

# Structure de Données

## Pointeur et Liste

Marie Pelleau

`marie.pelleau@univ-cotedazur.fr`

Semestre 3

- 1 Pointeur
- 2 Liste
  - Liste simplement chaînée
  - Liste doublement chaînée
- 3 Implémentation
- 4 Exemple d'utilisation de listes

# Rappels

## Variable

- Une variable sert à mémoriser de l'information
- Ce qui est mis dans une variable est en fait mis dans une partie de la mémoire

## Structures de données

- Permettent de gérer et d'organiser des données
- Sont définies à partir d'un ensemble d'opérations qu'elles peuvent effectuer sur les données
- Ne regroupent pas nécessairement des objets du même type

# Besoin d'indirections

## Présentation habituelle de certains algorithmes

- On a un tableau d'entiers
  - On veut trier ce tableau
- 
- Un élément du tableau est directement un type de base (un entier, un flottant, un booléen...)
  - Parfois on ne voudrait pas avoir accès à la valeur en soit, mais plutôt à un objet lié à l'indice et associé à cette valeur
  - On veut simplement parcourir les éléments d'un ensemble, pas uniquement les valeurs de ces éléments : on associe l'élément à une valeur

## Besoin d'indirections

Recherche dichotomique : ce qui nous intéresse

- n'est pas la valeur
- n'est pas uniquement l'appartenance de la valeur
- c'est la position de la valeur dans le tableau, donc son indice

On pourrait travailler uniquement avec des indices et des tableaux

⇒ Un indice représentant un objet particulier

### Inconvénient

C'est compliqué

- quand on veut supprimer un objet (que devient son indice ?)
- quand on veut insérer un objet (que devient son indice ?)
- quand on veut ajouter un objet (les tableaux doivent être agrandis)

## Besoin d'indirections

Il est plus pratique de travailler directement avec des objets et d'associer des valeurs à ces objets

```
Class MonObjet {...}
```

```
MonObjet moj1 = new MonObjet (...);
```

```
MonObjet moj2 = new MonObjet (...);
```

```
// on définit 2 objets
```

```
MonObjet obj; // on définit un autre objet
```

```
obj = moj1;
```

```
obj.setValue(8); // change une donnée de moj1
```

```
obj = moj2;
```

```
obj.setValue(12); // change une donnée de moj2
```

```
obj change indirectement moj1 et moj2, c'est une indirection
```

# Pointeur

- Un pointeur est un type de données dont la valeur fait référence (référencie) directement (pointe vers) à une autre valeur
- Un pointeur référencie une valeur située quelque part d'autre en mémoire habituellement en utilisant son adresse
- Un pointeur est une variable qui contient une adresse mémoire
- Un pointeur permet de réaliser des indirections : désigner des objets, sans être ces objets

# Pointeur

- Un pointeur est un type de données dont la valeur **pointe vers** une autre valeur
- Obtenir la valeur vers laquelle un pointeur pointe est appelé **déréférencer** le pointeur
- Un pointeur qui ne pointe vers aucune valeur aura la valeur **nil**



# Liste

- Une **liste chaînée** désigne une structure de données représentant une collection ordonnée et de taille arbitraire d'éléments
- L'accès aux éléments d'une liste se fait de manière séquentielle
  - chaque élément permet l'accès au suivant (contrairement au cas du tableau dans lequel l'accès se fait de manière absolue, par adressage direct de chaque cellule dudit tableau)
- **Un élément contient un accès vers une donnée**

# Liste

Le principe de la liste chaînée est que chaque élément possède, en plus de la donnée, des pointeurs vers les éléments qui lui sont logiquement adjacents dans la liste

## Opérations/syntaxe

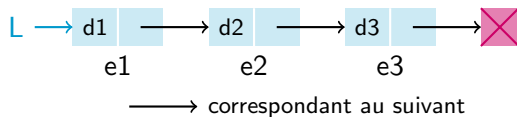
- **premier**(L) : désigne le premier élément de la liste
- **nil** : désigne l'absence d'élément

## Liste simplement chaînée

- **donnée**(elt) : désigne la donnée associée à l'élément elt
- **suitant**(elt) : désigne l'élément suivant elt

