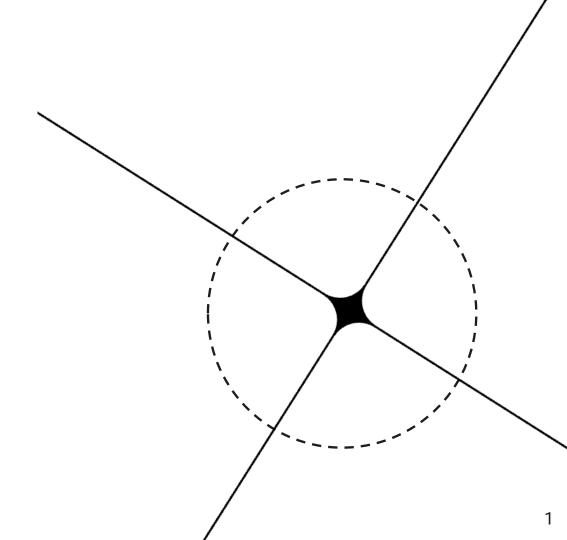
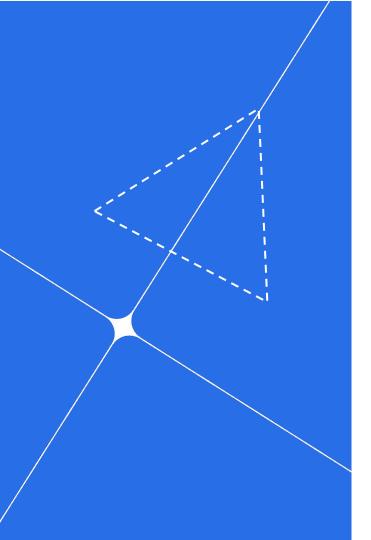




# **Introduction TP 2**

Julien Romero





# Le tableau extensible

#### Le tableau extensible

**Inconvénient des tableaux**: On ne peut pas ajouter plus d'éléments que la taille du tableau.

**Solution**: Quand un tableau est plein, on va augmenter sa taille pour permettre d'ajouter de nouveaux éléments. C'est le **tableau extensible**.

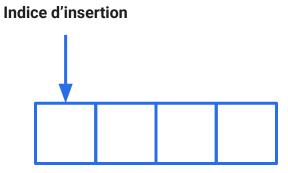
Notre tableau extensible implémente deux opérations:

- L'ajout d'élément dans le tableau
- L'extension du tableau

Contrairement à un tableau classique, le tableau extensible n'est rempli que jusqu'à un indice donné, que l'on doit conserver.

Pour ajouter un élément (en considérant que l'on a la place), il faut:

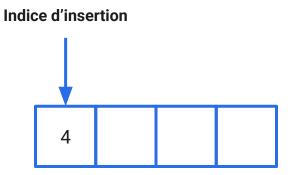
- 1. Ajouter l'élément à l'indice d'insertion actuel
- 2. Incrémenter l'indice d'insertion



Contrairement à un tableau classique, le tableau extensible n'est rempli que jusqu'à un indice donné, que l'on doit conserver.

Pour ajouter un élément (en considérant que l'on a la place), il faut:

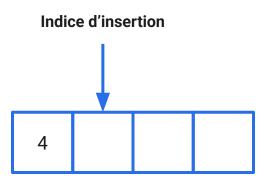
- 1. Ajouter l'élément à l'indice d'insertion actuel
- Incrémenter l'indice d'insertion



Contrairement à un tableau classique, le tableau extensible n'est rempli que jusqu'à un indice donné, que l'on doit conserver.

Pour ajouter un élément (en considérant que l'on a la place), il faut:

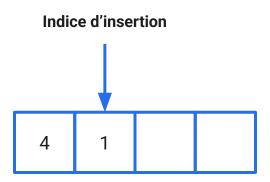
- 1. Ajouter l'élément à l'indice d'insertion actuel
- 2. Incrémenter l'indice d'insertion



Contrairement à un tableau classique, le tableau extensible n'est rempli que jusqu'à un indice donné, que l'on doit conserver.

Pour ajouter un élément (en considérant que l'on a la place), il faut:

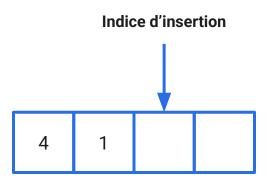
- 1. Ajouter l'élément à l'indice d'insertion actuel
- Incrémenter l'indice d'insertion



Contrairement à un tableau classique, le tableau extensible n'est rempli que jusqu'à un indice donné, que l'on doit conserver.

