Elements d'Algorithmique Listes doublement chaînées

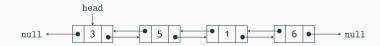
Daniela Petrişan Université de Paris, IRIF





Une liste doublement chaînée est une structure de données contenant des objets arrangés linéairement, telle que chaque nœud de la liste comprend :

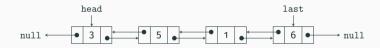
- un champ clé
- deux champs de pointeur, next et prev, pour respectivement, le nœud suivant et le nœud précédent de la liste.



On a un pointeur head vers le premier élément de la liste, appelé tête de liste.

Une liste doublement chaînée est une structure de données contenant des objets arrangés linéairement, telle que chaque nœud de la liste comprend :

- · un champ clé
- deux champs de pointeur, next et prev, pour respectivement, le nœud suivant et le nœud précédent de la liste.



On a un pointeur head vers le premier élément de la liste, appelé tête de liste.

Il est parfois utile de maintenir un pointeur last vers le dernier élément de la liste.

Avantages par rapport à une liste chaînée simple

- Une liste doublement chaînée peut être parcourue aussi bien en avant qu'en arrière.
- L'opération de suppression dans une liste doublement chaînée est plus efficace si le pointeur vers le nœud à supprimer est donné.
- On peut rapidement insérer un nouveau nœud avant un nœud donné.

Avantages par rapport à une liste chaînée simple

- Une liste doublement chaînée peut être parcourue aussi bien en avant qu'en arrière.
- L'opération de suppression dans une liste doublement chaînée est plus efficace si le pointeur vers le nœud à supprimer est donné.
- On peut rapidement insérer un nouveau nœud avant un nœud donné.

Inconvénients par rapport à une liste chaînée simple

- Chaque nœud nécessite de la mémoire supplémentaire pour un pointeur <u>prev</u> vers le nœud précédent.
- Toutes les opérations nécessitent le maintien d'un pointeur supplémentaire.

Entrée : une liste doublement chaînée \mathtt{L} et un pointeur sur \mathtt{x}

Sortie: la liste dans laquelle x a été supprimé

```
1: fonction SUPPRIMER(L, x)
```

- 2: **si** x.prev # null **alors**
- 3: $x.prev.next \leftarrow x.next$
- 4: sinon
- 5: L.head \leftarrow x.next
- 6: **si** x.next ≠ null **alors**
- 7: x.next.prev ← x.prev



Entrée : une liste doublement chaînée \mathtt{L} et un pointeur sur \mathtt{x}

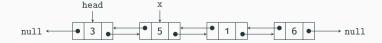
Sortie : la liste dans laquelle x a été supprimé

```
1: fonction SUPPRIMER(L, x)
2: si x.prev ≠ null alors
```

5: L.head
$$\leftarrow$$
 x.next

6:
$$\mathbf{si} \times \mathbf{null} \mathbf{alors}$$

7:
$$x.next.prev \leftarrow x.prev$$

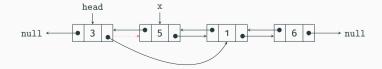


Entrée: une liste doublement chaînée \mathtt{L} et un pointeur sur \mathtt{x}

Sortie : la liste dans laquelle \mathbf{x} a été supprimé

```
1: fonction SUPPRIMER(L, x)
```

- 2: **si** x.prev # null **alors**
- 3: x.prev.next ← x.next
- 4: sinon
- 5: L.head \leftarrow x.next
- 6: **si** x.next ≠ null **alors**
- 7: x.next.prev ← x.prev

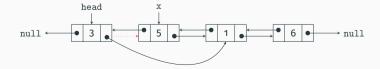


Entrée: une liste doublement chaînée \mathtt{L} et un pointeur sur \mathtt{x}

Sortie : la liste dans laquelle \mathbf{x} a été supprimé

```
1: fonction SUPPRIMER(L, x)
```

- 2: **si** x.prev # null **alors**
- 3: $x.prev.next \leftarrow x.next$
- 4: sinon
- 5: L.head \leftarrow x.next
- 6: **si** x.next # null **alors**
- 7: $x.next.prev \leftarrow x.prev$

