

# Développement efficace (R3.02)

## Récurtivité III : listes

Marin Bougeret  
LIRMM, IUT/Université de Montpellier



- précédemment : algorithmes récursifs
- maintenant : structures récursives

- précédemment : définir un algorithme à partir de lui même
- maintenant :
  - définir une structure à partir d'elle même
  - manipuler ces structures avec des algorithmes récursifs

On parle également de type "autoréférents".

## 1 Liste

- Définition
- Algorithmes sur les listes : échauffement
- Ecriture des méthodes `void`
- Notions d'égalité, d'indépendance

## 1 Liste

- Définition
- Algorithmes sur les listes : échauffement
- Ecriture des méthodes `void`
- Notions d'égalité, d'indépendance

## Notations

- la liste vide sera notée  $()$
- les listes non vides seront notées, par exemple,  $(7, 8, 9)$

```
class Liste{  
    private int val;  
    private Liste suiv;  
  
    public Liste(){  
        this.suiv = null;  
    }  
  
}
```

## Remarque

Différence par rapport à l'année dernière il y avait deux classes : Maillon et Liste.

Comment représenter la liste vide ?

- Liste l = null ?
- Liste l = new Liste()?

Pensons à une classe familière : ArrayList.

```
.. main(..) {  
    ArrayList<Integer> l = new ArrayList(); //on  
        démarre d'une liste vide  
    l.add(3);  
  
    //pareil pour nous  
    Liste l2 = new Liste();  
    l2.ajout(5);  
  
    //si on faisait  
    Liste l3 = null;  
    l3.uneMethode(); //nullpointerexception
```

```
class Liste{
    private int val;
    private Liste suiv;

    public Liste(){ //construit la liste vide
        this.suiv = null;
    }

    public boolean estVide(){
        //une liste (val,suiv) est vide ssi suiv==
        null (peu importe val)
        return suiv==null
    }
}
```

## Remarque

On a donc un "maillon bidon" à la fin de toutes les listes.



## Exemple

Comment construire la liste  $L$  représentant  $(1, 2, 3)$  ?

- Liste  $L_1 = \text{new Liste}();$
- Liste  $L_2 = \text{new Liste}();$
- Liste  $L_3 = \text{new Liste}();$

## Exemple

Comment construire la liste  $L$  représentant  $(1, 2, 3)$  ?

- `Liste  $L_1$  = new Liste();`
- `Liste  $L_2$  = new Liste();`
- `Liste  $L_3$  = new Liste();`
- `$L_1$ .val = 1;`
- `$L_2$ .val = 2;`
- `$L_3$ .val = 3;`

## Exemple

Comment construire la liste  $L$  représentant  $(1, 2, 3)$  ?

- `Liste  $L_1$  = new Liste();`
- `Liste  $L_2$  = new Liste();`
- `Liste  $L_3$  = new Liste();`
- `$L_1$ .val = 1;`
- `$L_2$ .val = 2;`
- `$L_3$ .val = 3;`
- `$L_1$ .suiv =  $L_2$ ;`
- `$L_2$ .suiv =  $L_3$ ;` //attention, on a ici seulement  $L_1 = (1, 2)$

## Exemple

Comment construire la liste  $L$  représentant  $(1, 2, 3)$  ?

- `Liste  $L_1$  = new Liste();`
- `Liste  $L_2$  = new Liste();`
- `Liste  $L_3$  = new Liste();`
- `$L_1$ .val = 1;`
- `$L_2$ .val = 2;`
- `$L_3$ .val = 3;`
- `$L_1$ .suiv =  $L_2$ ;`
- `$L_2$ .suiv =  $L_3$ ;` //attention, on a ici seulement  $L_1 = (1, 2)$
- `$L_3$ .suiv = new Liste();` //ici  $L_1 = (1, 2, 3)$

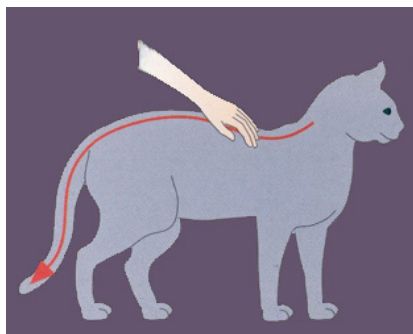
Les 2 structures de données les plus usuelles sont :

- les tableaux
- les listes

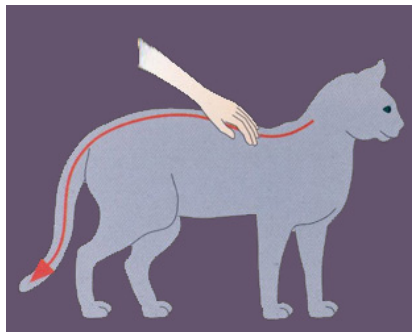
Est ce qu'une des deux structures est mieux que l'autre ? NON!

