

INF 421

Luc Maranget

Un peu de listes

Piles, Files

`Luc.Maranget@inria.fr`

`http://www.enseignement.polytechnique.fr/profs/
informatique/Luc.Maranget/421/`

Détour : les sacs

Les piles et les files sont des cas particuliers des *sacs*.

Les opérations suivantes sont définies sur les sacs

- ▶ Le sac est-il vide ?
- ▶ Ranger dans le sac,
- ▶ Sortir un élément du sac (un des éléments rangés au préalable).

Le sac typique (en style objet) :

```
class Bag {  
    ...  
    Bag () { ... }  
    boolean isEmpty() { ... }  
    void put(Object o) { ... }  
    Object get() { ... }  
}
```

Remarquer : Le sac est une structure mutable.

Les piles et les files

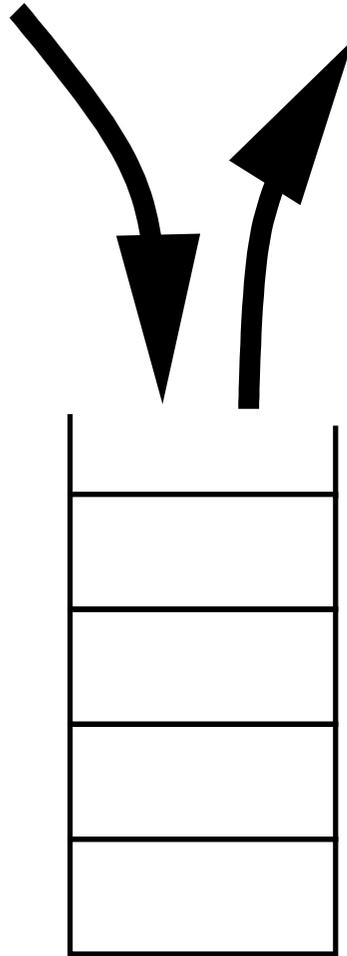
Piles et files sont des sacs munis de règles supplémentaires reliant les sorties et les entrées :

- ▶ Les piles sont des sacs « évangéliques » : dernier entré, premier sorti (ou LIFO : Last In, First Out).
 - ▷ En ce cas, `put` se dit souvent `push` (empiler) et `get` se dit souvent `pop` (dépiler).
- ▶ Les files sont des sacs égalitaires : premier entré, premier sorti (ou FIFO : First In, First Out).
 - ▷ En ce cas, `put` peut se dire enfiler et `get` peut se dire défiler.

La pile



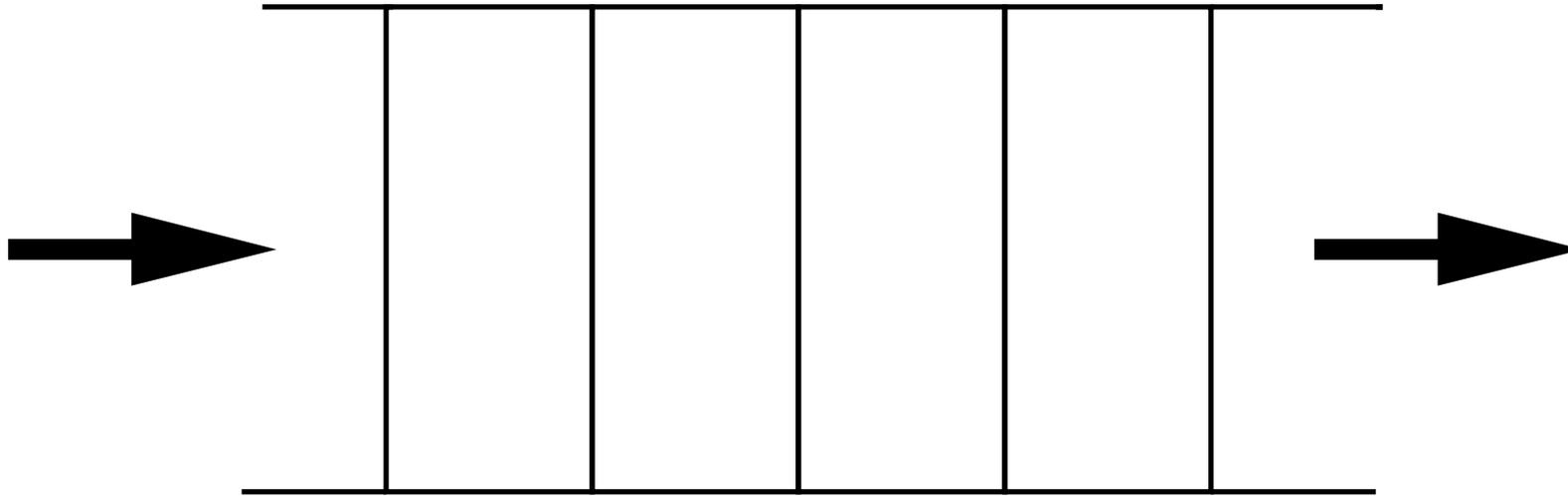
La pile



La file



La file



À quoi ça sert ?

La file est la structure la plus intuitive.

La file sert par exemple, dans un système d'exploitation, à servir des demandes d'impression dans l'ordre.

- ▶ Il y a une file `spool` des fichiers à imprimer.
- ▶ Chaque utilisateur demande l'impression d'un fichier f par :
`...spool.put(f)...`
- ▶ Tandis qu'un acteur quelconque du système d'exploitation exécute (conceptuellement) la boucle suivante :

```
for ( ; ; ) { // Boucle infinie, comme « while (true) { »  
    if (!spool.isEmpty()) {  
        Fichier f = spool.get() ;  
        ... // Réellement envoyer f à l'imprimante.  
    }  
}
```

À quoi ça sert ?

La pile est la structure la plus « informatique ».

Son besoin se fait clairement sentir dans la situation suivante...

- ▶ Un cuisinier fait une sauce...
 - ▷ Chef, votre épouse au téléphone ! Mettre la sauce en attente (empiler(sauce)) et répondre...
 - ★ Chef, il y a le feu ! Mettre le téléphone en attente (empiler(téléphone)) et aller éteindre le feu.
 - ★ Le feu est éteint...
 - ▷ Dépiler la tâche en attente (téléphone) et la terminer...
- ▶ Dépiler la tâche en attente (sauce) et la terminer.

Autre utilisation des piles

Évaluation des expressions arithmétiques.