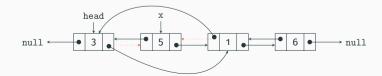


Entr'ee: une liste doublement chaînée \mathtt{L} et un pointeur sur \mathtt{x}

Sortie: la liste dans laquelle x a été supprimé

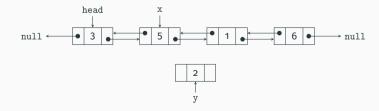
```
1: fonction SUPPRIMER(L, x)
```

- 2: **si** x.prev # null **alors**
- 3: $x.prev.next \leftarrow x.next$
- 4: sinon
- 5: L.head \leftarrow x.next
- 6: **si** x.next ≠ null **alors**
- 7: x.next.prev ← x.prev



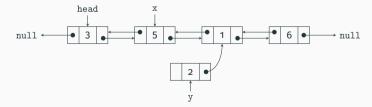
```
1: fonction INSERER(L, x, y)
```

- 2: $y.next \leftarrow x.next$
- 3: $y.prev \leftarrow x$
- 4: **si** x.next \(\neq \text{null alors}
- 5: $x.next.prev \leftarrow y$
- 6: $x.next \leftarrow y$



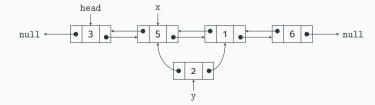
```
1: fonction INSERER(L, x, y)
```

- 2: y.next ← x.next
- 3: $y.prev \leftarrow x$
- 4: **si** x.next ≠ null **alors**
- 5: $x.next.prev \leftarrow y$
- 6: $x.next \leftarrow y$



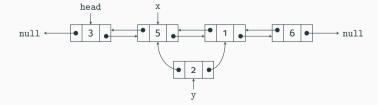
```
1: fonction INSERER(L, x, y)
```

- 2: y.next ← x.next
- 3: $y.prev \leftarrow x$
- 4: **si** x.next \(\neq \text{null alors}
- 5: $x.next.prev \leftarrow y$
- 6: $x.next \leftarrow y$



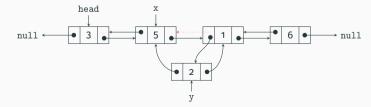
```
1: fonction INSERER(L, x, y)
```

- 2: $y.next \leftarrow x.next$
- 3: $y.prev \leftarrow x$
- 4: si x.next ≠ null alors
- 5: $x.next.prev \leftarrow y$
- 6: $x.next \leftarrow y$



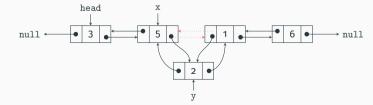
```
1: fonction INSERER(L, x, y)
```

- 2: $y.next \leftarrow x.next$
- 3: $y.prev \leftarrow x$
- 4: **si** x.next # null **alors**
- 5: $x.next.prev \leftarrow y$
- 6: $x.next \leftarrow y$



```
1: fonction INSERER(L, x, y)
```

- 2: $y.next \leftarrow x.next$
- 3: $y.prev \leftarrow x$
- 4: **si** x.next \(\neq \text{null alors}
- 5: $x.next.prev \leftarrow y$
- 6: $x.next \leftarrow y$



Quiz. Quelle est la complexité de la recherche d'un élément dans une liste doublement chaînée triée ?

Quiz. Quelle est la complexité de la recherche d'un élément dans une liste doublement chaînée triée ?

Réponse : Toujours linéaire. Dans le pire des cas, nous devons parcourir toute la liste.

Quiz. Quelle est la complexité de la recherche d'un élément dans une liste doublement chaînée triée ?

Réponse : Toujours linéaire. Dans le pire des cas, nous devons parcourir toute la liste.

Peut-on faire mieux ? Par exemple, si nous utilisons deux listes ?

Quiz. Quelle est la complexité de la recherche d'un élément dans une liste doublement chaînée triée ?

Réponse : Toujours linéaire. Dans le pire des cas, nous devons parcourir toute la liste.

Peut-on faire mieux ? Par exemple, si nous utilisons deux listes ?



Il existe deux types de trains : normaux et express. Les trains express ne s'arrêtent pas à chaque station !

Quiz. Quelle est la complexité de la recherche d'un élément dans une liste doublement chaînée triée ?