## Propriétés des listes & tableaux

- tableaux :
  - AVANTAGE : accès immédiats à tous les éléments
  - INCONVENIENT : taille fixée (tableaux redims. n'existent pas)
- listes
  - AVANTAGE : taille non fixée (ajout d'élément toujours ok)
  - INCONVENIENT : accès aux éléments en fin de liste coûteux



- Avant : algo. itératifs sur les listes
- Maintenant : algo. récursifs sur les listes



- Avant : algo. itératifs sur les listes
- Maintenant : algo. récursifs sur les listes

## 1 Liste

- Définition
- Algorithmes sur les listes : échauffement
- Ecriture des méthodes `void`
- Notions d'égalité, d'indépendance



```
String toString(){  
  
    if(estVide()){  
        return "";  
    }  
    else{  
        String aux = suiv.toString();  
        return val + "␣"+aux;  
    }  
}
```

```
String toStringEnvers(){  
  
    if(estVide()){  
        return "";  
    }  
    else{  
        String aux = suiv.toStringEnvers();  
        return aux+"␣"+val;  
    }  
}
```

```
boolean recherche(int x){  
    //action : retourne vrai ssi x dans this  
  
    if(estVide()){  
        return false;  
    }  
    else{  
        if (val == x)  
            return true;  
        else  
            return suiv.recherche(x);  
    }  
}
```

Une version équivalente, mais mieux écrite :

```
boolean recherche(int x){  
    //action : retourne vrai ssi x dans this  
  
    if(estVide()){  
        return false;  
    }  
    else{  
        return ((val==x) || suiv.recherche(x));  
    }  
}
```

Un constructeur utile pour la suite :

```
Liste Liste(Liste l){  
    //action : constructeur par copie en  
    profondeur (recopie tous les maillons)  
  
    if(l.estVide()){  
        suiv = null;  
    }  
    else{  
        val = l.val;  
        suiv = new Liste(l.suiv);  
    }  
}
```

## 1 Liste

- Définition
- Algorithmes sur les listes : échauffement
- **Ecriture des méthodes void**
- Notions d'égalité, d'indépendance

## Pour cette partie

On s'intéresse aux méthodes avec des spécifications du type  
`void m(..) : modifie this` afin que ...

Les méthodes de base suivantes vont être utiles pour écrire ces algorithmes:

- `void ajoutTete(int x)`
- `void supprimeTete()`

Regardons donc comment écrire ces deux méthodes de base.

Un version fausse :

```
public void supprimeTete(){  
    //this non vide  
    this = this.suiv; //"this =" est INTERDIT en  
        JAVA  
}
```



```
public void supprimeTete(){  
    //this non vide  
    this.val = suiv.val;  
    this.suiv = this.suiv.suiv;  
}
```

Pénible à écrire, on sera donc content d'invoquer `supprimeTete()`.

Une version fausse :

```
public void ajoutTete(int x){  
    Liste res = new Liste();  
    res.val = x;  
    res.suiv = this;  
    this = res; // "this =" est INTERDIT en JAVA  
}
```

```
public void ajoutTete(int x){  
    Liste copieTete = new Liste();  
    copieTete.val = this.val;  
    copieTete.suiv = this.suiv;  
    this.val = x;  
    this.suiv = copieTete;  
}
```

Pénible à écrire, on sera donc content d'invoquer ajoutTete().

Ecrivons maintenant une méthode void avec nos méthodes de base.

## void supprOccs(int x)

```
void supprOccs(int x){  
    //modifie this pour supprimer toutes les occs  
    de x  
    if(!estVide()){  
        suiv.supprOccs(x);  
        if(val==x){  
            supprimeTete();  
        }  
    }  
}
```

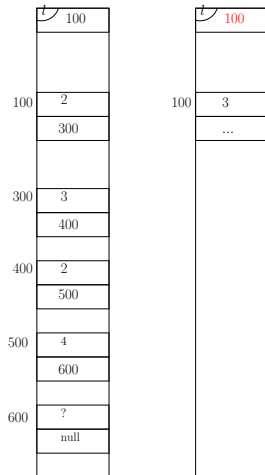
### Un petit coup de stress..