# Liste simplement chaînée

## Représentation



- $\text{premier}(L) = e1$
- $\text{donnée}(e1) = d1$ ,  $\text{suivant}(e1) = e2$
- $\text{donnée}(e2) = d2$ ,  $\text{suivant}(e2) = e3$
- $\text{donnée}(e3) = d3$ ,  $\text{suivant}(e3) = \text{nil}$

# Liste

## Trois opérations principales

- Parcours de la liste
- Ajout d'un élément
- Suppression d'un élément

À partir de là d'autres opérations vont être obtenues : recherche d'une donnée, remplacement, concaténation de liste, fusion de listes, ...

# Liste vs Tableau

## Principal avantage des listes sur les tableaux

- L'ordre des éléments de la liste peut être différent de leur ordre en mémoire
- Les listes chaînées vont permettre l'ajout ou la suppression d'un élément en n'importe quel endroit de la liste en temps constant

## Inconvénient

- Certaines opérations peuvent devenir coûteuses comme la recherche d'un élément contenant une certaine donnée
- Pas de recherche dichotomique dans une liste : on ne peut pas atteindre le  $i^{\text{ème}}$  élément sans parcourir

## Invention des listes chaînées

- La représentation de listes chaînées à l'aide du diagramme avec une flèche vers le suivant a été proposé par Newell and Shaw dans l'article "Programming the Logic Theory Machine" Proc. WJCC, February 1957
- Newell et Simon ont obtenu l'ACM Turing Award en 1975 pour avoir "made basic contributions to artificial intelligence, the psychology of human cognition, and list processing"

## Lvalue et Rvalue

- Pour se simplifier la vie, on accepte de faire **suivant** (elt)  $\leftarrow$  valeur
- On remarque qu'il n'y a pas d'ambigüité
- Cela s'appelle une Lvalue ou Left-value (on accepte de mettre à gauche de l'affectation)
- Le cas normal est la Rvalue (right-value)

# Liste

## Initialisation d'une liste

La liste est vide, son premier élément est `nil`

```
initListe(L) {  
  premier(L) ← nil  
}
```

## Initialisation de L





# Liste

## Compter le nombre d'éléments

```
entier nombreElements(L) {  
  cpt ← 0  
  elt ← premier(L)  
  tant que (elt ≠ nil) {  
    cpt ← cpt + 1  
    elt ← suivant(elt)  
  }  
  retourner cpt  
}
```

# Liste

## Ajout d'un élément

- On ajoute un élément `elt` au début de la liste
- On suppose qu'il n'est pas déjà dans la liste (sinon que se passe-t-il ?)

## Principes

- Le premier de la liste deviendra `elt`
- Mais où est l'ancien premier ? Il devient le suivant de `elt`

## Attention

L'ordre de mise à jour est important ! On ne doit pas perdre le premier

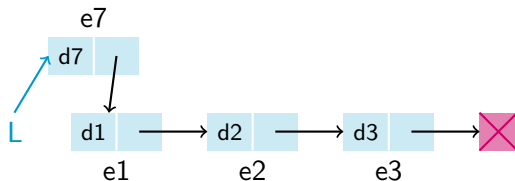
- Le suivant de `elt` est mis à jour
- Puis le premier de la liste

# Liste

## Ajout d'un élément

```
ajouteAuDébut(elt , L) {  
  // elt n'est pas dans L  
  suivant(elt) ← premier(L)  
  premier(L) ← elt  
}
```

## Ajout de e7

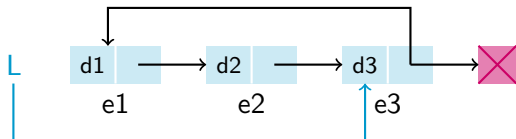


# Liste

## Ajout d'un élément

```
ajouteAuDébut(elt , L) {  
  // elt n'est pas dans L  
  suivant(elt) ← premier(L)  
  premier(L) ← elt  
}
```

## Ajout de e3



# Liste

## Insertion d'un élément

- On insère un élément `elt` après un autre `p`
- On suppose que `elt` n'est pas déjà dans la liste et que `p` y est (sinon que se passe-t-il ?)