Soit les piles d'entiers :

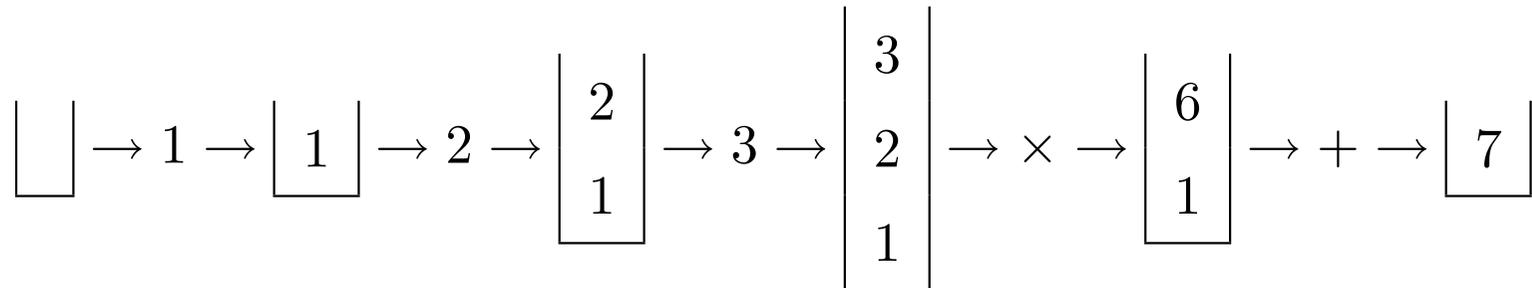
```
class Stack {  
    ...  
    Stack () { ... }  
    boolean isEmpty() { ... }  
    void push(int i) { ... }  
    int pop() { ... }  
}
```

Les calculettes en notation postfixe (ou « polonaise ») fonctionnent à l'aide d'une pile, selon ce principe :

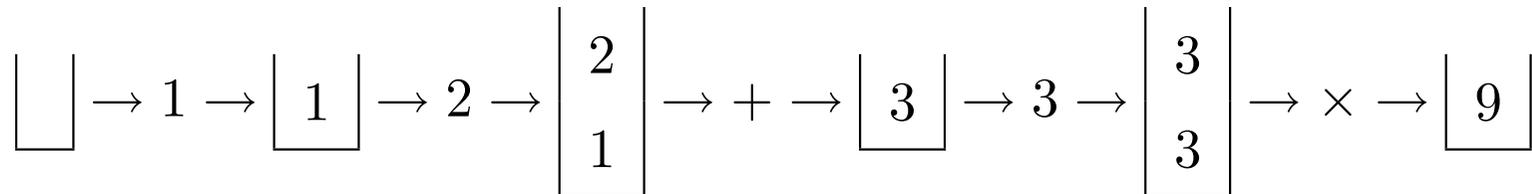
- ▶ Un entier \rightarrow l'empiler.
- ▶ Une opération \oplus , depiler x , dépiler y , empiler $\oplus(y, x)$.

Exemples de calcul en notation postfixe

Calculer $1 + (2 \times 3)$: $1\ 2\ 3\ *\ +$ (ou $2\ 3\ * 1\ +$ d'ailleurs).



Calculer $(1 + 2) \times 3$: $1\ 2\ +\ 3\ *$



Une réalisation de la calculette

```
class Calc {
    public static void main (String [] arg) {
        Stack stack = new Stack () ;
        for (int i = 0 ; i < arg.length ; i++) {
            String cmd = arg[i] ;
            if (cmd.equals("+")) {
                int x = stack.pop(), y = stack.pop() ;
                stack.push(y+x) ;
            } else if ...
                // Idem pour "*", "/", "-"
            } else {
                stack.push(Integer.parseInt(cmd)) ; // doca
            }
        }
        System.out.println(stack.pop()) ;
    }
}
```

^a<http://java.sun.com/j2se/1.5.0/docs/api/java/lang/Integer.html>

Exécution de Calc

```
% java Calc 1 2 + 3 '*'
```

```
1 -> [1]
```

```
2 -> [1, 2]
```

```
+ -> [3]
```

```
3 -> [3, 3]
```

```
* -> [9]
```

```
9
```

Mais...

```
% java Calc 1 +
```

```
1 -> [1]
```

```
Exception in thread "main" java.util.EmptyStackException
```

```
    at java.util.Stack.peek(Stack.java:79)
```

```
    at java.util.Stack.pop(Stack.java:61)
```

```
    at Calc.main(Calc.java:9)
```

Précisions sur la notation postfixe

Par définition, une notation postfixe est une suite de symboles P .

$$P = \mathbf{int}$$
$$| \quad P_1 P_2 \mathbf{op}$$

Par exemple :

$$\underbrace{0}_{} \quad \underbrace{1 \ 2 \ +}_{} \quad \underbrace{3}_{} \ * \ -$$
$$\underbrace{}$$

Par définition, la valeur d'une notation postfixe est :

$$v(\mathbf{int}) = \mathit{int}$$
$$v(P_1 P_2 \mathbf{op}) = \mathit{op}(v(P_1), v(P_2))$$

Correction du calcul

Modélisons le programme Calc. Son état : $\langle \mathcal{I} \bullet \mathcal{S} \rangle$.

- ▶ L'entrée \mathcal{I} , c'est-à-dire une suite de symboles.
- ▶ La pile \mathcal{S} (d'entiers).

Une action consiste à lire le symbole.

$$\begin{aligned} \langle \mathbf{int} \mathcal{I} \bullet \mathcal{S} \rangle &\rightarrow \langle \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, \mathit{int} \rangle \\ \langle \mathbf{op} \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, v_1, v_2 \rangle &\rightarrow \langle \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, \mathit{op}(v_1, v_2) \rangle \end{aligned}$$

Théorème Si \mathcal{I} est une notation postfixe P , alors la pile \mathcal{S} contient $v(P)$ à la fin.

$$\langle P \bullet \quad \rangle \rightarrow^* \langle \quad \bullet v(P) \rangle$$

Lemme Pour toute suite de symboles \mathcal{I} , toute pile \mathcal{S} , et toute notation postfixe :

$$\langle P\mathcal{I} \bullet \mathcal{S} \rangle \rightarrow^* \langle \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, v(P) \rangle$$

Démonstration Par induction (sur P). Dans le cas $P = P_1 P_2 \text{ op}$.

$$\begin{aligned} \langle P\mathcal{I} \bullet \mathcal{S} \rangle &= \langle P_1 P_2 \text{ op } \mathcal{I} \bullet \mathcal{S} \rangle \\ &\rightarrow^* \langle P_2 \text{ op } \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, v(P_1) \rangle \\ &\rightarrow^* \langle \text{op } \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, v(P_1), v(P_2) \rangle \\ &\rightarrow \langle \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, \text{op}(v(P_1), v(P_2)) \rangle \\ &= \langle \mathcal{I} \bullet \mathcal{S}, v(P) \rangle \end{aligned}$$

Pile et appel de méthode

Revenons sur la fusion récursive qui échoue par « *débordement de la pile* » pour des listes assez longues.

```
static List merge(List xs, List ys) {
    if (xs == null) {
        return ys ;
    } else if (ys == null) {
        return xs ;
    } // NB: désormais xs != null && ys != null
        else if (xs.val <= ys.val) {
            return new List (xs.val, merge(xs.next, ys)) ;
        } else { // NB: ys.val < xs.val
            return new List (ys.val, merge(xs, ys.next)) ;
        }
}
```

Appel de méthode

En simplifiant un peu.