- avant l'appel rec, this.suiv vallait 500 (par ex)
- après l'appel rec (qui a "tout changé" à partir du deuxième maillon), this.suiv .. vaut toujours 500 !
- sommes nous sûr que le premier "nouveau maillon" (après l'appel rec.) est bien à l'adresse 500 ?
- oui, cf slide suivant

# Remarque sur la spécification "modifie this"

Avec une spécification du type  
"void m(..) : **modifie** this afin que ..",  
si l'on exécute "l.m(..)", le contenu de la  
liste va être modifié, mais pas le pointeur l.

```
Liste l = .. ; //on suppose l=  
            (2,3,2,4)  
Liste sauv = l;  
l.supprOccs(2);  
println(l==sauv); //true
```



## Un deuxième exemple

Spec : "modifie this (qui est triée) pour y insérer x"

```
void insertDansTrie(int x){  
    if(estVide())  
        ajoutTete(x);  
    else{  
        if(x <= val)  
            ajoutTete(x);  
        else  
            suiv.insertDansTrie(x);  
    }  
}
```

## 1 Liste

- Définition
- Algorithmes sur les listes : échauffement
- Ecriture des méthodes `void`
- Notions d'égalité, d'indépendance

```
boolean estEgale(Liste l){  
    //action : retourne vrai ssi this et l  
    contiennent les mêmes entiers, dans le même ordre  
  
    if(estVide()){  
        return l.estVide();  
    }  
    else{  
        if(l.estVide())  
            return false;  
        //les deux listes sont vides, on peut donc  
        regarder les valeurs en tête  
        return ((val==l.val) && suiv.estEgale(l.  
            suiv));  
    }  
}
```



## Attention

`estEgale` n'est pas la même chose que `==` :

- `l1.estEgale(l2)` vrai ssi `l1` et `l2` contiennent les mêmes entiers, dans le même ordre
- `l1==l2` vrai ssi `l1` et `l2` pointent sur la même adresse

- `l1==l2`  $\Rightarrow$  `l1.estEgale(l2)`
- la réciproque est fausse:
  - `Liste l1 = new Liste(10);`
  - `Liste l2 = new Liste(10);`
  - `//on a l1!=l2 mais l1.estEgale(l2)`

## Définition

On dit que deux listes  $l_1$  et  $l_2$  sont indépendantes ssi elles n'ont aucun "maillon" en commun, plus formellement :

- $\forall$  Liste  $l'_1 \neq null$  accessible depuis  $l_1$  (ex  $l'_1 = l_1.suiv.suiv$ ),
- $\forall$  Liste  $l'_2 \neq null$  accessible depuis  $l_2$
- on doit avoir  $l'_1 \neq l'_2$

```
Liste L1 = new Liste(1);
Liste L1b = new Liste(2);
Liste L1c = new Liste(3);
Liste L1d = new Liste(4);
L1.suiv = L1b;
L1b.suiv = L1c;
L1c.suiv = L1d; //ici L1=(1,2,3,4)
Liste L2 = new Liste(5);
L2.suiv = L1c; //ici L2=(5,3,4)
//L1 et L2 ne sont donc pas indépendantes
car L1.suiv.suiv == L2.suiv
```

## Définition

On dit que deux listes  $l_1$  et  $l_2$  sont indépendantes ssi elles n'ont aucun "maillon" en commun, plus formellement :

- $\forall$  Liste  $l'_1! = null$  accessible depuis  $l_1$  (ex  $l'_1 = l_1.suiv.suiv.suiv$ ),
- $\forall$  Liste  $l'_2! = null$  accessible depuis  $l_2$  (ex  $l'_2 = l_2.suiv.suiv$ ),
- on doit avoir  $l'_1! = l_2$

## Remarque

- attention, si  $l_1$  et  $l_2$  ne sont pas indépendantes alors une modification d'une liste peut changer l'autre!
- dans l'exemple précédent:
  - si l'on fait  $L1c.=10$  (remplacer le 3 de L1 par 10), L2 devient (5,10,4)

## Définition

On dit que deux listes  $l_1$  et  $l_2$  sont indépendantes ssi elles n'ont aucun "maillon" en commun, plus formellement :