## Principes

- Le suivant de `elt` devient le suivant de `p`
- Le suivant de `p` devient `elt`

## Attention

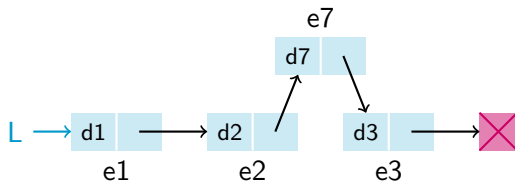
L'ordre de mise à jour est important !

# Liste

## Insertion d'un élément

```
insèreAprès(elt , p, L) {  
  // elt n'est pas dans L, p est dans L  
  suivant(elt) ← suivant(p)  
  suivant(p) ← elt  
}
```

## Insertion de e7 après e2

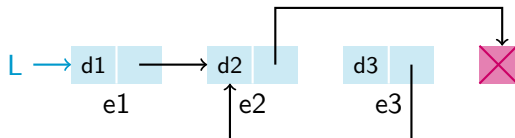


# Liste

## Insertion d'un élément

```
insèreAprès(elt , p, L) {  
  // elt n'est pas dans L, p est dans L  
  suivant(elt) ← suivant(p)  
  suivant(p) ← elt  
}
```

## Insertion de e2 après e3

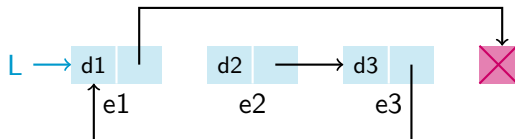


# Liste

## Insertion d'un élément

```
insèreAprès(elt , p, L) {  
  // elt n'est pas dans L, p est dans L  
  suivant(elt) ← suivant(p)  
  suivant(p) ← elt  
}
```

## Insertion de e1 après e3



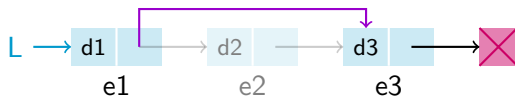


# Liste

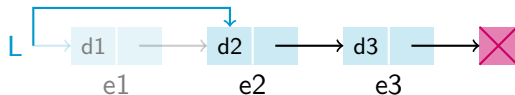
## Suppression d'un élément

- On supprime un élément de la liste
- On a besoin du précédent !
- Le premier peut changer !

## Suppression de e2



## Suppression de e1



# Liste

## Suppression d'un élément

- On supprime un élément de la liste
- On a besoin du précédent !
- Le premier peut changer !

## Principe

Le suivant du précédent devient le suivant de elt

## Gestion de tous les cas

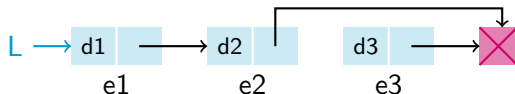
- elt est le premier
- elt n'est pas le premier
- p est bien le précédent de elt

# Liste

## Suppression d'un élément

```
supprime(elt , p, L) {  
  //elt est dans L, p son précédent  
  si (premier(L) = elt) {  
    premier(L) ← suivant(elt)  
  } sinon {  
    si (suivant(p) = elt) {  
      suivant(p) ← suivant(elt)  
    }  
  }  
}
```

## Suppression de e3 – `supprime(e3, e2, L)`



# Plan

- 1 Pointeur
- 2 Liste
  - Liste simplement chaînée
  - Liste doublement chaînée
- 3 Implémentation
- 4 Exemple d'utilisation de listes

# Liste

## Liste simplement chaînée

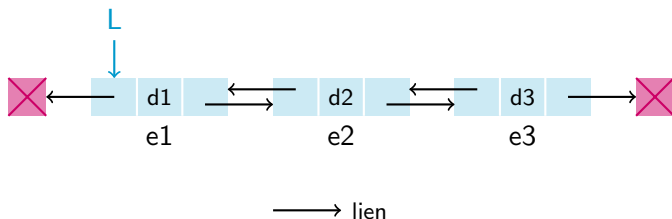
- **donnée**(elt) désigne la donnée associée à l'élément elt
- **suivant**(elt) désigne l'élément suivant elt