- ▶ Le système d'exécution Java dispose d'une pile.
- ▶ Pour appeler une méthode :
 - ▷ Empiler une *adresse de retour*.
 - ▷ Empiler les arguments de la méthode.
- ▶ Une méthode
 - ▷ Prélude : récupérer les arguments.
 - ▷ Code de la méthode proprement dit...
 - ▷ Postlude : (pour revenir)
 - ★ Dépiler l'adresse de retour.
 - ★ Empiler le résultat de la méthode.
 - ★ Transférer le contrôle du programme à l'adresse de retour.

Dans le cas qui nous occupe

Nous allons modéliser un processeur en Java, et examiner ce que fait le code compilé de merge.

- ▶ Toutes les variables sont globales (registres).
- ▶ Le contrôle est explicite (code = séquence d'instructions).
 - ▷ Il y a des étiquettes (points dans l'exécution).
 - ▷ Il y a des instructions « **goto** » (transfert direct) et « **goto*** » (transfert indirect).

```
merge: // « Étiquette » de début de la méthode.  
/* La pile S est P, ret, xs, ys  
   Il faut rendre P, merge(xs, ys) */  
ys = S.pop() ;  
xs = S.pop() ;  
if (xs == null) {  
    lab = S.pop() ; S.push(ys) ; goto* lab ;  
} ...
```

Appel récursif

```

:
/* La pile S est P, ret
   Il faut rendre P, merge(xs,ys) */
if (xs.val <= ys.val) {
    S.push(xs.val) ; // Sauver xs.val dans la pile
    S.push(lab1) ; S.push(xs.next) ; S.push(ys) ;
    // S est P, xs.val, lab1, xs.next, ys
    goto merge ; // Appel récursif
lab1:
    // S est P, merge(xs.next,ys)
    r = S.pop() ; // Résultat de l'appel
    xsPointVal = S.pop() ; // xs.val sauvé avant l'appel
    lab = S.pop() ; // Étiquette de retour
    S.push(new List (xsPointVal, r)) ;
    goto* lab ; // La pile est P, merge(xs,ys) ok.
} ...
```

Codage des piles (d'entiers)

Le principe est le suivant :

- ▶ L'objet pile (classe Stack) maintient une liste (privée) d'entiers.
- ▶ Opérations :
 - ▷ Ajouter au début de la liste,
 - ▷ Enlever du début de la liste.

```
class Stack {  
    private List me ;  
    Stack () { me = null ; }  
    boolean isEmpty() { return me == null ; }  
    ...  
}
```

Diversion : modificateurs de visibilité

Le champ `me` des objets `Stack` est déclaré **private**.

```
class Stack {  
    private List me ; ...  
}
```

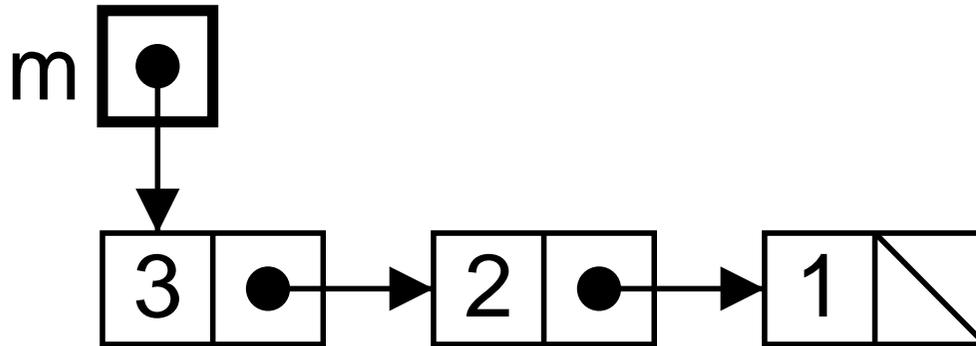
En effet, il ne faut pas que qui que ce soit d'autre (que l'objet `Stack`) utilise `me`.

Les modificateurs, du plus restrictif au plus permissif.

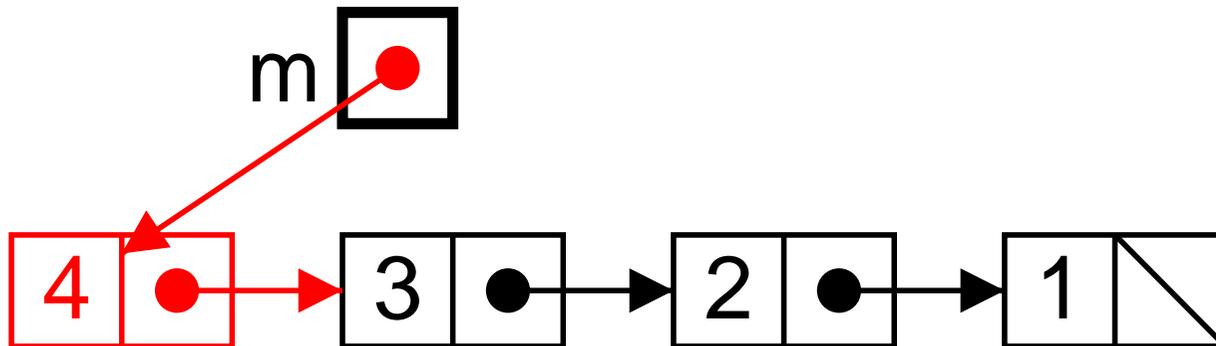
- ▶ **private**, visible de la classe uniquement.
- ▶ rien, visible du *package* (un paquet de classes).
- ▶ **protected** visible des héritiers (une nouvelle notion).
- ▶ **public** visible de partout.

Puisque nous n'utilisons ni `package`, ni héritage, on se limite à **private** et à rien. (sauf pour **public static void main**).

