

Algorithme et Structures de Données (ASD)

Structures linéaires

Dr Ibrahima Gaye

May 13, 2022

- 1 Introduction
- 2 Description des listes
 - Description récursivement
 - Description itérativement
- 3 Extensions du type liste
 - Concaténation
 - Recherche d'un élément
- 4 Représentation (Implémentation) des Listes
 - Représentation statique
 - Représentation dynamique
 - Variantes de représentation

Introduction

Les listes

- ☞ Une liste est la forme la plus simple d'organisation de données que l'on puisse rencontrer.
- ☞ Les données sont stockées les unes à la suite des autres dans des places et permettent divers traitements séquentiels.
- ☞ L'ordre des éléments dans une liste ne dépend pas des éléments eux-mêmes, mais de la place de ceux-ci dans la liste.

Introduction

Description des listes

- 👉 Elle consiste la façon d'accéder aux éléments de la liste.
- 👉 Deux de façons de décrire une liste :
 - 👉 **Itérativement**
 - 👉 **Récursivement**

Introduction

Implémentation des listes

- ☞ Plusieurs représentations en mémoire :
 - ☞ **Statique** : à l'aide des tableaux (accès direct)
 - ☞ **Dynamique** : à l'aide des listes chaînées (accès séquentiel)
 - ☞ **Hybride** : une combinaison des deux représentations

Description des listes

1 Introduction

2 Description des listes

- Description récursivement
- Description itérativement

3 Extensions du type liste

- Concaténation
- Recherche d'un élément

4 Représentation (Implémentation) des Listes

- Représentation statique
- Représentation dynamique
- Variantes de représentation

Description récursivement

TAD

Types

liste, place

Utilise

élément

Opérations

listevide : \rightarrow liste

cons : liste \times élément \rightarrow liste

fin : liste \rightarrow liste

tête : liste \rightarrow place

contenu : place \rightarrow élément

premier : liste \rightarrow élément

succ : place \rightarrow place

Description récursivement

TAD

Préconditions

fin(l) est-défini-ssi $l \neq \text{listevide}$

tête(l) est-défini-ssi $l \neq \text{listevide}$

premier(l) est-défini-ssi $l \neq \text{listevide}$

Axiomes

$\text{premier}(l) = \text{contenu}(\text{tête}(l))$

$\text{fin}(\text{cons}(e, l)) = l$

$\text{premier}(\text{cons}(e, l)) = e$

$\text{succ}(\text{tête}(l)) = \text{tête}(\text{fin}(l))$

Avec

liste l

élément e

Description récursivement

Opérations : interne et observateur

- 👉 **Liste** et **Place** comme types définis
- 👉 **élément** comme type prédéfini
- 👉 **tête** et **succ** comme opérations internes de place
- 👉 **contenu** comme observateur de place
- 👉 **listevide**, **fin** et **cons** comme opérations internes de liste
- 👉 **premier** comme observateur de liste

Description récursivement

- ☞ Ces opérations n'étant pas définies partout, il y a bien sur des préconditions
- ☞ Les rôles :
 - ☞ **listevide** crée une liste sans éléments (une sorte de "constructeur")
 - ☞ **tête** permet de récupérer la première place (celle de tête)
 - ☞ **contenu** permet d'obtenir l'élément d'une place
 - ☞ **premier** permet d'obtenir le premier élément d'une liste (sans place intermédiaire)

Description récursivement

- ☞ **fin** permet de détruire l'élément de tête et de récupérer la liste restante
- ☞ **cons** permet d'ajouter un élément en première place (en l'insérant devant la liste existante)
- ☞ **succ** permet de passer à la place suivante

Description des listes

1 Introduction

2 Description des listes

- Description récursivement
- **Description itérativement**

3 Extensions du type liste

- Concaténation
- Recherche d'un élément

4 Représentation (Implémentation) des Listes

- Représentation statique
- Représentation dynamique
- Variantes de représentation

Description itérativement

TAD

types

liste, place

utilise

entier, élément

opérations

listevide : \rightarrow liste

accès : liste \times entier \rightarrow place

contenu : place \rightarrow élément

ième : liste \times entier \rightarrow élément

longueur : liste \rightarrow entier

supprimer : liste \times entier \rightarrow liste

insérer : liste \times entier \times élément \rightarrow liste

succ : place \rightarrow place

Description itérativement

TAD

préconditions

accès(l,k) est-défini-ssi $l \neq \text{listevide} \ \& \ 1 \preceq k \preceq \text{longueur}(l)$