## Liste doublement chaînée

- **donnée**(elt) désigne la donnée associée à l'élément elt
- **suivant**(elt) désigne l'élément suivant elt
- **précédent**(elt) désigne l'élément précédant elt

# Liste doublement chaînée

## Représentation



- $\text{premier}(L) = e_1$
- $\text{donnée}(e_1) = d_1$ ,  $\text{suivant}(e_1) = e_2$ ,  $\text{précédent}(e_1) = \text{nil}$
- $\text{donnée}(e_2) = d_2$ ,  $\text{suivant}(e_2) = e_3$ ,  $\text{précédent}(e_2) = e_1$
- $\text{donnée}(e_3) = d_3$ ,  $\text{suivant}(e_3) = \text{nil}$ ,  $\text{précédent}(e_3) = e_2$

# Liste

## Trois opérations principales

- Parcours de la liste
- Ajout d'un élément
- Suppression d'un élément

À partir de là d'autres opérations vont être obtenues : recherche d'une donnée, remplacement, concaténation de liste, fusion de listes, ...

# Liste

## Ajout d'un élément

- On ajoute un élément `elt` au début de la liste
- On suppose qu'il n'est pas déjà dans la liste (sinon que se passe-t-il ?)

## Principes

- Le suivant de `elt` est le premier
- Le premier de la liste deviendra `elt`

## Attention

L'ordre de mise à jour est important !

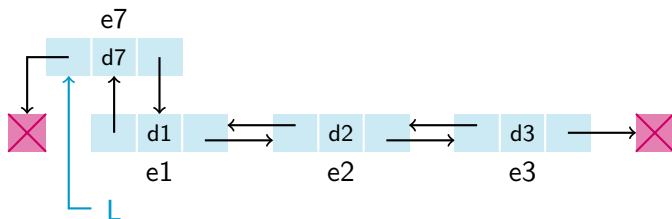


# Liste

## Ajout d'un élément

```
ajouteAuDébut(elt , LD) {
  // elt n'est pas dans LD
  suivant(elt) ← premier(LD)
  précédent(elt) ← nil
  précédent(premier(LD)) ← elt
  premier(LD) ← elt
}
```

## Ajout de e7



# Liste

## Insertion d'un élément

- On insère un élément `elt` après un autre `p`
- On suppose que `elt` n'est pas déjà dans la liste et que `p` y est (sinon que se passe-t-il ?)

## Principes

- Le suivant de `elt` devient le suivant de `p`
- Le précédent de `elt` est `p`
- Le suivant de `p` devient `elt`
- Le précédent de `suivant(p)` devient `elt`

Sont modifiés : `suivant(elt)`, `précédent(elt)`, `suivant(p)`,  
`précédent(suivant(p))`

# Liste

## Insertion d'un élément

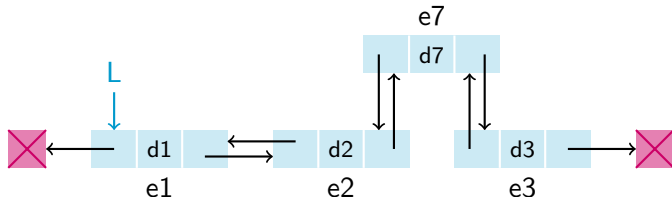
```

insèreAprès(elt , p, LD) {
  // elt n'est pas dans LD, p est dans LD
  suivant(elt) ← suivant(p)
  précédent(elt) ← p
  précédent(suivant(p)) ← elt
  suivant(p) ← elt
}

```

Mauvais code !  
Pourquoi ?