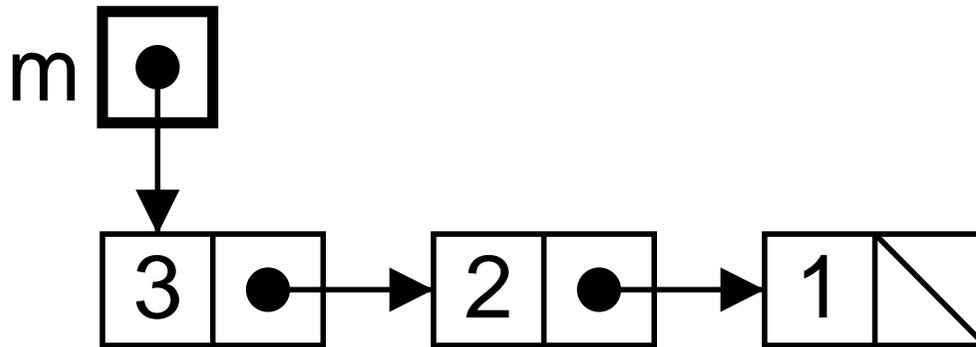
Empiler : ajouter au début



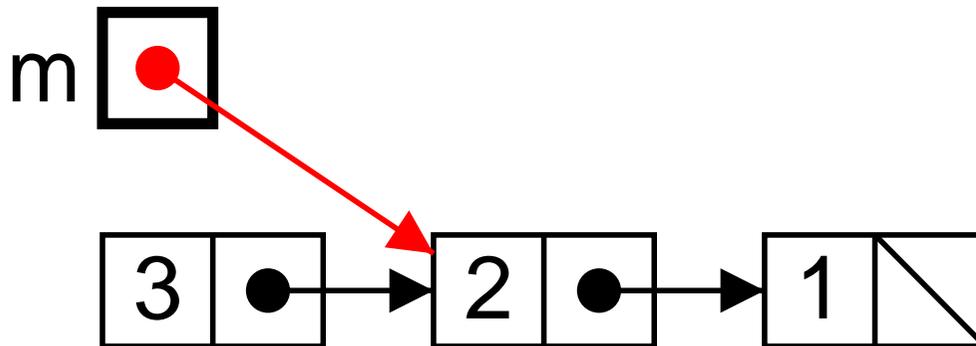
```
me = new List (4, me) ;
```



Dépiler : enlever du début



`me = me.next ;`



Code de push et pop

```
void push(int i) {
    me = new List (i, me) ;
}

int pop() {
    if (me == null) throw new Error("Pile Vide") ;
    int r = me.val ;
    me = me.next ;
    return r ;
}
```

Remarquer « `throw new Error(...)` » qui interrompt le programme en *lançant* (instruction **throw**) une *exception* (ici objet de la classe Error).

Diversion : programmation des erreurs

Si l'effet attendu d'une erreur est de faire échouer le programme, on se demande bien l'intérêt de l'exception.

```
System.err.println("Erreur : pile vide") ; // NB sortie d'erreur
System.exit(2) ;                          // Tout arrêter
```

Mais on veut pouvoir réparer les erreurs dans le programme.

Or, une exception est un résultat innattendu, qui passe par tous les appels en attente.

```
% java Calc 1 +
1 -> [1]
```

```
Exception in thread "main" java.util.EmptyStackException
    at java.util.Stack.peek(Stack.java:79)
    at java.util.Stack.pop(Stack.java:61)
    at Calc.main(Calc.java:9)
```

Et on peut « attraper » l'erreur au passage.

Rattraper une erreur

Déclarer une classe de nos exceptions (plus propre).

```
class StackEmpty { } extends Exception
```

Lancer notre exception.

```
int pop() throws StackEmpty { // Obligatoire ici  
    if (me == null) throw new StackEmpty ();  
    ...
```

Réparer l'erreur, par ex. une pile vide contient en fait 0,0,...

```
static int popStack(Stack s) {  
    try {  
        return s.pop() ;  
    } catch (StackEmpty e) {  
        return 0 ;  
    }  
}
```

Et appeler popStack(s) en place de s.pop().

Réalisation des files

Le principe est le suivant, l'objet file maintient une liste (privée) d'entiers.

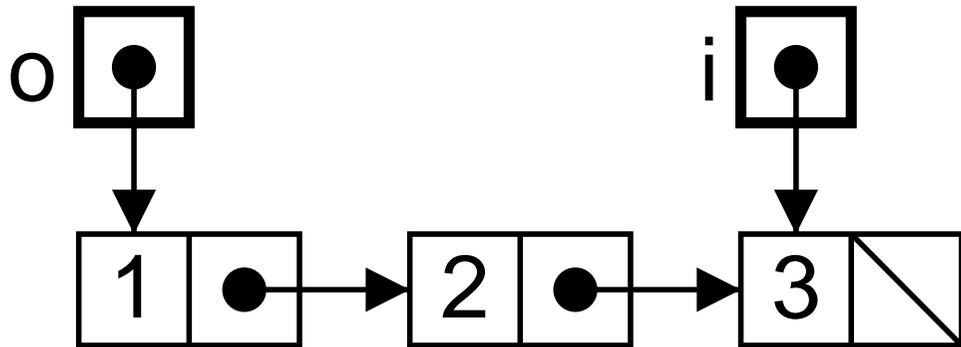
- ▶ Ajouter à la fin,
- ▶ Enlever du début.

Pour réaliser ces opérations en temps constant il nous faut deux références :

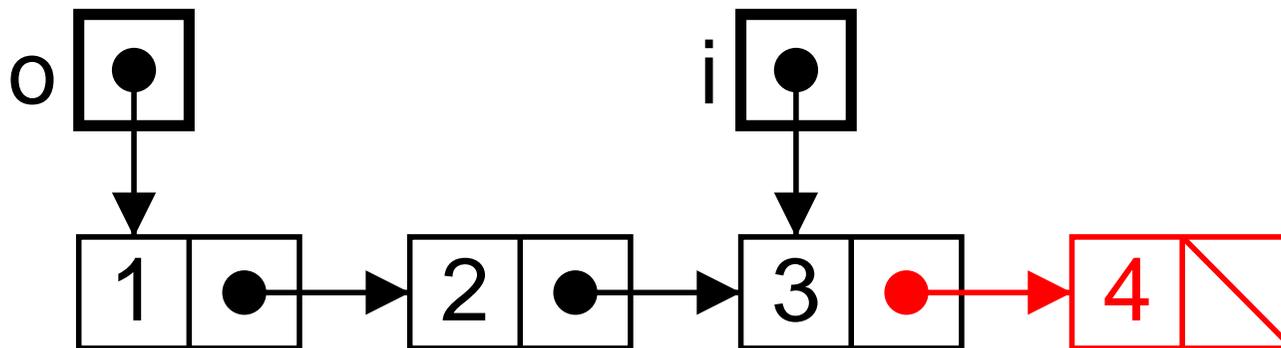
- ▶ `in` sur la dernière cellule de liste (pour ajouter).
- ▶ `out` sur la première cellule de liste (pour enlever).

```
class Fifo {  
    private List in, out ;  
    Fifo () { in = out = null ; }  
    boolean isEmpty() { return in == null && out == null ; }  
    ...  
}
```

