

# **Chapter 12: Structures de données**

---

Presentation slides for

## **Java Software Solutions**

**Foundations of Program Design**

**Second Edition**

**by John Lewis and William Loftus**

**Java Software Solutions is published by Addison-Wesley**

**Presentation slides are copyright 2000 by John Lewis and William Loftus. All rights reserved.**

**Instructors using the textbook may use and modify these slides for pedagogical purposes.**

# Structures de données

∩ Nous pouvons maintenant explorer certaines techniques avancées pour organiser et gérer de l'information

∩ **Chapitre 12 se concentre sur:**

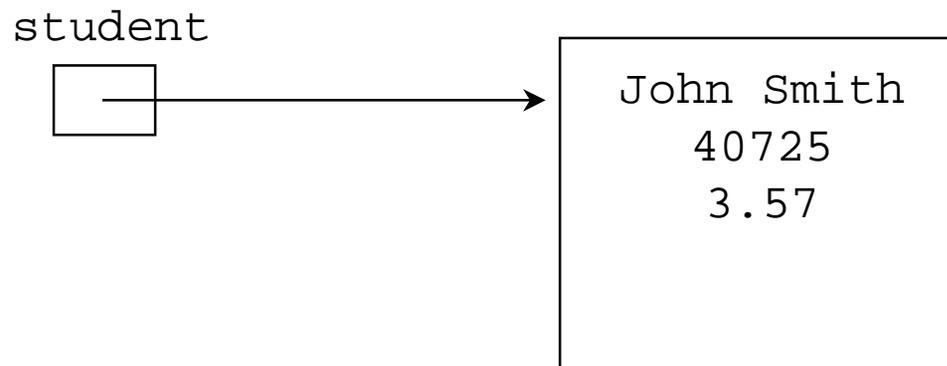
- Structures dynamiques
- Les types abstraits de données (« Abstract Data Types (ADTs) »)
- Listes chaînées
- Queues
- Piles

# Structures statiques vs. dynamiques

- ∩ Une structure de données *statique* a une taille fixe
- ∩ Ici, la signification de *statique* est différente de la signification de `static` du Java
- ∩ Les tableaux sont statiques. En effet, une fois que le nombre d'éléments que le tableau peut contenir soit défini, il ne change pas dans la suite
- ∩ La taille d'une structure de données dynamique change dépendamment du changement du nombre d'informations qu'elle peut contenir

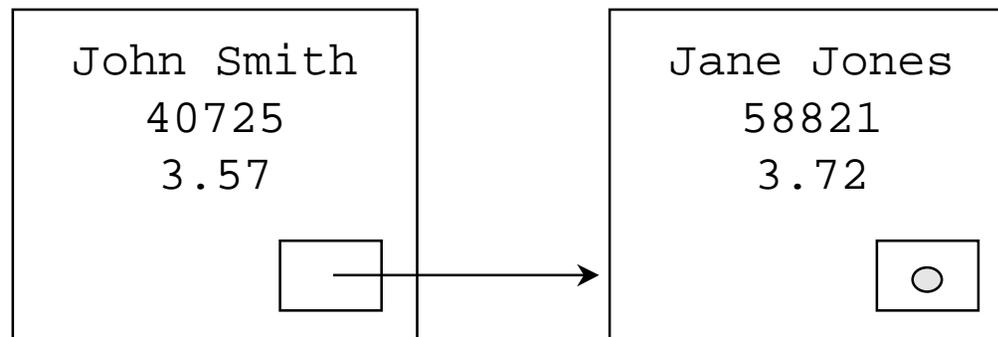
# Références sur des objets

- ∩ Rappelons qu'une référence sur un objet est une variable qui stocke l'adresse de cet objet
- ∩ Une référence peut aussi être appelée un *pointeur*
- ∩ Une référence est souvent représentée graphiquement par:



