

STRUCTURES DYNAMIQUES PROGRAMMATION MODULAIRE

2012-12-03

© Emmanuel Chieze
Département d'informatique, UQAM
INF3135

Plan

2

- Structures dynamiques
- Modules en C
- Modularité des programmes

Listes

3

- Liste
 - ▣ suite d'éléments de même type
 - ▣ structure fondamentalement dynamique
 - => éléments pas nécessairement stockés de façon contiguë
- On accède aux éléments d'une liste par sa tête
- On ajoute de nouveaux éléments au début de la liste

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Listes

4

- Liste = structure autoréférentielle
- Liste = [Tete|Queue] où
 - ▣ Tete = élément
 - ▣ Queue = Liste (éventuellement vide)

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Listes d'un type donné

5

- Implémentation en C : exemple de listes d'entiers
- cf. [exemple6.2.c](#)
- Que faudrait-il changer pour implémenter :
 - ▣ une liste de chaînes de caractères
 - ▣ une liste de vecteurs de 10 entiers
 - ▣ une liste de structures ...
- cf. [exemple6.3.c](#) : listes de chaînes de caractères

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Listes génériques

6

- Généralisation à des listes de n'importe quel type
 - ▣ utiliser le seul type générique en C : void *
 - ▣ nécessite des casts explicites
 - ▣ cf. [exemple6.4.c](#)

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Autre utilisation de void *

7

- Pointeurs vers des fonctions
 - pour des fonctions ayant des arguments de type variable
 - Aucune perte d'information lors de conversions de/vers void *
 - Utiliser des cast explicites
 - Voir [exemple5.11.c](#)

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Plan

8

- Structures dynamiques
- Modules en C
- Modularité des programmes

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Module de listes

9

- Étape logique suivante : définir un module de gestion de listes
- Peut être appelé depuis n'importe quel programme, par inclusion de l'en-tête
 - ▣ [exemple6.listes.h](#): en-tête du module
 - incluse dans le module lui-même
 - garantit que les déclarations sont les mêmes dans le module et dans les programmes appelants
 - ▣ [exemple6.listes.c](#) : code du module
 - ▣ [exemple6.5.c](#) : programme faisant appel au module

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Module de listes

10

- Le module et le programme appelant peuvent être compilés :
 - ▣ ensemble
 - gcc -o exemple6.5 exemple6.listes.c exemple6.5.c
 - ▣ ou séparément (par génération des fichiers objets : suffixe .o)
 - gcc -c exemple6.listes.c
 - gcc -c exemple6.5.c
 - gcc -o exemple6.5 exemple6.listes.o exemple6.5.o (édition des liens)
 - gcc -o exemple6.5 exemple6.listes.o exemple6.5.c (pas recommandé)

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Module de listes

11

- Approche modulaire
 - ▣ Permet de ne recompiler que les modules modifiés
- NB : les extensions ne sont pas pertinentes pour UNIX. Elles le sont pour gcc :
 - ▣ .c : code source en C
 - ▣ .C, .cc : code source en C++
 - ▣ .i : code source en C, prétraité
 - ▣ .s : code source en assembleur
 - ▣ .o : fichier objet
 - ▣ .a : fichier archive ...

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Make

12

- Utilitaire permettant d'automatiser la compilation
- make effectue la compilation minimale nécessaire
- Utilise par défaut un fichier makefile (ou Makefile sinon) spécifiant
 - ▣ les dépendances entre les fichiers,
 - ▣ les actions permettant de construire les fichiers
- `make -f <makefile>` pour un autre nom
- Généralement : un seul exécutable par makefile

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Makefile

13

- Structure :
 - ▣ Assignations de valeurs à des variables prédéfinies
 - ▣ Définition de variables additionnelles
 - ▣ Définition des dépendances entre fichiers
 - optionnellement, spécification des actions permettant la construction du fichiers cible
 - les actions commencent par une tabulation
- Contenu d'une variable accédé par \$(VAR)

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Makefile

14

```
# Variables predefinies
CC = gcc
CFLAGS = -g -W -Wall
# Variables additionnelles

# "dependance" formelle pour lancer la compilation de programmes
# independants. Par default, make (sans arguments) ne traite que
# la premiere dependance rencontree. Aucune action par default
# ici, car gcc ne "sait" pas comment traiter ces dependances
all : exemple6.6
```