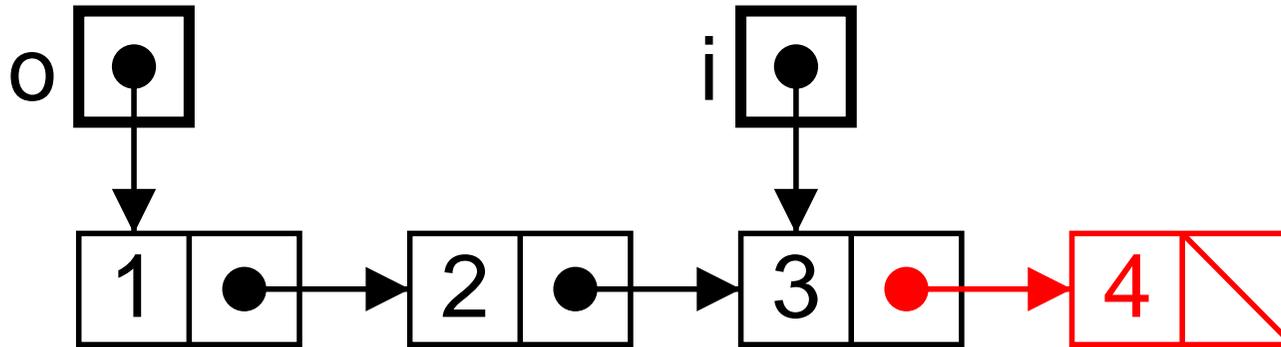
Enfiler : ajouter à la fin



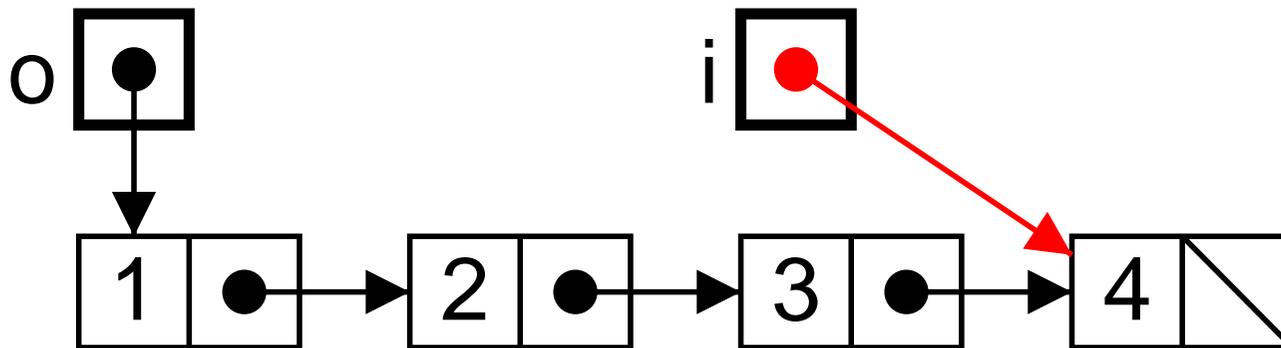
```
in.next = new List (4, null) ;
```



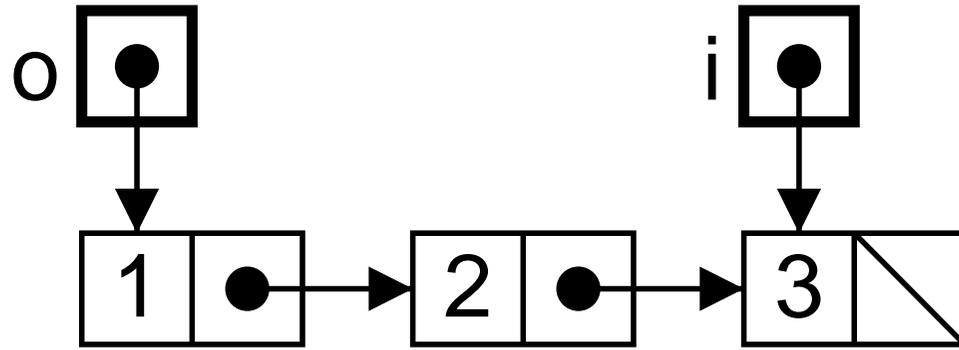
Enfiler : ajouter à la fin (suite)



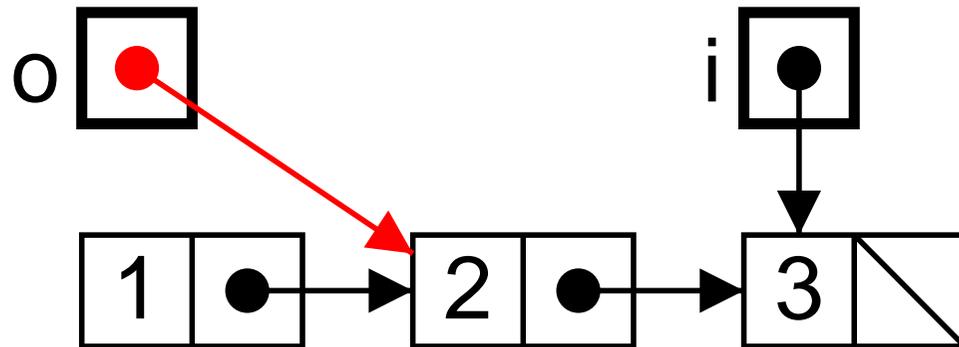
`i = i.next ;`



Défiler : enlever du début



```
out = out.next ;
```



Code complet d'enfiler

Le code final doit tenir compte des files vides.

```
void enfiler(int i) {
    if (isEmpty()) {
        in = out = new List (i, null) ;
    } else {
        in.next = new List (i, null) ;
        in = in.next ;
    }
}
```

Il en va de même pour défiler (attention à bien remettre `in` à `null` en cas de défilage du dernier élément.)

Autre réalisation des piles/files

Pile et files peuvent également être codées à l'aide de tableaux.

Voici l'exemple des piles :

```
class Stack {  
    private final static int SZ=32 ; // Taille de pile  
    private int [] t ;  
    private int sp ; // « pointeur de pile »  
    Stack() { t = new int [SZ] ; sp = 0 ; }  
    ...  
}
```

Principe : le tableau est rempli de 0 à $sp-1$.