Pour ajouter un élément (en considérant que l'on a la place), il faut:

- 1. Ajouter l'élément à l'indice d'insertion actuel
- 2. Incrémenter l'indice d'insertion



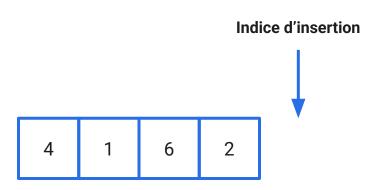
### Le tableau extensible - Extension du tableau

À force d'ajouter des éléments, nous allons **remplir notre tableau** (notre indice d'insertion dépasse la taille du tableau). Il va falloir d'étendre.

#### Pour **l'étendre**, nous devons:

- 1. Créer un nouveau tableau deux fois plus grand
- Recopier les anciens éléments dans le nouveau tableau

On peut alors faire l'insertion.



#### Le tableau extensible - Extension du tableau

À force d'ajouter des éléments, nous allons **remplir notre tableau** (notre indice d'insertion dépasse la taille du tableau). Il va falloir d'étendre.

#### Pour l'étendre, nous devons:

- Créer un nouveau tableau deux fois plus grand
- 2. Recopier les anciens éléments dans le nouveau tableau

On peut alors faire l'insertion (on a conservé le même indice d'insertion).



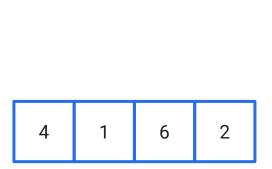
#### Le tableau extensible - Extension du tableau

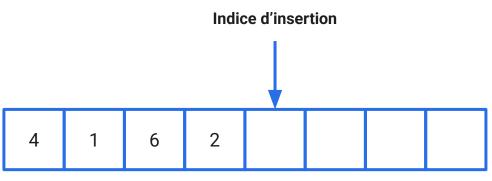
À force d'ajouter des éléments, nous allons **remplir notre tableau** (notre indice d'insertion dépasse la taille du tableau). Il va falloir d'étendre.

#### Pour **l'étendre**, nous devons:

- 1. Créer un nouveau tableau deux fois plus grand
- 2. Recopier les anciens éléments dans le nouveau tableau

On peut alors faire l'insertion (on a conservé le même indice d'insertion).





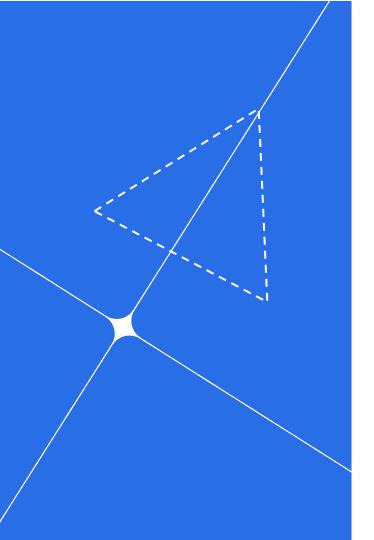
### Le tableau extensible - Complexité

- L'extension est linéaire dans tous les cas (création du tableau et recopie)
- L'ajout d'un élément est **linéaire** dans le pire des cas (cas où il n'y a plus la place et il faut faire une extension)
  - Constant dans le meilleur des cas (pas d'extension)
  - Constant en moyenne (c.f. TP)
- L'accès à l'élément à l'indice i est constant (car c'est un tableau)

Le tableau extensible est utilisé en pratique grâce à la classe ArrayList<E> de Java (c.f. futur cours).

Même si l'ajout est de complexité constante en moyenne, elle peut créer de mauvaises surprises quand une extension à lieu.

D'où l'introduction des listes chaînées.



# La liste chaînée

### La liste chaînée

• **Idée**: Au lieu de créer plusieurs cases continues dans la mémoires pour les tableaux, nous allons séparer chaque case. Pour ce faire, chaque élément de notre liste chaînée connaîtra sa valeur ET la référence vers la case suivante.

Une liste chaînée est composée de nœuds. Chaque nœud contient:

- Une valeur
- Une référence vers le nœud suivant (null si dernier nœud)

Nous avons ici une structure récursive (chaque nœud référence un autre nœud). Les listes sont naturellement compatibles avec les fonctions récursives.

En général, on ne se rappelle que du premier élément de la liste.

Nous allons voir comment:

- Ajouter un élément à la liste
- Supprimer un élément
- Accéder à l'élément i de la liste

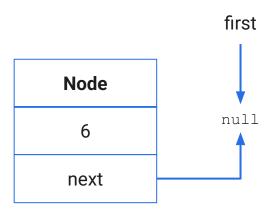
Considérons que nous avons une variable first qui réfère le premier nœud. Au début, elle vaut null.