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Makefile

15

```
# Dependances simples : gcc "sait" comment traiter les fichiers
# .c, et "comprend" d'apres le nom des fichiers cibles qu'il
# s'agit d'executables. Commande de compilation inutile.
exemple6.6 : exemple6.6.o exemple6.listesABS.o

# On peut specifier une action de compilation (Pour l'exemple
# ici, non necessaire dans ce cas-ci)
$(CC) $(CFLAGS) exemple6.6.o exemple6.listesABS.o -o exemple6.6
exemple6.6.o : exemple6.6.c exemple6.listesABS.h
exemple6.listesABS.o : exemple6.listes.c exemple6.listesABS.h

# Nettoyage du repertoire (fichiers objets et executables)
# make doit etre appelee avec clean comme argument, pour que
# cette "dependance" soit traitee
clean :
    rm exemple6.? exemple6*.o
```

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Fonctionnement de make

16

- Par défaut, make ne traite que la première dépendance rencontrée
 - ▣ parcours récursif des sous-dépendances
 - ▣ ne recompile que le minimum nécessaire :
 - fichiers cibles absents
 - fichiers cibles dont l'un des fichiers sources est plus récent
- make <dépendance> pour traiter une autre dépendance que la première du fichier
- utiliser touch <fichier> pour forcer une recompilation

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Module de listes

17

- Problème avec l'approche précédente :
 - ▣ la structure d'une liste est visible des programmes appelants
 - ▣ on ne peut la modifier sans impacter ces derniers
 - ▣ aucune validation possible des données
 - ▣ il s'agit d'un "type abstrait" non opaque

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Masquage de l'implémentation

18

- Étape logique suivante : masquer l'implémentation des listes
 - ▣ séparer
 - l'interface du module (visible du monde extérieur)
 - de son implémentation (interne au module)
 - ▣ encapsuler les données du module
 - les données ne sont accessibles que par les fonctions du module
 - ▣ permet :
 - la maintenabilité et l'extensibilité du code
 - la validation des données

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Masquage de l'implémentation

19

- Le type abstrait devient **opaque** (une boîte noire)
 - Attention : dans d'autres contextes (e.g. Haskell), la notion de type abstrait implique l'opacité du type. Un type abstrait non opaque est appelé type algébrique.

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. INF3135 2012-12-03

Masquage de l'implémentation

20

- L'interface du module (fichier .h) définit
 - ▣ un pointeur vers la structure représentant les listes
 - ▣ les fonctions permettant d'accéder à la structure via son pointeur
 - fonction de création d'une nouvelle structure de données
 - retourne un pointeur vers une nouvelle instance de la structure, créée dynamiquement.
 - fonction de suppression d'une instance de la structure
 - le premier paramètre des autres fonctions de l'interface est le pointeur vers la structure de données traitée.

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. INF3135 2012-12-03

Masquage de l'implémentation

21

- La mise en œuvre du module (fichier .c)
 - ▣ définit la structure représentant les listes (inaccessible hors du module)
 - ▣ les fonctions auxiliaires définies dans le module n'apparaissent pas dans l'interface.
- Permet de rajouter facilement des contrôles lors de la création de nouveaux objets
 - ▣ exemple : code postal canadien = LCL CLC où L est une lettre, C un chiffre

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Comparaison entre le C et l'OO

22

- Fichier source = implémentation d'une classe (données et traitements)
- Fonctions définies dans l'en-tête =
 - ▣ fonction de création d'un nouvel objet
 - ▣ et méthodes de la classe
- Appel à la fonction de création d'une nouvelle structure = instanciation d'un nouvel objet de la classe
- Pas d'implémentation possible de l'héritage

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Masquage de l'implémentation

23

- Exemple : type abstrait opaque mettant en œuvre des listes
 - ▣ [exemple6.listesABS.h](#) : en-tête du module
 - incluse dans le module lui-même
 - garantit que les déclarations sont les mêmes dans le module et dans les programmes appelants
 - ▣ [exemple6.listesABS.c](#) : code du module
 - ▣ [exemple6.6.c](#) : programme faisant appel au module