## Insertion de e7 après e2



# Liste

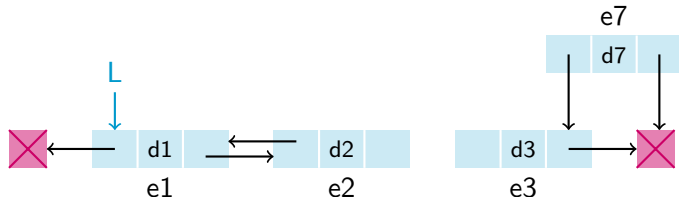
## Insertion d'un élément

```

insèreAprès(elt , p, LD) {
  // elt n'est pas dans LD, p est dans LD
  suivant(elt) ← suivant(p)
  précédent(elt) ← p
  précédent(suivant(p)) ← elt ✗
  suivant(p) ← elt
}

```

## Insertion de e7 après e3 ?



# Liste

## Insertion d'un élément

```
insèreAprès(elt , p, LD) {  
    // elt n'est pas dans LD, p est dans LD  
    suivant(elt) ← suivant(p)  
    précédent(elt) ← p  
    si (suivant(p) ≠ nil) {  
        précédent(suivant(p)) ← elt  
    }  
    suivant(p) ← elt  
}
```

# Liste

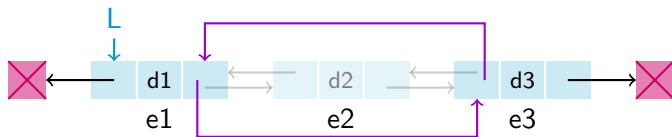
## Suppression d'un élément

- On supprime un élément de la liste
- On n'a pas besoin du précédent !
- Le premier peut changer !

## Principes

- Le suivant du précédent devient le suivant de elt
- Le précédent du suivant devient le précédent de elt

## Suppression de e2



# Liste

## Suppression d'un élément

```
supprime(elt , LD) {  
  //elt dans LD  
  suiv ← suivant(elt)  
  prec ← précédent(elt)  
  si (prec = nil) {  
    premier(LD) ← suiv  
  } sinon {  
    suivant(prec) ← suiv  
  }  
  si (suiv ≠ nil) {  
    précédent(suiv) ← prec  
  }  
}
```

# Plan

- 1 Pointeur
- 2 Liste
  - Liste simplement chaînée
  - Liste doublement chaînée
- 3 Implémentation
- 4 Exemple d'utilisation de listes



# Implémentation

- Par un tableau
- À l'aide de pointeur

# Tableaux simulant une liste

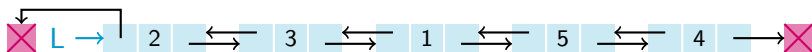
## Tableau S des suivants

- $S[i]$  indice de l'élément suivant l'élément d'indice  $i$

## Tableau P des précédents

- $P[i]$  indice de l'élément précédant l'élément d'indice  $i$

## Exemple



S	5	3	1	0	4
---	---	---	---	---	---

P	3	0	2	5	1
---	---	---	---	---	---

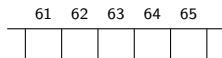
# Pointeur

- Un pointeur est un type de données dont la valeur **pointe vers** une autre valeur
- Obtenir la valeur vers laquelle un pointeur pointe est appelé **déréférencer** le pointeur
- Un pointeur qui ne pointe vers aucune valeur aura la valeur **nil**
- Un pointeur c'est un indice dans le grand tableau de la mémoire

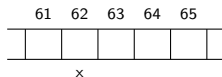
# Pointeur Implémentation

```
int x // Réserve un emplacement pour un entier en mémoire
x = 10 // Écrit la valeur 10 dans l'emplacement réservé
```

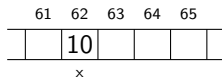
- Une variable est destinée à contenir une valeur du type avec lequel elle est déclarée
- Physiquement cette valeur se situe en mémoire



- `int x`



- `x = 10`





# Pointeur Implémentation

- Si  $px$  contient l'adresse de  $x$
  - Alors  $*px$  contient la valeur qui se trouve à l'adresse de  $x$ , donc la valeur de  $x$
  - Si je change la valeur qui se trouve à l'adresse de  $x$ , alors je change la valeur de  $x$
- 
- $px = \&x$  Si je modifie  $*px$  alors je modifie  $x$
  - $px = \&y$  Si je modifie  $*px$  alors je modifie  $y$
  - $px = \&\text{bidule}$  Si je modifie  $*px$  alors je modifie  $\text{bidule}$
  - $px$  désigne l'objet pointé
  - $*px$  modifie l'objet pointé