# Références comme liens

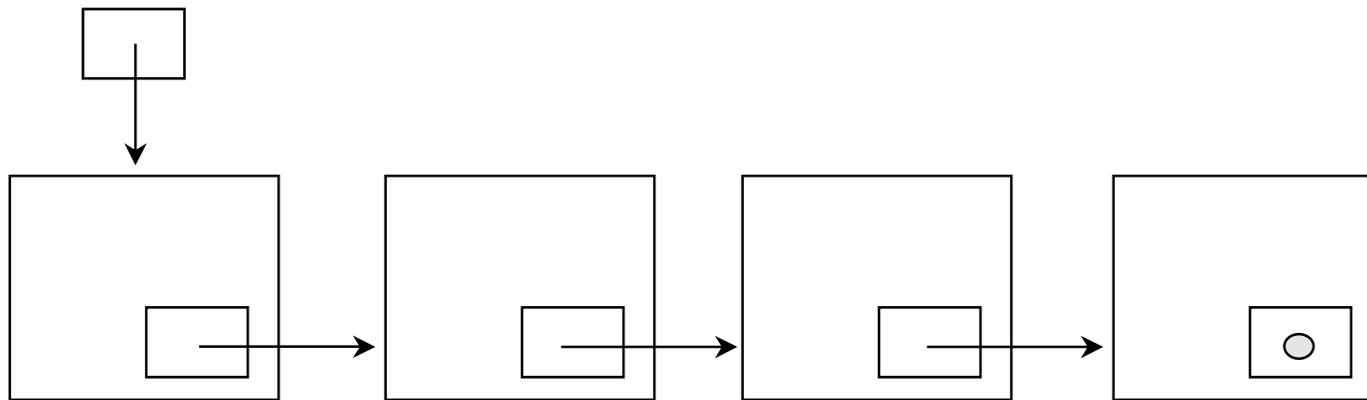
- ∞ Les références sur les objets peuvent être utilisés pour créer des liens entre des objets
- ∞ Supposons qu'une classe appelée `Student` contient une référence sur un autre objet `Student`



# Références comme liens

- Les références peuvent être utilisées pour créer une variété de structures. Par exemple, pour créer une liste chaînée

studentList



# Types abstraits de données (ADTs)

- ∩ Un type abstrait de données est une collection organisée d'information et un ensemble d'opérations à utiliser pour gérer cette information
- ∩ L'ensemble des opérations définit l'interface de l'ADT
- ∩ Tant que l'ADT répond correctement aux besoins de son monde extérieur (réponse via l'interface du ADT), alors il n'est pas important de savoir comment son implémentation a été faite
- ∩ Les objets sont un mécanisme de programmation parfait pour créer des ADTs, puisque leurs détails internes sont *encapsulés*

# Abstraction

- ∩ **Nos structures de données doivent être des abstractions**
- ∩ **C'est-à-dire, elles doivent cacher des détails**
- ∩ **Nous voulons séparer l'interface de la structure de l'implémentation de celle-ci**
- ∩ **Ceci permet de gérer la complexité et de faire des structures plus utiles**