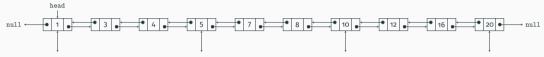
Réponse : Toujours linéaire. Dans le pire des cas, nous devons parcourir toute la liste.

Peut-on faire mieux ? Par exemple, si nous utilisons deux listes ?

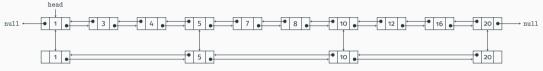


Il existe deux types de trains : normaux et express. Les trains express ne s'arrêtent pas à chaque station ! Pour aller de CDG à Arcueil, il est préférable de prendre un train express, disons jusqu'à Laplace, puis un train normal ensuite.

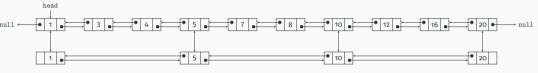
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



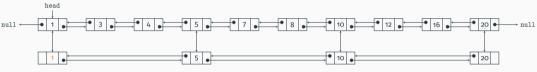
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



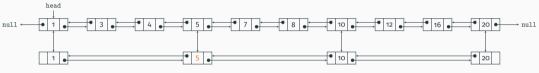
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



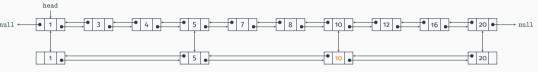
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



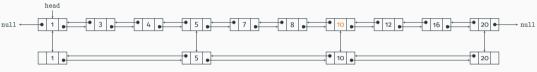
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



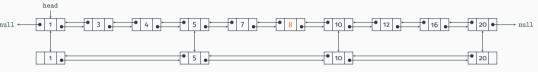
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



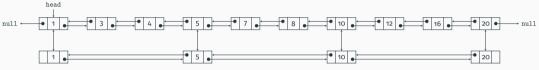
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



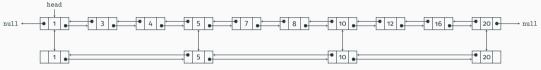
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



Exemple: Recherchons 8!

Si la première liste a n éléments, et la seconde m éléments, alors la recherche d'un élément a une complexité $\frac{n}{m} + m$.

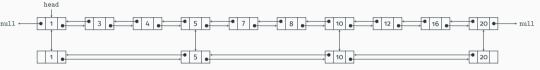
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



Exemple: Recherchons 8!

Si la première liste a n éléments, et la seconde m éléments, alors la recherche d'un élément a une complexité $\frac{n}{m} + m$. Quelle est la valeur optimale de m?

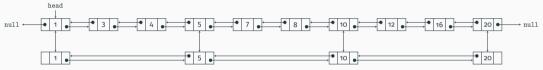
Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



Exemple: Recherchons 8!

Si la première liste a n éléments, et la seconde m éléments, alors la recherche d'un élément a une complexité $\frac{n}{m} + m$. Quelle est la valeur optimale de m? Réponse : \sqrt{n}

Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.

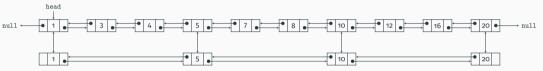


Exemple: Recherchons 8!

Si la première liste a n éléments, et la seconde m éléments, alors la recherche d'un élément a une complexité $\frac{n}{m} + m$. Quelle est la valeur optimale de m? Réponse : \sqrt{n}

La recherche d'un élément a une complexité $O(\sqrt{n})$ si l'on utilise une liste supplémentaire comme ci-dessus.

Nous pouvons utiliser une deuxième liste, dans laquelle nous copions certains des éléments de la première, répartis de manière uniforme.



Exemple: Recherchons 8!

Si la première liste a n éléments, et la seconde m éléments, alors la recherche d'un élément a une complexité $\frac{n}{m} + m$. Quelle est la valeur optimale de m? Réponse : \sqrt{n}

La recherche d'un élément a une complexité $O(\sqrt{n})$ si l'on utilise une liste supplémentaire comme ci-dessus.

Cette idée peut être répétée et on obtient une structure de données plus complexe : skip list, pour laquelle la recherche a une complexité O(log(n)).