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Masquage de l'implémentation

24

- Exemple d'implémentation variable d'une même classe
 - ▣ Fichier source de la classe = [exemple6.compteur1.c](#)
ou [exemple6.compteur2.c](#)
 - ▣ Fichier de l'interface = [exemple6.compteur.h](#)
 - ▣ Programme utilisant la classe = [exemple6.7.c](#)
 - ▣ NB : les noms des fonctions apparaissant dans l'interface commencent tous par le nom du module, pour éviter tout conflit avec d'autres modules

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Plan

25

- Structures dynamiques
- Modules en C
- Modularité des programmes

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Objectifs

26

- lisibilité du code
- maintenabilité du code
 - ▣ facilité de corriger les erreurs sans en créer d'autres ailleurs
- portabilité du code
- extensibilité du code
 - ▣ pouvoir modifier l'implémentation d'une fonctionnalité
 - ▣ pouvoir rajouter des fonctionnalités
- réutilisabilité du code

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Définition

27

- un programme est modulaire lorsqu'il est scindé en composantes, les modules, satisfaisant aux objectifs précédents
- un module regroupe des fonctions associées à un même traitement

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Conception de modules

28

- approche dirigée par le contrôle et analyse fonctionnelle descendante
 - ▣ on décompose un problème en sous-problèmes plus simples, de façon récursive
 - ▣ approche usuelle en programmation procédurale
 - ▣ ne permet pas toujours la réutilisabilité et l'extensibilité
- approche dirigée par les données ou approche ascendante
 - ▣ exemple : analyse par objets

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Types de modules

29

- 1er type : type abstrait
 - ▣ Deux sortes de types abstraits
 - collection de valeurs
 - les entités modélisées n'évoluent pas dans le temps
 - fournir une ou plusieurs fonctions de création de valeurs, mais aucune fonction de modification des valeurs
 - exemples : dates, fractions, nombres complexes

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Types de modules

30

- 1er type : type abstrait
 - ▣ Deux sortes de types abstraits
 - classe d'objets
 - les entités modélisées évoluent dans le temps (tout en conservant leur identité)
 - on distingue 3 types de fonctions
 - créateur : fonctions créant un nouvel objet
 - mutateur : fonctions modifiant l'état d'un objet existant
 - observateur : fonctions ne modifiant pas l'état d'un objet
 - Exemple : compteurs

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Types de modules

31

- 2ème type : machine abstraite
 - ▣ modéliser l'état d'un objet par des variables globales statiques (donc invisibles de l'extérieur)
 - ▣ modéliser les méthodes comme précédemment, en omettant le premier argument (pointeur vers l'objet)
 - ▣ inconvénient majeur : on ne peut avoir qu'une instance de l'objet à la fois
 - ▣ cf. l'exemple de la pile (Tremblay, 2005, p.9)

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Types de modules

32

- 3ème type : bibliothèque de routines
 - ▣ aucune donnée n'est partagée entre les routines
 - ▣ exemple : bibliothèque mathématique math.h

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Types de modules

33

- Deux applications, A et B, gèrent des factures
 - ▣ A : une facture ne peut pas être corrigée, et doit être payée intégralement (exemple : facture d'épicerie)
 - ▣ B : une facture peut être corrigée et on lui rattache un solde restant à payer
- Quels types de données sont utilisés pour implémenter les factures ?

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Cohésion

34

- Détermine
 - ▣ l'indépendance d'une fonction ou d'un module
 - ▣ la force d'association entre ses composantes
- En théorie, on distingue différents niveaux de cohésion (principalement liés aux fonctions)
 - ▣ cohésion fonctionnelle : une seule activité est réalisée, au complet
 - ▣ cohésion séquentielle, communicationnelle, procédurale, temporelle, logique ...