- 1. Créer un nouveau nœud avec la bonne valeur (un monstre dans le TP) et référent le nœud suivant (next) comme étant first
- 2. Redéfinir first comme référent vers ce nouveau nœud



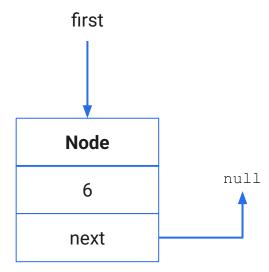
Considérons que nous avons une variable first qui réfère le premier nœud. Au début, elle vaut null.

- 1. Créer un nouveau nœud avec la bonne valeur (un monstre dans le TP) et référent le nœud suivant (next) comme étant first
- Redéfinir first comme référent vers ce nouveau nœud



Considérons que nous avons une variable first qui réfère le premier nœud. Au début, elle vaut null.

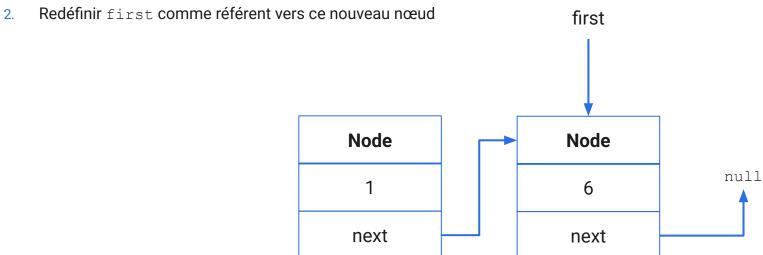
- 1. Créer un nouveau nœud avec la bonne valeur (un monstre dans le TP) et référent le nœud suivant (next) comme étant first
- 2. Redéfinir first comme référent vers ce nouveau nœud



Considérons que nous avons une variable first qui réfère le premier nœud. Au début, elle vaut null.

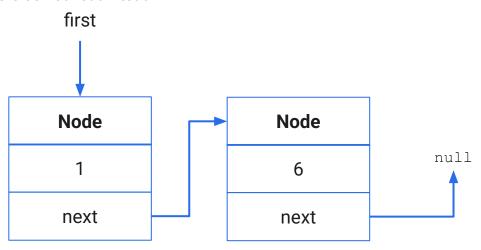
Pour ajouter un élément à la liste, nous devons:

1. Créer un nouveau nœud avec la bonne valeur (un monstre dans le TP) et référent le nœud suivant (next) comme étant first



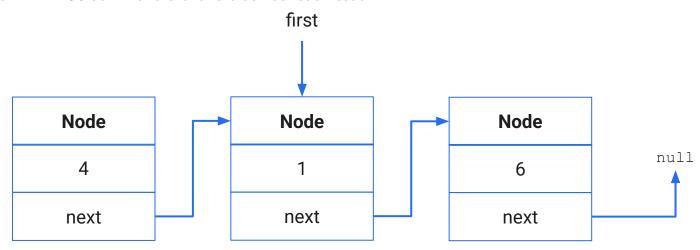
Considérons que nous avons une variable first qui réfère le premier nœud. Au début, elle vaut null.

- 1. Créer un nouveau nœud avec la bonne valeur (un monstre dans le TP) et référent le nœud suivant (next) comme étant first
- Redéfinir first comme référent vers ce nouveau nœud



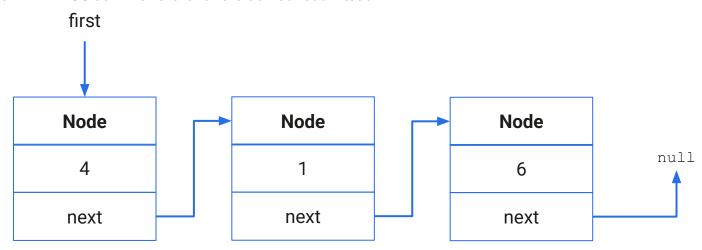
Considérons que nous avons une variable first qui réfère le premier nœud. Au début, elle vaut null.

- 1. Créer un nouveau nœud avec la bonne valeur (un monstre dans le TP) et référent le nœud suivant (next) comme étant first
- Redéfinir first comme référent vers ce nouveau nœud



Considérons que nous avons une variable first qui réfère le premier nœud. Au début, elle vaut null.

- 1. Créer un nouveau nœud avec la bonne valeur (un monstre dans le TP) et référent le nœud suivant (next) comme étant first
- Redéfinir first comme référent vers ce nouveau nœud

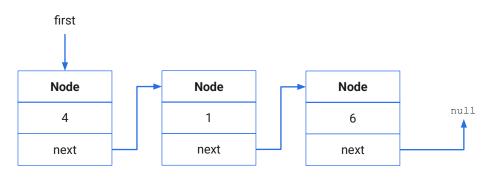


#### La liste chaînée - Accéder à un élément

Accéder à un élément dans une liste n'est pas aussi facile que pour un tableau. Nous devons sauter de nœud en nœud jusqu'à rencontrer l'élément voulu.

