées vers une nouvelle zone de mémoire s'il n'y a pas d'espace suffisant;
- ➤ Si la nouvelle taille est plus **grande** que l'ancienne, les octets supplémentaires sont **indéterminés**;
- Si la nouvelle taille est plus **petite**, les octets inclus sont **préservés**;
- La valeur NULL est retournée en cas d'erreur.

Fuite de mémoire

- ► Memory leak en anglais;
- ➤ Toute instruction malloc devrait être couplée avec une instruction free;
- ➤ Supposons qu'on utilise une **pile** dans une fonction et que cette pile est construite avec une fonction creerPile;
- ▶ Alors il ne faut pas oublier, à la fin de la fonction d'appeler la fonction de destruction correspondante, disons detruirePile;
- La situation est analogue à l'ouverture et à la fermeture de fichiers.

Table des matières

- 1. Allocation dynamique
- 2. valgrind pour linux
- 3. Structures de données

valgrind

- Est une application Linux qui permet de détecter des fuites de mémoire.
- ➤ Il est possible de savoir ce qui n'est pas libéré à la fin de l'exécution.
- ▶ Un exemple de son usage :

```
#!/bin/bash
#valgrind.sh
#pour avoir de l'aide sur valgrind :
valgrind --help
#pour lancer valgrind :
valgrind ./tp1
#ou
valgrind --tool=memcheck --leak-check=yes --show-reachable=
    yes --num-callers=20 --track-fds=yes ./tp1
```

Table des matières

- 1. Allocation dynamique
- 2. valgrind pour linux
- 3. Structures de données
 Piles
 Files
 Tableaux dynamiques
 Arbres binaires de recherche
 Graphes

Définition et utilité

- ▶ Une structure de données est une représentation logique d'un ensemble de données qui permet de simplifier le traitement de celles-ci;
- ➤ Souvent, la représentation a pour objectif d'améliorer l'efficacité des traitements (recherche, consultation, modification, etc.)
- ▶ Dans plusieurs cas, il s'agit de collections de données, mais représentées différemment selon les opérations qui sont les plus fréquentes.

Type abstrait/implémentation (1/4)

- ▶ Definition : Les données n'étant pas accessibles directement, mais par l'intermédiaire d'un pointeur passé à des fonctions, la seule information accessible à l'utilisateur est l'adresse du bloc de mémoire qui contient les données.
- ► Exemples de types abstraits :
 - ► Pile;
 - ► File;
 - Liste;
 - ► Ensemble;
 - Table associative;
 - ► Arbre;

Hiver 2019 13 / 29

Type abstrait/implémentation (2/4)

- Un type abstrait peut être implémenté de différentes façons;
- ► Exemples d'implémentation :
 - ► Tableau statique;
 - ► Tableau dynamique (redimensionnable);
 - Liste simplement chaînée;
 - Liste doublement chaînée;
 - ► Structure arborescente;
 - ► Tableau multidimensionnel;
 - Liste d'adjacence (pour les graphes), etc.

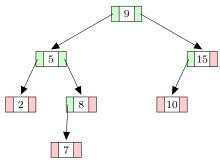
G. Francoeur (UQAM)

Type abstrait/implémentation (3/4)

- ▶ Il est nécessaire de définir des fonctions pour interagir avec le type abstrait de donnée;
- ► Par exemple, un **ensemble** :
 - creerEnsemble() (créer un ensemble vide);
 - ▶ ajouterElement(E,e) (ajouter l'élément e dans l'ensemble E, s'il existe déjà, l'ensemble ne change pas);
 - ▶ supprimerElement(E,e) (retirer l'élément e de l'ensemble E, s'il n'y est pas, l'ensemble ne change pas);
 - ightharpoonup union(E,F) (faire la réunion de E et F, sans doublon);
 - etc.

Type abstrait/implémentation (4/4)

- ▶ Une implémentation est généralement décrite selon comment elle sera représentée en mémoire;
- ▶ Par exemple, un ensemble peut être implémenté à l'aide d'un arbre binaire de recherche;
- Souvent, on représente l'implémentation à l'aide d'un dessin.



Piles (stacks)

- ▶ Une pile fournit généralement les **opérateurs** suivants :
 - creerPile (créer une pile vide);
 - estPileVide (vérifier si une pile est vide ou pas);
 - empiler (ajouter un élément sur la pile);
 - depiler (supprimer l'élément au sommet de la pile);
 - ▶ sommet (consulter l'élément au sommet de la pile);
 - detruire (détruire une pile).
- ► Une implémentation courante est d'utiliser une liste simplement chaînée avec un pointeur en tête de liste seulement;

Structures en C

```
//stack.h
#ifndef STACK H
#define STACK_H
  // Types
  struct StackNode {
    char content:
                            // Contenu du noeud
    struct StackNode *next; // Noeud suivant
  };
  typedef struct {
    struct StackNode *first; // Pointeur vers le premier noeud
                             // Nombre d' lments dans la pile
    int size;
  } Stack:
  // Prototypes
  Stack stackCreate();
  bool stackIsEmpty(const Stack *s);
  void stackPush(Stack *s, char content);
  char stackPop(Stack *s);
  void stackDelete(Stack *s);
#endif
```

Voir fichier stack.c

Files

- Une file fournit généralement les opérateurs suivants :
 - creerFile (créer une file vide);
 - estFileVide (vérifier si une file est vide ou pas);
 - enfiler (ajouter un élément en fin de file);
 - defiler (supprimer l'élément en début de file);
 - premier (consulter le premier élément de la file);
 - detruireFile (détruire la file);
- ▶ Une file peut être implémentée à l'aide d'une liste simplement chaînée, d'un pointeur vers la tête de la liste, ainsi que d'un pointeur en fin de liste.
- L'implémentation d'une file est laissée en exercice.