*supprimer(l,k) est-défini-ssi $l \neq \text{listevide} \ \& \ 1 \preceq k \preceq$
 $\text{longueur}(l)$*

insérer(l,k,e) est-défini-ssi $1 \preceq k \preceq \text{longueur}(l)+1$

Description itérativement

TAD

axiomes

$$\text{longueur}(\text{listevide}) = 0$$

$$\text{longueur}(\text{supprimer}(l,k)) = \text{longueur}(l) - 1$$

$$\text{longueur}(\text{insérer}(l,k,e)) = \text{longueur}(l) + 1$$

$$1 \preceq i \prec k \Rightarrow \text{ième}(\text{supprimer}(l,k),i) = \text{ième}(l,i)$$

$$k \preceq i \preceq \text{longueur}(l) - 1 \Rightarrow \text{ième}(\text{insérer}(l,k,e),i) = \text{ième}(l,i-1)$$

$$1 \preceq i \prec k \Rightarrow \text{ième}(\text{insérer}(l,k,e),i) = \text{ième}(l,i)$$

$$k = i \Rightarrow \text{ième}(\text{insérer}(l,k,e),i) = e$$

$$k \prec i \preceq \text{longueur}(l) + 1 \Rightarrow \text{ième}(\text{supprimer}(l,k),i) = \text{ième}(l,i+1)$$

$$\text{contenu}(\text{accès}(l,k)) = \text{ième}(l,k)$$

$$\text{succ}(\text{accès}(l,k)) = \text{accès}(l,k+1)$$

Description itérativement

TAD

avec

liste l

entier i,k

élément e

Description itérativement

- ☞ Une autre forme d'implémentation des listes linéaires.
- ☞ l'opération de base n'est plus l'accès à la première place d'une liste mais l'opération accès qui renvoie la *Kième* place de cette liste.
- ☞ Le type abstrait liste itérative bien que plus adapté à d'autres fonctionnements, permet aussi de décrire des traitements récursifs.
- ☞ Les même sont décrites par les deux descriptions.
- ☞ Seule la manière de s'en servir diffère.

Description itérativement

👉 Inversement, nous pouvons passer des opérations itératives en récursives. Exemple : **insérer (l,i,e)** va devenir :

$l2 \leftarrow \text{liste-vide}$

On répète le bloc suivants i-1 fois

$l2 \leftarrow \text{cons}(\text{premier}(l), l2)$

$l \leftarrow \text{fin}(l)$

$l \leftarrow \text{cons}(e, l)$

On répète le bloc suivants i-1 fois

$l \leftarrow \text{cons}(\text{premier}(l2), l)$

$l2 \leftarrow \text{fin}(l2)$

Extensions du type liste

Quelques opérations

- ➡ Souvent, on a besoin d'opérations complémentaires sur les listes comme :
 - ➡ la **concaténation** de deux listes
 - ➡ la **recherche** d'un élément dans une liste.
- ➡ on déclare ce que l'on appelle des extensions au type

Extensions du type liste

- 1 Introduction
- 2 Description des listes
 - Description récursivement
 - Description itérativement
- 3 Extensions du type liste
 - Concaténation
 - Recherche d'un élément
- 4 Représentation (Implémentation) des Listes
 - Représentation statique
 - Représentation dynamique
 - Variantes de représentation

Concaténation dans une description itérativement

- ➡ Concaténer deux listes est l'opération qui permet de les rassembler en les mettant bout à bout.
- ➡ Les éléments de chacune conservent leur place d'origine au sein de leur propre liste.
- ➡ La deuxième liste étant accrochée à la suite de la première.

Concaténation dans une description itérativement

opération

concaténer : $liste \times liste \rightarrow liste$

axiomes (Description récursivement)

concaténer(*listevide*, *l*) = *l*

concaténer(*cons*(*e*, *l*), *l2*) = *cons*(*e*, *concaténer*(*l*, *l2*))

axiomes (Description itérativement)

longueur(*concaténer*(*l*, *l2*)) = *longueur*(*l*) + *longueur*(*l2*)

$1 \prec i \prec \text{longueur}(l) \Rightarrow \text{ième}(\text{concaténer}(l, l2), i) = \text{ième}(l, i)$

$\text{longueur}(l) + 1 \prec i \prec \text{longueur}(l) + \text{longueur}(l2) \Rightarrow$
 $\text{ième}(\text{concaténer}(l, l2), i) = \text{ième}(l2, i - \text{longueur}(l))$

avec

liste l, l2 ; entier i ; élément e

Extensions du type liste

- 1 Introduction
- 2 Description des listes
 - Description récursivement
 - Description itérativement
- 3 Extensions du type liste
 - Concaténation
 - Recherche d'un élément
- 4 Représentation (Implémentation) des Listes
 - Représentation statique
 - Représentation dynamique
 - Variantes de représentation

Recherche d'un élément

- ➡ La recherche consiste à trouver un élément dans une liste et à retourner sa place si celui-ci existe dans la liste.
- ➡ Le problème est que la recherche n'est pas définie pour un élément non présent.
- ➡ Il faut donc une précondition sur la recherche
 - ☞ L'opération auxiliaire **existe** sera utilisée.