- ▶ $pop : sp = sp-1 ;$
- ▶ $push(x) : t[sp] = x ; sp = sp+1 ;$

La pile avec un tableau

```
class Stack {  
    ...  
    boolean isEmpty() { return sp <= 0 ; } // Expression booléenne  
  
    int pop() {  
        if (isEmpty()) throw new Error ("Pile vide") ;  
        return t[--sp] ; // pour sp = sp-1 ; return t[sp] ;  
    }  
  
    void push(int x) {  
        if (sp >= t.length) {  
            throw new Error ("Pile pleine") ; // Comme Java!  
        }  
        t[sp++] = x ; // Pour t[sp] = x ; sp = sp+1 ;  
    }  
}
```

Exemple de pile tableau

6	2	7	0	2	?	?	?
---	---	---	---	---	---	---	---

sp=5



Empiler 9

6	2	7	0	2	9	?	?
---	---	---	---	---	---	---	---

sp=6



Dépiler

6	2	7	0	2	?	?	?
---	---	---	---	---	---	---	---

sp=5



Redimensionnement automatique

Il est dommage de limiter la taille des piles à priori.

Profitons des tableaux « dynamiques » de Java.

```
// Double la taille du tableau interne
private void resize() {
    if (sp >= t.length) {
        int [] newT = new int [2*t.length] ; // Allouer
        for (int i = 0 ; i < sp ; i++) {
            newT[i] = t[i] ;
        } // Copier t[0..sp] -> newT[0..sp]
        t = newT ; // t référence vers nouveau tableau
    }
}

void push(int x) {
    resize() ; t[sp++] = x ;
}
```

Coût de push en cas de redimensionnement

Jusqu'ici push et pop s'exécutaient en temps constant.

Ce n'est plus le cas : push peut maintenant prendre un temps arbitrairement long.

Mais push est toujours en $O(1)$ « amorti ».

- ▶ Un programme fait N fois push.
- ▶ Le tableau est initialement de taille 2^{p_0} .
- ▶ Au pire le tableau est redimensionné $p + 1 - p_0$ fois ($2^p < N \leq 2^{p+1}$). Pour un coût total de l'ordre de :

$$2^{p_0} + 2^{p_0+1} + \dots + 2^{p+1} < 2^{p+2} < 4 \cdot N$$

- ▶ Le coût de N push est en $O(N)$.
- ▶ Le coût amorti d'un push est en $O(1)$.

Les piles toutes faites

La pile est une structure tellement utile, que la bibliothèque Java la propose, classe `Stack`, package `java.util`

Mais des piles de quoi ?

- ▶ La classe `Stack` est une classe « *générique* » qui prend une classe en argument.
- ▶ Les objets de la classe `Stack<C>` sont des piles de *C*, où *C* est une classe arbitraire.

Par exemple `Stack<String>`, `Stack<List>`, ...

Voir la doc^a

^a<http://java.sun.com/j2se/1.5.0/docs/api/overview-summary.html>

Exemple, pile de String

Notation postfixe → Notation infixe (usuelle).

```
import java.util.* ; // Stack est java.util.Stack
class Infix {
    public static void main (String [] arg) {
        Stack<String> stack = new Stack<String> () ;
        for (int k = 0 ; k < arg.length ; k++) {
            String x = arg[k] ;
            if (x.equals("+") || ...) {
                String i1 = stack.pop(), i2 = stack.pop() ;
                stack.push("(" + i2 + x + i1 + ")") ;
            } else {
                stack.push(x) ;
            }
            System.err.println(x + " -> " + stack) ;
        }
        System.out.println(stack.pop()) ;
    }
}
```

Exemple de transformation

```
% java Infix 1 2 + 3 '*'
```

```
1 -> [1]
```

```
2 -> [1, 2]
```

```
+ -> [(1+2)]
```

```
3 -> [(1+2), 3]
```

```
* -> [((1+2)*3)]
```

```
((1+2)*3)
```

Piles de scalaires

Dans `Stack<C>` `C` est une classe.

On ne peut pas faire des piles `Stack<int>`.

Mais on peut faire des piles `Stack<Integer>`, où `Integer` est une classe fournie par défaut (package `java.lang`).

Deux méthodes utiles :

- ▶ `public static Integer valueOf(int i)`, du scalaire vers l'objet.
- ▶ `public int intValue()`, et réciproquement.

Il y a des classes semblables (`Char`, `Short` etc.) pour tous les types scalaires (`char`, `short` etc.)

La calculette avec pile de la bibliothèque

Cela semble assez lourd.

```
import java.util.* ;
class Calc {
    public static void main (String [] arg) {
        Stack<Integer> stack = new Stack<Integer> () ;
        ...
        int i1 = stack.pop().intValue() ;
        int i2 = stack.pop().intValue() ;
        stack.push(Integer.valueOf(i2+i1)) ;
        ...
    }
}
```

La calculette avec pile de la bibliothèque II

Mais en fait le compilateur sait faire les conversions `int` \leftrightarrow Integer tout seul.

```
import java.util.* ;
class Calc {
    public static void main (String [] arg) {
        Stack<Integer> stack = new Stack<Integer> () ;
        ...
        int i1 = stack.pop(), i2 = stack.pop() ;
        stack.push(i2+i1) ;
        ...
    }
}
```

Attention, le code qui s'exécute est bien par exemple `stack.push(Integer.valueOf(i2+i1))`.

Une file dans un tableau, principe

Deux champs privés, `int in` et `int out`. La file va de la case `out` à la case `in-1`.

?	6	2	7	0	2	?	?
---	---	---	---	---	---	---	---

↑(o)

↑(i)

out=1, in=6

Enfiler 9

?	6	2	7	0	2	9	?
---	---	---	---	---	---	---	---

↑(o)

↑(i)

out=1, in=7

Défiler

?	?	2	7	0	2	9	?
---	---	---	---	---	---	---	---

↑(o)

↑(i)

out=2, in=7

File dans le tableau, difficulté I

Le tableau est « circulaire »

?	?	2	7	0	2	9	?
		↑(o)					↑(i)

out=2, in=7

Enfiler 3

?	?	2	7	0	2	9	3
↑(i)		↑(o)					

out=1, in=0

Solution, incrémenter modulo la taille du tableau.

File dans le tableau, difficulté II

in et out ne suffisent pas toujours.

Une file vide

?	?	?	?	?	?	?	?
---	---	---	---	---	---	---	---

out=0, in=0

↑(i)

Une file pleine

1	9	2	7	0	2	9	3
---	---	---	---	---	---	---	---

out=0, in=0

↑(i)

Solution, conserver une information additionnelle : le nombre d'éléments de la file.