- $\forall$  Liste  $l'_1! = null$  accessible depuis  $l_1$  (ex  $l'_1 = l_1.suiv.suiv.suiv$ ),
- $\forall$  Liste  $l'_2! = null$  accessible depuis  $l_2$  (ex  $l'_2 = l_2.suiv.suiv$ ),
- on doit avoir  $l'_1! = l_2$

## Remarque

On impose  $l'_1! = null$  et  $l'_2! = null$  dans la définition .. car autrement on aurait jamais  $l_1$  et  $l_2$  indépendante, puisqu'on pourrait choisir  $l'_1 = null$ , et  $l'_2 = null$  (qui sont bien accessibles depuis  $l_1$  et  $l_2$ ), et on aurait  $l'_1! = l'_2!$ .

Une V1 où l'on ne demande pas de retourner une liste indépendante :

```
Liste ajoutTeteV1(int x){
    //action : ajoute x en tete de this

    return new Liste(x,this);
}
main(...){
    Liste l =; // on construit l=(1,2,3);
    Liste l2 = l.ajoutTeteV1(0); //l2 n'est pas
        indep de l car l2.suiv == l
    //au passage, il est courant de faire
    l = l.ajoutTeteV1(0);
    //on évite ainsi de garder 2 listes non indé
        pendantes
}
```

Une V2 où l'on demande de retourner une liste indépendante :

```
Liste ajoutTeteV2(int x){  
    //action : ajoute x en tete de this  
    //et retourne une liste indépendante  
  
    return new Liste(x,new Liste(this));  
}  
main(...){  
    Liste l =; // on construit l=(1,2,3);  
    Liste l2 = ajoutTeteV2(l,0); //ici l2 est  
        indépendante de l  
}
```

# Différentes variantes des spécifications

Pour ajoutTete comme pour beaucoup d'autres fonctions, plusieurs versions sont possibles selon que

- l'on demande de retourner une **Liste** ou qu'on soit de type **void**
- et même lorsque l'on retourne une **Liste**, on peut :
  - demander de retourner une liste indépendante ou non
  - autoriser ou non à modifier this (c'est à dire à modifier une des valeurs, ou un des chaînages) ou un paramètre
  - ou d'autres contraintes (par ex n'allouer qu'un seul nouveau maillon)

Il n'y a pas vraiment de version mieux qu'une autre, il faut être capable de toute écrire.

Illustrons ces variantes pour la méthode **insertDansTrie**.

Spec V0 : modifie this pour y insérer x (qui est triée).

```
void insertDansTrieV0(int x){  
    //méthode vue précédemment
```



Spec V1 : retourne la liste obtenue en insérant x dans this (qui est triée), et ne crée qu'un seul nouveau maillon. Remarque : la liste retournée ne sera pas indépendante.

```
Liste insertDansTrieV1(int x){  
    if(estVide())  
        return new Liste(x);  
    else{  
        if(x <= val)  
            return new Liste(x,this); //c'est ici  
                                     qu'on crée le maillon, et qu'on  
                                     perd l'indépendance  
        else{  
            this.suiv = suiv.insertDansTrieV1(x);  
            //ici on modifie le paramètre  
            return this;  
        }  
    }  
}
```

Spec V1 : retourne la liste obtenue en insérant x dans this (qui est triée), et ne crée qu'un seul nouveau maillon. Remarque : la liste retournée ne sera pas indépendante.

## Intérêt de la V1 par rapport à la `void` V0

- retourner une liste non indépendante peut paraître dangereux :  
`L2 = L1.insertDansTrieV1(5);`
- mais ce type de retour est pratique pour le "method chaining":  
on peut écrire des expressions du type  
`L1.insertDansTrieV1(4).insertDansTrieV1(6)`
- et de plus, si l'on récupère le résultat dans `L1`, on évite d'avoir 2 variables dépendantes:  
`L1=L1.insertDansTrieV1(4).insertDansTrieV1(6)`

Spec V2 : retourne la liste obtenue en insérant x dans this (qui est triée), sans modifier this, et en retournant une liste indépendante.

```
Liste insertDansTrieV2(int x){  
    if(estVide())  
        return new Liste(x);  
    else{  
        if(x <= val)  
            return new Liste(x,new Liste(this));  
        else  
            return new Liste(val,suiv.insertDansTrieV2(x));  
    }  
}
```

Attention, pas besoin de faire :

```
return new Liste(val,new  
    Liste(suiv.insertDansTrieV2(x)));
```