Recherche d'un élément

opérations

rechercher : *élément* \times *liste* \rightarrow *place*

existe : *élément* \times *liste* \rightarrow *booléen*

préconditions

rechercher(*e*,*l*) est-défini-ssi *existe*(*e*,*l*) = vrai

axiomes (Liste récursive)

existe(*e*,*listevide*) = faux

$e = e2 \Rightarrow \text{existe}(e2, \text{cons}(e, l)) = \text{vrai}$

$e \neq e2 \Rightarrow \text{existe}(e2, \text{cons}(e, l)) = \text{existe}(e2, l)$

$\text{existe}(e, l) = \text{vrai} \Rightarrow \text{contenu}(\text{rechercher}(e, l)) = e$

Recherche d'un élément

axiomes (Liste itérative)

$$\text{existe}(e, \text{listevide}) = \text{faux}$$

$$e = e2 \Rightarrow \text{existe}(e2, \text{insérer}(l, i, e)) = \text{vrai}$$

$$e \neq e2 \Rightarrow \text{existe}(e2, \text{insérer}(l, i, e)) = \text{existe}(e2, l)$$

$$\text{existe}(e, l) = \text{vrai} \Rightarrow \text{contenu}(\text{rechercher}(e, l)) = e$$

avec

liste l

entier i

élément e, e2

Recherche d'un élément

- ☞ Les listes comme tous les autres types de données sont implémentables de différentes manières.
- ☞ Deux formes basiques sont la représentation
 - ☞ **Statique** : à l'aide de tableaux ;
 - ☞ **Dynamique** : à l'aide de pointeurs et d'enregistrements ;
 - ☞ **Hybrides** : statique + dynamique

Représentation (Implémentation) des Listes

- 1 Introduction
- 2 Description des listes
 - Description récursivement
 - Description itérativement
- 3 Extensions du type liste
 - Concaténation
 - Recherche d'un élément
- 4 **Représentation (Implémentation) des Listes**
 - **Représentation statique**
 - Représentation dynamique
 - Variantes de représentation

Déclaration de la liste

Constantes

Nbmax = 20

Types

*TElement = . . . /*Définition du type des éléments */*

Tliste = Enregistrement / Définition du type Tliste */*

elts : Tableau[Nbmax] de TElément

longueur : Entier

Fin Enregistrement

Variable

liste : Tliste

Représentation de la liste statique

☞ Ce qui correspondrait à la structure de la figure ci-dessous

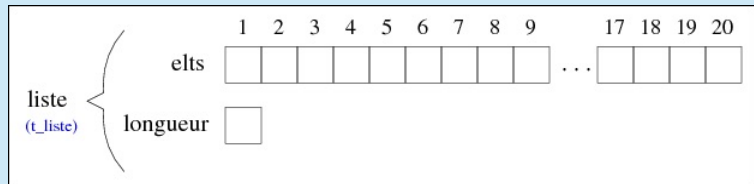


Figure: Représentation statique d'une liste

Représentation de la liste statique

- ❏ Le problème posé par les tableaux est la nécessité d'un **surdimensionnement**.
- ❏ Une taille supérieure à celle de la liste pour un éventuel ajout.
- ❏ C'est l'utilité de la variable **longueur** qui contiendra toujours la taille de votre liste.

Représentation de la liste statique

Remarques

- ✎ Pour **insérer** ou **supprimer** une donnée, vous devrez décaler dans un sens où dans l'autre tous les éléments se trouvant entre celle-ci et la fin de votre liste, ce qui ne rend pas cette représentation très performante en cas de modifications fréquentes des éléments.
- ✎ Contrairement à ce que l'on pourrait croire, cette représentation est parfaitement adaptée aux **listes récursives**
 - ☞ Longueur fait office de **place de tête** et
 - ☞ Il n'a aucun transfert de valeur à effectuer au milieu du tableau.

Représentation (Implémentation) des Listes

1 Introduction

2 Description des listes

- Description récursivement
- Description itérativement

3 Extensions du type liste

- Concaténation
- Recherche d'un élément

4 Représentation (Implémentation) des Listes

- Représentation statique
- **Représentation dynamique**
- Variantes de représentation

Déclaration de la liste

Types

```
TElement = ... /* Définition du type des éléments */  
TPliste = *Tliste /* Définition du type pointeur TPliste */  
TListe = Enregistrement /* Définition du type TListe */  
  elt : TElement  
  suiv : TPliste  
FinEnregistrement
```