Files de la bibliothèque

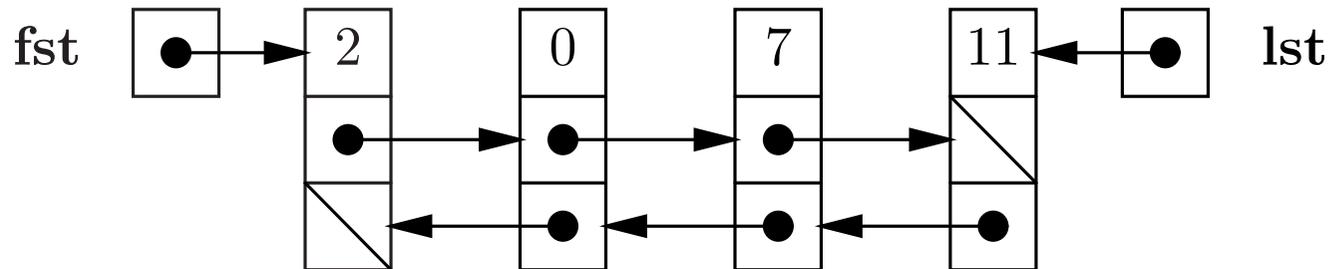
Une classe commode `LinkedList<C>` (package `java.util`) convient, il s'agit en fait d'une *double-ended queue*.

- ▶ Méthodes `addFirst` et `addLast` (`put`) pour ajouter un élément au début ou à la fin.
- ▶ Méthodes `removeFirst` (`get`) et `removeLast` pour récupérer le premier ou dernier élément.
- ▶ Le tout en temps constant, par des listes doublement chaînées (voir le poly, section 2.3.3)

D'autres classes de bibliothèque existent avec des noms plus séduisants (`Queue`), mais `LinkedList<C>` est la plus commode.

Queue à deux bouts

Un petit exemple,



- ▶ Par les liens \rightarrow on a facilement `removeFirst/addLast` — comme une file, en fait.
- ▶ Par les liens \leftarrow on a facilement `removeLast/addFirst` — par symétrie, file du dernier au premier élément.

Choix de l'implémentation

- ▶ Hors considérations de facilité ou d'efficacité, il n'y a pas à choisir : le service rendu est le même (type *abstrait* de données).
- ▶ Si on veut examiner la question...
 - ▷ Bibliothèque, aucun code à écrire, mais il faut lire la doc, et la comprendre.
 - ▷ Listes, grande souplesse.
 - ▷ Tableaux (redimensionné), à priori plus efficace, mais attention à l'occupation mémoire.

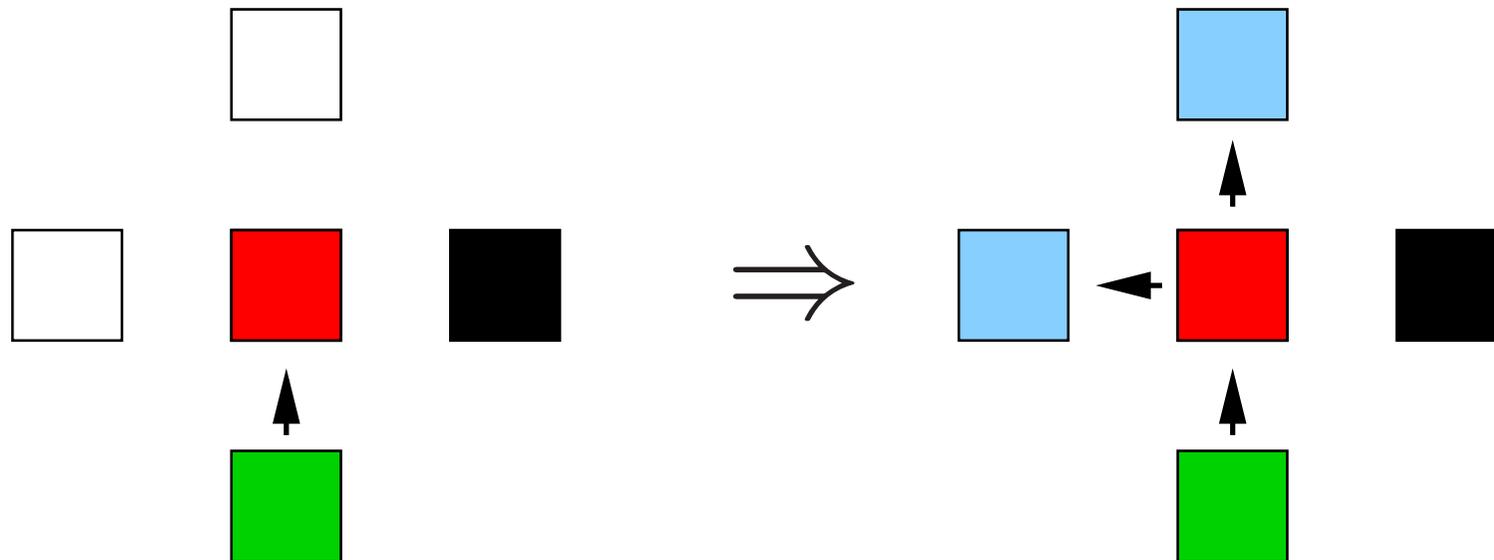
Une autre utilisation des files/piles

Soit un petit robot, perdu dans un labyrinthe, mais muni d'un sac (de cases) d'un pinceau et de trois couleurs. Le robot cherche la sortie ainsi :

```
bag.put(entrée) ;
while (!bag.isEmpty()) {
    Case case = bag.get() ;
    case.colorie(rouge) ;
    if (case.equals(sortie)) return ;
    for ( ... ) { // Tous les voisins non-coloriés
        Case voisin = ... ;
        voisin.colorie(bleu) ;
        bag.put(voisin) ;
    }
    case.colorie(vert) ;
}
```