Par exemple, nous accéder à l'élément à la position N:

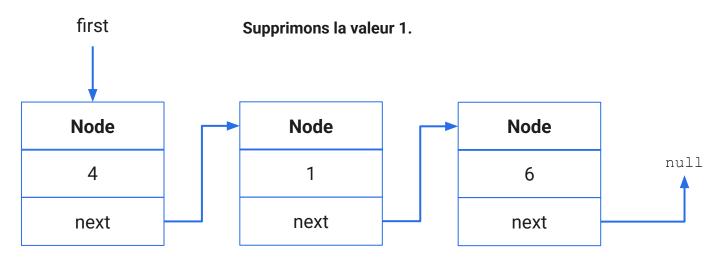
```
current_node = first
for(int i = 0; i < N; i++) {
    current_node = current_node.next;
}</pre>
```



### La liste chaînée - Retrait d'un élément

Pour retirer un élément de la liste, nous devons:

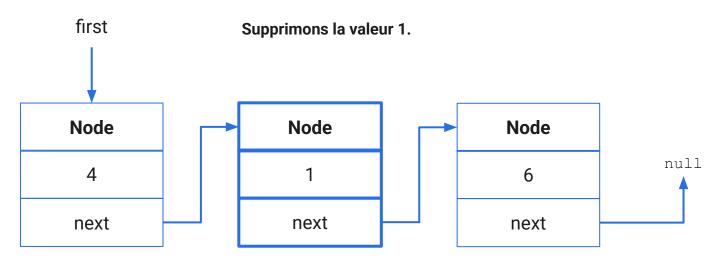
- Le localiser dans la liste
- 2. Le supprimer
  - a. Si c'est le premier élément, on redéfinit first comme étant le deuxième élément
  - b. Sinon, on défini le next du nœud précédent comme étant le next du nœud à supprimer



### La liste chaînée - Retrait d'un élément

Pour retirer un élément de la liste, nous devons:

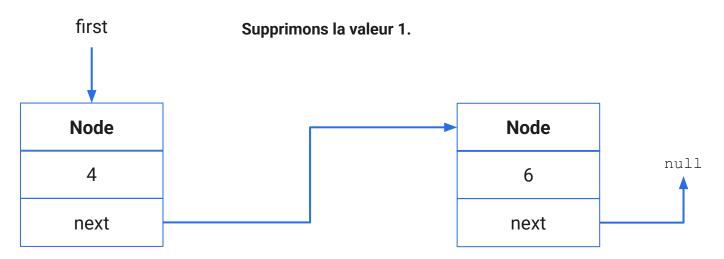
- 1. Le localiser dans la liste
- 2. Le supprimer
  - a. Si c'est le premier élément, on redéfinit first comme étant le deuxième élément
  - b. Sinon, on défini le next du nœud précédent comme étant le next du nœud à supprimer



### La liste chaînée - Retrait d'un élément

Pour retirer un élément de la liste, nous devons:

- Le localiser dans la liste
- 2. Le supprimer
  - a. Si c'est le premier élément, on redéfinit first comme étant le deuxième élément
  - b. Sinon, on défini le next du nœud précédent comme étant le next du nœud à supprimer

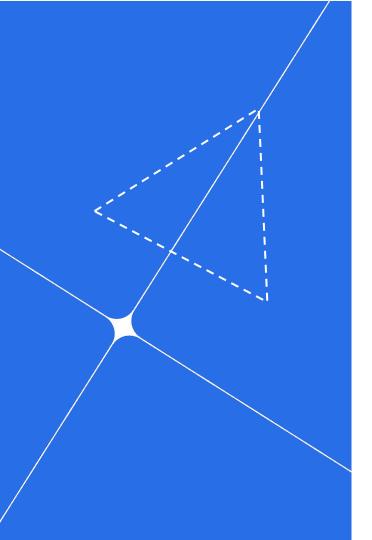


## La liste chaînée - Complexité

- La complexité d'un ajout est constante
- Trouver un élément est **linéaire** dans le pire des cas (l'élément est à la fin, et il faut parcourir tous les nœuds)
- Supprimer un élément est **linéaire** dans le pire des cas (car il faut localiser l'élément)

Nous avons bien un coût d'ajout constant dans tous les cas. Par contre, l'accès à un élément est plus coûteux.

En Java, nous avons accès à la classe prédéfinie LinkedList<E> qui implémente les listes chaînées (c.f. futur cours).



# En route vers le TP!