G. Francoeur (UQAM)

Structures en C

```
//queue.h
#ifndef QUEUE H
#define QUEUE_H
  // Types
  struct QueueNode {
      char content; // Contenu du noeud
      struct QueueNode *prev; // Noeud precedent
      struct QueueNode *next; // Noeud suivant
  };
  typedef struct {
      struct QueueNode *first; // Pointeur vers le premier noeud
      struct QueueNode *last; // Pointeur vers le dernier noeud
  } Queue:
  // Prototypes
  Queue queueCreate();
  bool queueIsEmpty(const Queue *s);
  void queuePush(Queue *s, char content);
  char queuePop(Queue *s);
  void queueDelete(Queue *s);
#endif
```

Tableaux dynamiques

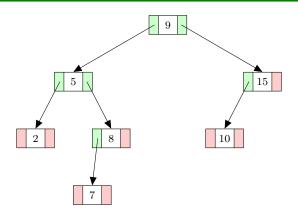
- ▶ Appelés **vecteurs** en C++;
- Essentiellement, ils offrent les **mêmes opérations** que les tableaux, mais il est possible de les **redimensionner** s'il n'y a plus assez d'espace;
- Les opérations suivantes sont généralement offertes :
 - ▶ Insertion en fin de tableau;
 - **Suppression** d'un élément en position i;
 - ▶ **Recherche** d'un élément;
 - ightharpoonup Accès à l'élément en position i.
- ► Avantages/inconvénients si on choisit une **liste dynamique** ou un **tableau dynamique**?

Structures en C

```
//array.h
#ifndef ARRAY_H
#define ARRAY H
  // Types
  typedef struct {
      int *values; // Les valeurs dans le tableau
      int currentSize; // Le nombre d'Iments dans le tableau
      int capacity; // Capacite du tableau
  } Array;
  // Prototypes
  Array arrayCreate();
  void arrayInsert(Array *a, int element);
  void arrayRemove(Array *a, int i);
  bool arrayHasElement(const Array *a, int element);
  int arrayGet(const Array *a, int i);
  void arrayDelete(Array *a);
#endif
```

Voir fichier array.c

Définition



Invariant: Pour toute paire de noeuds x et y,

- ▶ si y est à **gauche** de x, alors x.element >= y.element;
- ▶ si y est à **droite** de x, alors x.element <= y.element.

Implémentation

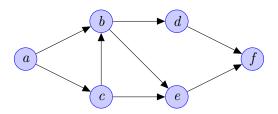
- ▶ Permettent d'implémenter différents types abstraits : ensembles, table associative (map), liste triée, etc.
- ► Le cas le **moins favorable** est obtenu lorsque l'arbre est en fait une **liste chaînée** (arbre dégénéré);
- ► Il existe des techniques permettant d'avoir des arbres **équilibrés** (AVL, rouge-noir, arbre 2-3-4, etc.);
- ► Combien coûtent les opérations suivantes au **pire cas** ?

	Non équilibré	Équilibré
Insertion		
Suppression		
Recherche		

Exemple: table associative (TreeMap)

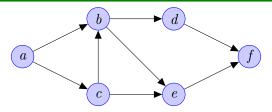
```
//treemap.h
 #ifndef TREEMAP_H
 #define TREEMAP H
   // Types
   struct TreeNode {
       char *key;
                            // Cle du noeud
       char *value;
                    // Valeur associee
       struct TreeNode *left; // Fils gauche
       struct TreeNode *right; // Fils droit
   };
   typedef struct {
       struct TreeNode *root; // Pointeur vers la racine
   } TreeMap;
   // Prototypes
   TreeMap treemapCreate();
   char *tmGet(const TreeMap *t, char *key);
   void tmSet(TreeMap *t, char *key, char *value);
   void tmInsertNode(struct TreeNode **node, char *key, char *
       value);
   bool tmHasKey(const TreeMap *t, char *key);
   struct TreeNode *tmGetNode(const TreeMap *t, char *key);
   void tmPrint(const TreeMap *t);
G. Fryncidentm.PrintRecursive(const structiveTreeNode *node);
```

Graphes



- ▶ Un **graphe** est un couple G = (V, E) où V est un ensemble de **sommets** et E est un ensemble d'arêtes (ou d'arcs);
- ► Nombreuses variantes : graphe orientés, graphes non orientés, multigraphes, etc.
- ► Permettent de modéliser de nombreux problèmes : réseaux, automates, relations, etc.
- ► On distingue deux types d'implémentation des graphes.

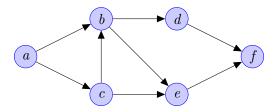
Graphes denses



➤ Si le graphe est dense, c'est-à-dire que chaque sommet est connecté à presque tous les autres sommets, alors on utilise en général une matrice d'adjacence :

$$\begin{array}{c} a & b & c & d & e & f \\ a \\ b \\ c \\ d \\ e \\ f \end{array} \left(\begin{array}{cccccc} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

Graphes épars



► Autrement, on utilise une liste d'adjacence ou matrice creuse :

Sommet	Successeur(s)
a	b, c
b	d, e
c	b, e
d	f
e	f
f	

Suite...

- Vous en saurez plus sur les structures de données dans le cours INF3105 Structures de données et algorithmes :
 - ► Arbres binaires de recherche,
 - Arbres équilibrés,
 - ightharpoonup Monceaux (heaps),
 - ► Graphes, etc.
- ▶ D'autres structures plus avancées :
 - ► Ensembles disjoints,
 - Listes à saut (skip lists),
 - ► Tas binomiaux, de Fibonacci, etc.

G. Francoeur (UQAM)