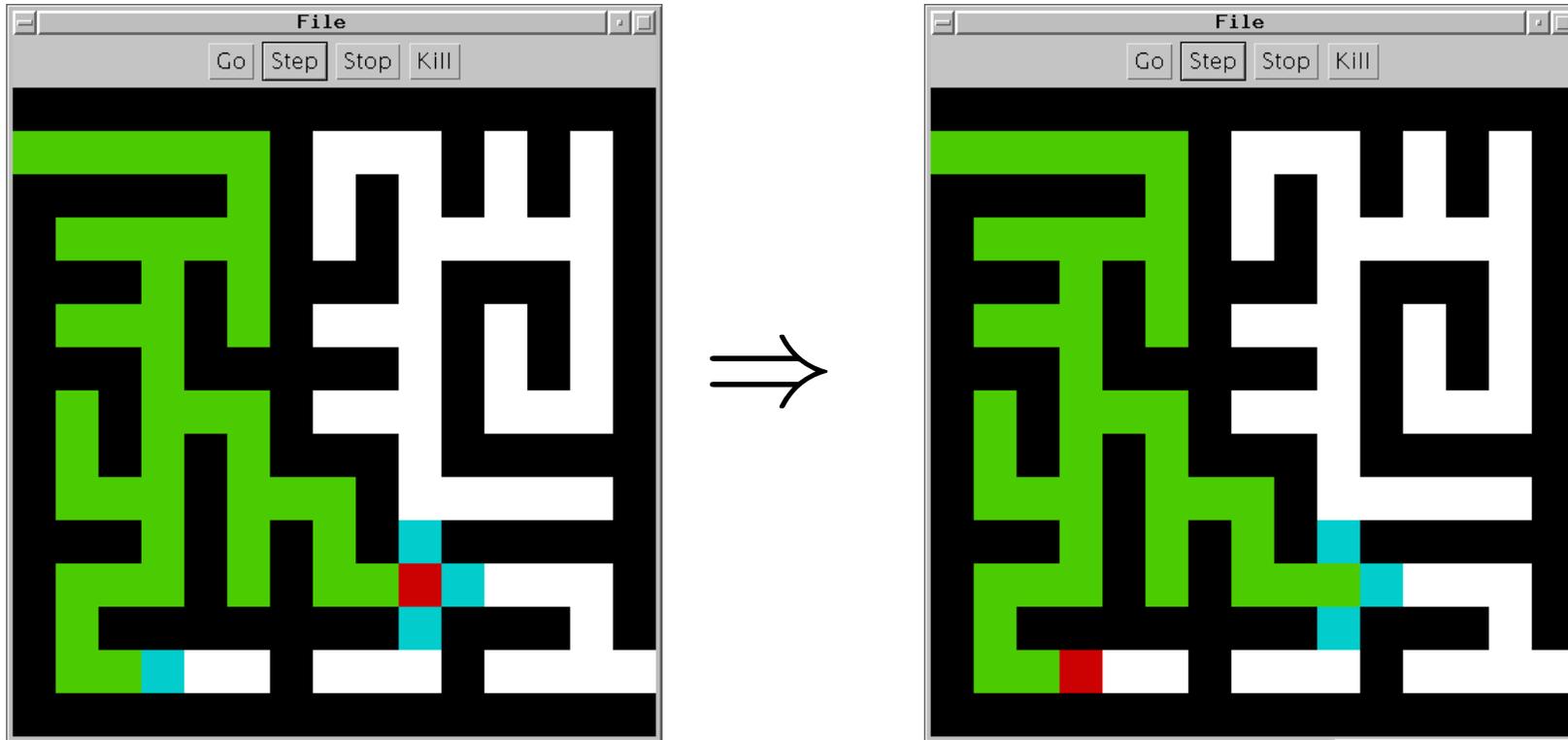
Rapport voisins/couleur

- ▶ La case rouge vient de sortir du sac,
- ▶ elle est nécessairement voisine d'au moins une case verte,
- ▶ la case noire indique un mur.



- ▶ Les deux cases voisines accessibles et non encore coloriées entrent dans le sac (en bleu).

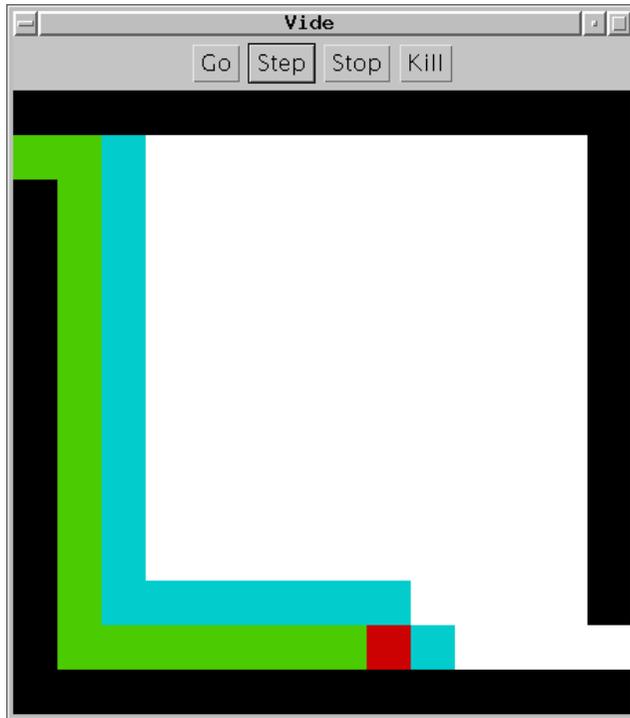
Sortir une case de la file



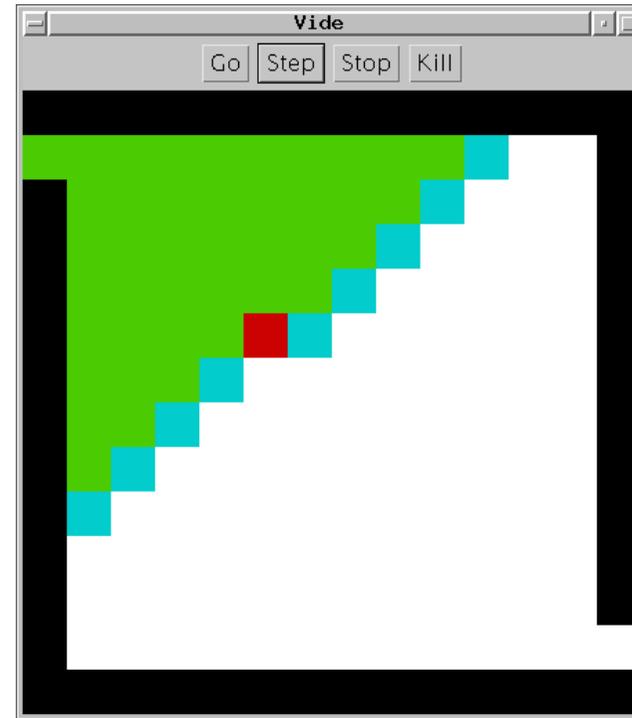
Noter : c'est la case la plus ancienne qui est sortie de la file.

Différents sacs, différents parcours

Sur un labyrinthe sans murs, l'effet est notable.



Pile



File