Variables

```
liste : TPliste
```

Représentation de la liste dynamique

☞ Ce qui correspondrait à la structure de la figure ci-dessous

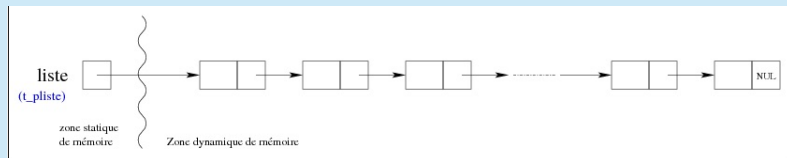


Figure: Représentation dynamique d'une liste

☞ Le pointeur **NUL** représente la fin de liste (**listevide**)

Représentation de la liste dynamique

Remarques

- ☞ Nécessite plus de places de la représentation statique
 - ☞ on doit stocker l'élément et un (des) pointeur(s)
- ☞ Mais le nombre d'éléments est toujours celui de la liste, ni plus ni moins. Contrairement à l'implémentation statique pour laquelle il faut surdimensionner le tableau.
- ☞ L'inconvénient majeur est de ne pas pouvoir accéder au Kième élément directement.
- ☞ Mais il est facile de **concaténer** deux chaînes, d'**ajouter** ou de **supprimer** un élément sans avoir à tout décaler.
- ☞ cette représentation est de plus très bien adaptée aux traitements **récurifs**.

Représentation (Implémentation) des Listes

1 Introduction

2 Description des listes

- Description récursivement
- Description itérativement

3 Extensions du type liste

- Concaténation
- Recherche d'un élément

4 Représentation (Implémentation) des Listes

- Représentation statique
- Représentation dynamique
- Variantes de représentation

Représentation hybride des listes

Sentinelle

- ☞ Une possibilité est de ne pas utiliser un pointeur sur l'enregistrement, mais directement un enregistrement pour générer la tête de liste.
- ☞ L'avantage est de ne pas avoir besoin de traitement particulier en **insertion** devant le premier élément.

Variable

TListe liste

Représentation hybride des listes

Liste circulaire

- ❏ Le dernier pointeur n'est pas **NUL**, mais il pointe sur le premier élément de la liste.
- ❏ Le **pointeur principal** de liste référence le dernier élément et non pas le premier.
- ❏ Pour obtenir l'élément de tête, il suffit d'avancer d'un lien.
- ❏ Si la liste n'est composée que d'un élément, celui-ci pointe sur lui-même.
- ❏ La déclaration est alors la même que pour la représentation dynamique de base.

Représentation hybride des listes

Liste circulaire

☞ Ce qui correspondrait à la structure de la figure ci-après

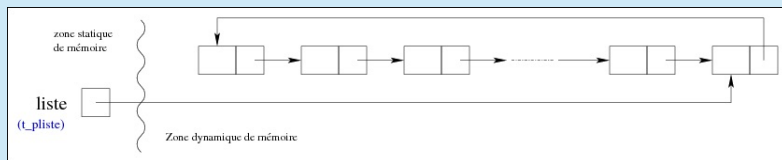


Figure: Représentation d'une liste dynamique circulaire

Représentation hybride des listes

Représentation bi-directionnelle

- ❏ Le problème des représentations précédentes est de ne pouvoir aller que dans un sens.
- ❏ Il peut être intéressant de revenir sur l'élément précédent, or cette possibilité n'existe pas.
- ❏ Il suffit de rajouter un **lien en sens inverse**.
- ❏ Il faut posséder non seulement un pointeur de **tête**, mais aussi un pointeur de **queue**.

Représentation hybride des listes

Représentation bi-directionnelle : Déclaration

Types

```
TElement = ... /* Définition du type des éléments */  
TPenreg = *Tenreg /* Définition du type pointeur *Tenreg */  
TEnreg = Enregistrement /* Définition du type TEnreg */  
elt : TElement  
suiv, prec : TPenreg  
FinEnregistrement
```

Représentation hybride des listes

Représentation bi-directionnelle : Déclaration

Types

.....

TListe = Enregistrement / Définition du type TListe */*

***premier, dernier** : TPenreg*

FinEnregistrement

Variable

liste : TListe

Représentation hybride des listes

Représentation bi-directionnelle : Déclaration

Ce qui correspondrait à la structure de la figure ci-après.

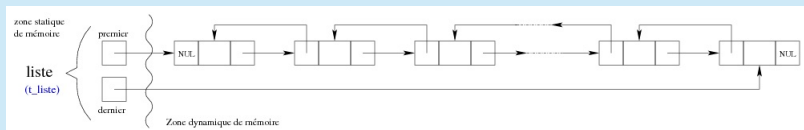


Figure: Représentation d'une liste dynamique doublement chaînée

Représentation hybride des listes

Autres variantes

Il est toujours possible de construire d'autres structures
comme par exemple :

une liste circulaire doublement chaînée