## Pointeur et référence

- Une **référence** est une valeur qui permet l'accès en lecture et/ou écriture à une donnée située soit en mémoire principale soit ailleurs
  - Une référence n'est pas la donnée elle-même mais seulement une information de localisation
  - Ressemble à quelque chose de connu, non ?
- 
- Le typage des références permet de manipuler les données référencées de manière abstraite tout en respectant leurs propres contraintes de type
  - Le type de référence le plus simple est le pointeur. Il s'agit simplement d'une adresse mémoire
  - Mais pointeur typé = référence typé
  - Mais on peut changer le type d'un pointeur, pas d'une référence (cast/transtypage autorisé)

# Pointeur et référence

## En Java

Uniquement des références typées

- `MyObject a, b, obj;`
- `obj = a;` si on modifie `obj` alors on modifie `a`
- `obj = b;` si on modifie `obj` alors on modifie `b`
- `myFonction(obj)` `obj` est passé en entrée/sortie

## En C/C++

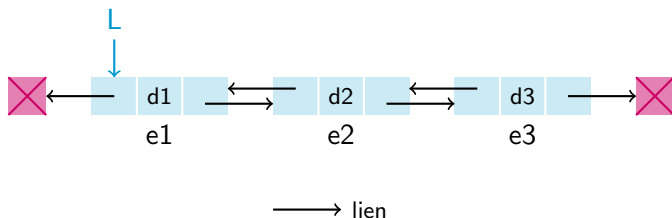
Pointeurs typés mais type changeable

- `MyObject a, b;`
- `MyObject* obj;`
- `obj = &a;` si on modifie `obj` alors on modifie `a`
- `obj = &b;` si on modifie `obj` alors on modifie `b`
- `myFonction(MyObject* obj)` `obj` est passé en entrée/sortie
- `myFonction(MyObject obj)` `obj` est passé en entrée



# Liste doublement chaînée

## Représentation



- ListeElement

- suivant : pointeur vers ListeElement
- précédent : pointeur vers ListeElement
- donnée : pointeur vers l'objet

- Liste

- premier : pointeur vers ListeElement

# Liste doublement chaînée

```
class ListElt {  
    ListElt _suiv  
    ListElt _prec  
    MaClasseDonnee _data  
    ListElt() {  
        _suiv = nil  
        _prec = nil  
        _data = null  
    }  
}
```

# Liste doublement chaînée

```
class List {  
    ListElt _premier  
    List() {  
        _premier = nil  
    }  
}
```

# Plan

- 1 Pointeur
- 2 Liste
  - Liste simplement chaînée
  - Liste doublement chaînée
- 3 Implémentation
- 4 Exemple d'utilisation de listes

# Pile

## Liste simplement chaînée : opérations

- `initListe (L)`
- `nombreElements(L)`
- `premier(L)`
- `ajouteAuDébut(elt, L)`
- `insèreAprès(elt, p, L)`
- `supprime(elt, p, L)`

## Implémentation par une liste

Une liste L simplement chaînée

- `Sommet(P)` : renvoyer `premier(L)`
- `Empiler(P, elt)` : `ajouteAuDébut(elt, L)`
- `Déempiler(P)` : `supprime(premier(L), nil, L)`
- `estVide(P)` : renvoyer `nombreElements(L) = 0`

# Pile

## Implémentation par une liste

Nécessite par rapport à un tableau

- Plus de place
- Plus d'opérations
- Plus d'allocations

# File

## Liste simplement chaînée : opérations

- `initListe` (L)
- `nombreElements`(L)
- `premier`(L)
- `ajouteEnFin`(elt , L)
- `insèreAprès`(elt , p, L)
- `supprime`(elt , p, L)

## Implémentation par une liste

Une liste L simplement chaînée

- `Sommet`(F) : renvoyer `premier`(L)
- `Enfiler` (F, elt ) : `ajouteEnFin`(elt , L)
- `Défiler` (F) : `supprime`(`premier`(L), `nil` , L)
- `estVide`(F) : renvoyer `nombreElements`(L) = 0

# File

## Implémentation par une liste

Beaucoup plus simple qu'un tableau cette fois

- Gestion mémoire plus complexe