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM. 2012-12-03
INF3135

Cohésion

35

- En pratique :
 - ▣ peut-on nommer la fonction au moyen d'un seul verbe ?
 - ▣ le module est-il centré sur une seule activité ?
- Attention :
 - ▣ une seule activité != activité élémentaire

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Couplage

36

- Détermine la force des liens (l'interdépendance) entre deux modules
- Niveaux de couplage
 - ▣ Nul
 - modules complètement indépendants
 - ▣ Faible
 - couplage par données simples : les modules échangent des données simples (types de base, tableaux) par l'intermédiaire de paramètres
 - couplage par objets : les modules échangent des types abstraits (fonctionnellement cohésifs)
 - et que seules les données nécessaires sont échangées

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Couplage

37

- Niveaux de couplage
 - ▣ Fort (à proscrire en général)
 - modules communiquant par l'intermédiaire de variables globales
 - couplage fort entre fonctions d'un module mettant en œuvre une machine abstraite OK, car variables globales internes au module
 - module passant un indicateur de contrôle à un autre pour lui dire quoi faire
 - module accédant à la zone mémoire d'un autre module

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Niveau de modularité

38

- Un programme est d'autant plus modulaire que
 - ▣ le niveau de cohésion de chacune de ses composantes est élevé
 - ▣ et que le niveau de couplage entre ses composantes est faible

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Exemples

39

- Soient
 - ▣ un type `personne` contenant une date de naissance de type `date`
 - ▣ Et une fonction `age` calculant l'âge d'une personne
- `int age(personne)`
 - ▣ couplage trop fort
 - ▣ la fonction pourrait prendre en compte d'autres caractéristiques de la personne, voire les modifier
 - ▣ risque élevé de problèmes de maintenance
- `int age(date)`
 - ▣ couplage acceptable
 - ▣ la fonction devient plus générale et donc réutilisable
 - ▣ la fonction est plus facile à tester

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Exemples

40

- Soient
 - ▣ un type `point` représentant un point dans l'espace à 2 dimensions
 - ▣ Et une fonction `distance` calculant la distance entre 2 points
- `float distance(float x1, float y1, float x2, float y2)`
 - ▣ couplage trop fort
 - ▣ car adopte une certaine représentation du point
- `float distance(point p1, point p2)`
 - ▣ couplage acceptable
 - ▣ laisse la possibilité d'un changement de représentation interne des points

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Modularité

41

- Chaque fonction doit
 - ▣ Être autonome
 - Contre-exemple : une fonction de validation des arguments de main()
 - ▣ Correspondre à un calcul précis
 - ▣ Permettre d'éviter la redondance du code
- Un module doit
 - ▣ Être réutilisable en d'autres circonstances
 - ▣ Ajouter une fonctionnalité par rapport à des modules existants

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Qualité de l'interface

42

- Quels problèmes cette interface pose-t-elle ?

```
typedef void * definition;
typedef struct dictionnaire * dictionnaire;
typedef enum statut {OK, ERR_ECHEC_ALLOCATION,
                    ERR_INSERE_ENTREE_EXISTANTE, ERR_DICTIONNAIRE_VIDE
} statut;

dictionnaire dictionnaire_cree(void);
dictionnaire dictionnaire_insere_entree(struct
    dictionnaire *, char *, void *);
int dictionnaire_supprime_entree(char *, definition
    *, dictionnaire *);
statut dictionnaire_lit_entree(dictionnaire, char *,
    definition *);
```

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Qualité de l'interface

43

- Utiliser des synonymes adéquats
 - ▣ pour clarifier le rôle des arguments
 - ▣ de façon uniforme
 - ▣ `Element` plutôt que `void *`
- Ordre des arguments
 - ▣ mettre en premier le type manipulé
 - ▣ uniformiser l'ordre des arguments

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Qualité de l'interface

44

- Utiliser des noms de paramètres significatifs et constants
- Préfixer le nom des fonctions et des synonymes du nom du module
- Utiliser un niveau d'indirection constant
 - ▣ `Element` partout ou `Element *` partout
- Retourner un statut explicite plutôt qu'une valeur spéciale indiquant une erreur

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03

Références

45

- Tremblay, G. 2005. "Notions de base de conception de logiciels"
 - document complémentaire aux acétates
 - disponible sur la page
<http://www.labunix.uqam.ca/~tremblay/INF3135/>
 - à lire absolument

© Emmanuel Chieze, Département d'Informatique, UQAM.
INF3135 2012-12-03