# Nœuds intermédiaires

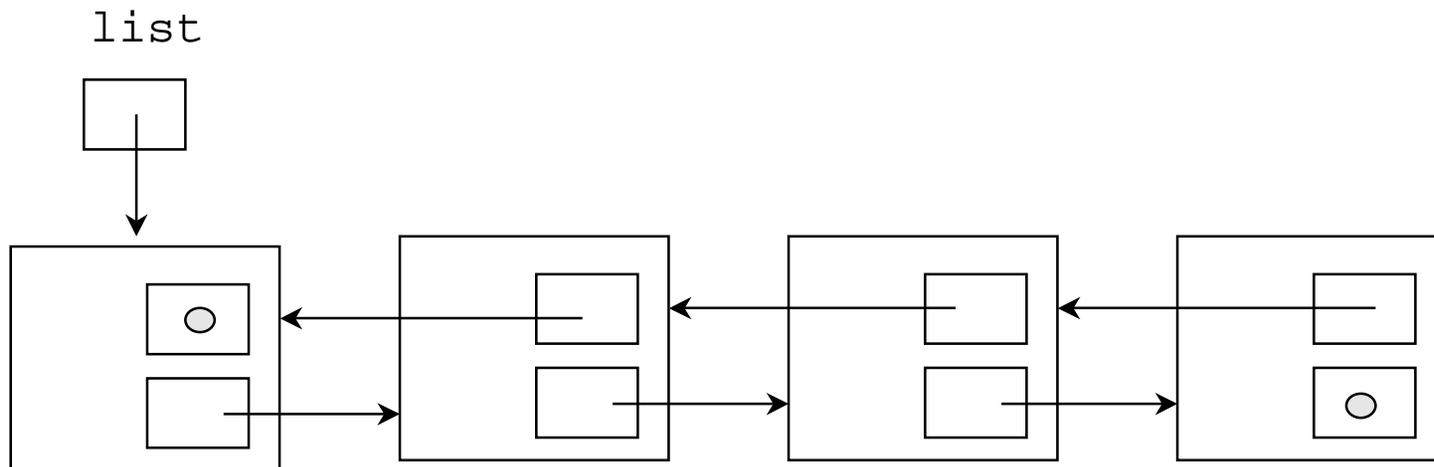
- ∩ Les objets en cours de stockage dans une structure de données ne doivent pas avoir de relations avec les détails de cette structure de données
- ∩ Par exemple, la classe `Student` stocke un lien sur le prochain objet `Student` dans la liste
- ∩ Au lieu de cela, nous pouvons utiliser une classe nœud séparée qui contient une référence sur l'objet stocké et un lien sur le prochain nœud de la liste
- ∩ Donc, la représentation interne devient en fait une liste chaînée de nœuds

# Collection de livres

- ∩ **Laissons-nous explorer un exemple d'une collection d'objets Book**
- ∩ **Cette collection est gérée par la classe `BookList` qui a une classe privée appelée `BookNode`**
- ∩ **Car `BookNode` est privée à `BookList`, les méthodes de `BookList` peuvent accéder directement les données de `BookNode` sans violer l'encapsulation**
- ∩ **Voir `Library.java` (page 500)**
- ∩ **Voir `BookList.java` (page 501)**
- ∩ **Voir `Book.java` (page 503)**

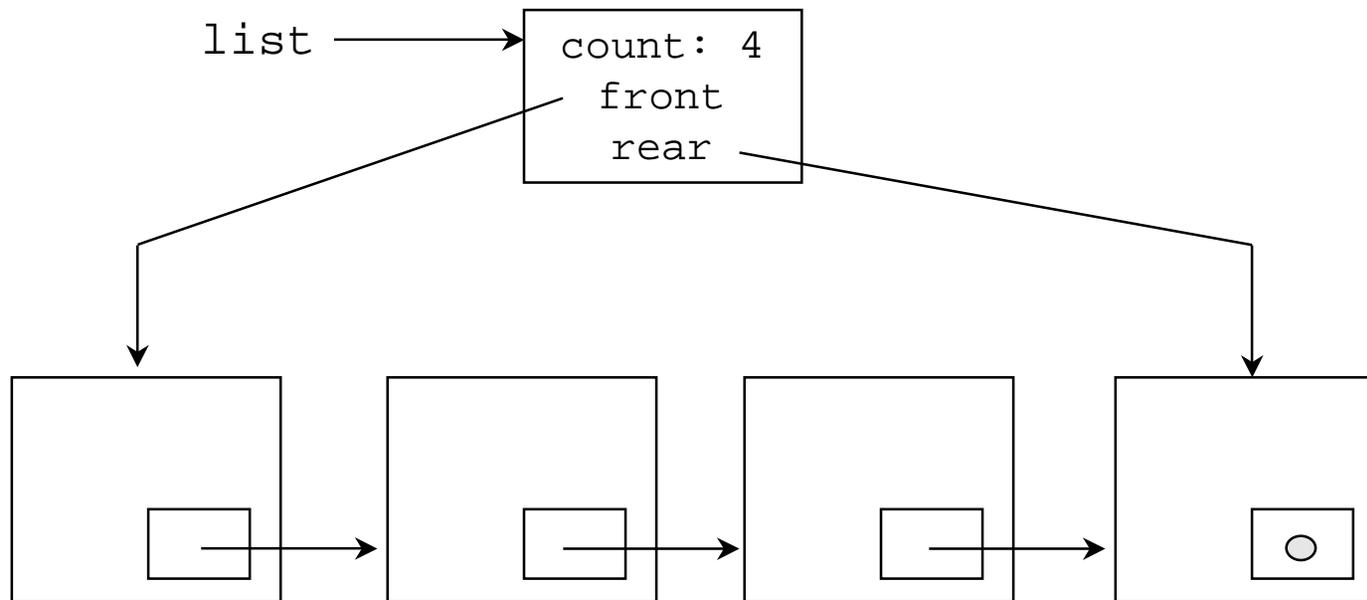
# Autres implémentations de listes dynamiques

- ∞ Dans certains cas, il est pratique d'implémenter une liste comme une liste doublement chaînée, avec une référence successeur et une référence prédécesseur



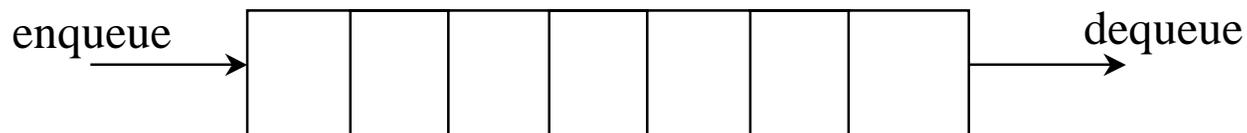
# Autres implémentations de listes dynamiques

- ∞ Dans certains cas, il est pratique d'utiliser un nœud séparé *tête* qui réfère au début et à la fin de la liste



# Queues

- ∞ Une queue est similaire à une liste, mais on ne peut ajouter un élément qu'à la fin de la liste et on ne peut supprimer un élément qu'à partir du début de la liste
- ∞ Elle est appelée une structure de données FIFO (« First-In, First-Out»)
- ∞ Analogie: une ligne de gens devant un guichet d'une banque



# Queues

∩ **Les opérations sur une queue peuvent être:**

- **enqueue – ajouter un élément à la fin de la queue**
- **dequeue – supprime un élément à partir du début de la queue**
- **empty – retourne vrai si la queue est vide**

∩ **Comme avec l'exemple de liste chaînée, en stockant des références sur des objets génériques, n'importe quel objet peut être stocké dans la queue**

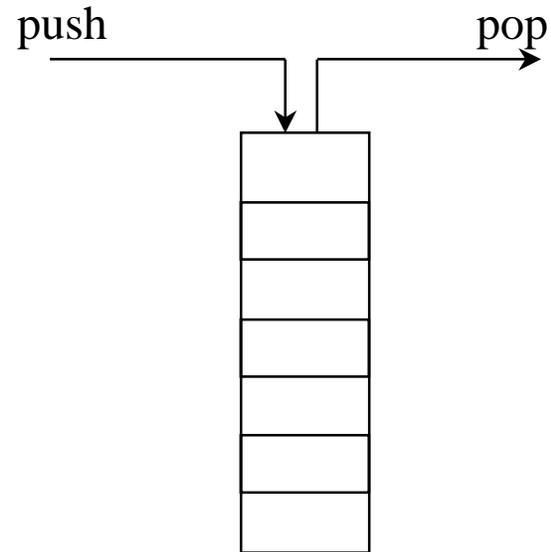
∩ **Queues sont souvent utilisées en simulations**

# Piles «Stacks »

- ∩ Comme une liste ou une pile, un ADT pile est linéaire
- ∩ Les éléments sont ajoutés et supprimés à partir seulement d'une des extrémités de la pile
- ∩ Elle est donc LIFO (« Last-In, First-Out »)
- ∩ Analogie: pile d'assiettes

# Pile (« Stacks »)

∞ Les piles sont souvent schématisées verticalement:



# Pile (« Stacks »)

∩ Des opérations sur les piles peuvent être:

- **push** – ajouter un élément au sommet de la pile
- **pop** - supprimer un élément du sommet de la pile
- **peek** - extraire l'élément du sommet de la pile
- **empty** – retourne vide si la pile est vide

∩ Le `java.util` package contient une classe `Stack` qui est implémentée en utilisant `Vector`

∩ Voir `Decode.java` (page 508)