

# Programmation applicative – L2

## TD 9 : Affectation

A. Chateau {annie.chateau@umontpellier.fr}  
V. Boudet {vincent.boudet@umontpellier.fr}  
H. Chahdi {hatim.chahdi@umontpellier.fr}

### 1 L'affectation en Scheme

En programmation impérative le concept de base n'est plus la fonction, comme en programmation fonctionnelle, mais *l'instruction*. Une instruction a pour but de réaliser un changement d'état en mémoire en modifiant les valeurs de certaines variables. L'instruction élémentaire est *l'affectation* (changement de la valeur d'une variable).

En mathématique la notion d'affectation n'existe pas, ainsi quand un programme génère des *effets de bord* sur les variables on ne parle plus de fonction mais de **procédure**.

Remarque — Dans une séquence d'instructions l'ordre dans lequel les instructions sont évaluées a une importance. En Scheme les séquences d'instructions sont réalisées à l'aide de la forme spéciale **begin**.

#### 1.1 La forme spéciale **set!**

En Scheme l'affectation est réalisée par la **forme spéciale set!**.

L'évaluation de **(set! var new-val)** ne renvoie pas de valeur et consiste à :

1. Rechercher la case mémoire qui stocke la valeur de **var** ;
2. Remplacer la valeur actuelle par **new-val**.

Par exemple :

```
> (define var 3)           ⇒ rien
> var                      ⇒ 3
> (set! var 5)             ⇒ rien
> var                      ⇒ 5
> (set! var (lambda (x) (* x x))) ⇒ rien
> (var 3)                  ⇒ 9
```

Remarque — Il est obligatoire que la variable sur laquelle on applique une affectation avec **set!** soit définie au préalable (par un **define**, **let**, **lambda**, ...).

**Exercice 1** Que dire des valeurs de **u** et **v** après la séquence d'instruction suivante :

```
> (define u '(a b c))
> (define v (cdr u))
> (set! u (cons 'd u))
```

**Exercice 2** Écrivez une procédure (**fact-affect** *n*) qui calcule la factorielle de manière impérative : c'est-à-dire en utilisant des variables et l'affectation au lieu du passage de paramètre utilisé par les fonctions récursives.

## 1.2 La forme spéciale **letrec**

L'affectation nous permet d'expliquer la forme spéciale **letrec** introduite au TD4.

De manière générale la forme spéciale **letrec** peut être ré-écrite à partir de **let** en utilisant **set!** :

<pre>(letrec ((⟨var<sub>1</sub>⟩⟨exp<sub>1</sub>⟩)   (⟨var<sub>2</sub>⟩⟨exp<sub>2</sub>⟩)   ...   (⟨var<sub>n</sub>⟩⟨exp<sub>n</sub>⟩))   ⟨corps⟩)</pre>	$\Leftrightarrow$	<pre>(let ((⟨var<sub>1</sub>⟩ 'rien)   ...   (⟨var<sub>n</sub>⟩ 'rien))   (begin     (set! ⟨var<sub>1</sub>⟩⟨exp<sub>1</sub>⟩)     ...     (set! ⟨var<sub>n</sub>⟩⟨exp<sub>n</sub>⟩)     ⟨corps⟩))</pre>
--	-------------------	--

Par exemple la définition d'une fonction locale pour calculer la factorielle peut être :

```
(define (fact n)
  (let ((fact-aux 'rien))
    (begin
      (set! fact-aux (lambda (x acc) (if (= x 0) acc (fact-aux (- x 1) (* x acc)))))
      (fact-aux n 1))))
```

## 2 Structure de donnée mutable

### 2.1 Les opérateurs de mutations **set-car!** et **set-cdr!**

Nous avons vu la forme spéciale **set!** qui permet de modifier le contenu d'une cellule. Il existe en Scheme 2 autres formes spéciales : **set-car!** et **set-cdr!** qui permettent de modifier respectivement le **car** et le **cdr** d'une paire. Par exemple :

```
> (define P (cons 1 2)) ⇒ rien
> P ⇒ (1 . 2)
> (set-car! P 3) ⇒ rien
> P ⇒ (3 . 2)
> (set-cdr! P null) ⇒ rien
> P ⇒ (1)
```

On dit que **set-car!** et **set-cdr!** sont les accesseurs en *écriture* de la structure de donnée paire (en opposition à accesseur en *lecture* pour **car** et **cdr**). De manière générale les interfaces

des structures de données complexes doivent donc aussi fournir les accesseurs en écriture sur les éléments de cette structure.

**Exercice 3** Définir une procédure (`append-2! L1 L2`) qui concatène L2 à L1. La procédure ne doit pas renvoyer de valeur mais modifier la liste L1.

**Exercice 4** Quelles sont les valeurs renvoyées par les expressions suivantes :

```
> (define L1 '(1 2 3))
> (define L2 '(4 5 6))
> (append-2! L1 L2)
> L1
> L2
> (set-cdr! L2 null)
> L2
> L1
```

**Exercice 5** Soit une paire (`define P (cons 1 2)`), quelle est la valeur de P après l'évaluation de (`set-cdr! P P`) ?

## 2.2 La structure de donnée file mutable

Une *file* est une séquence d'éléments où les éléments peuvent être insérés à une extrémité (appelée *queue*) et récupérés à l'autre extrémité (appelée *tête*). On parle souvent de file FIFO (First In First Out) (en opposition à la structure de pile LIFO (Last In First Out)).

Interface de la structure de file :

### Constante

<code>file-vide</code>	la file vide
------------------------	--------------

### Constructeur

<code>(creer-file)</code>	construit une file vide
---------------------------	-------------------------

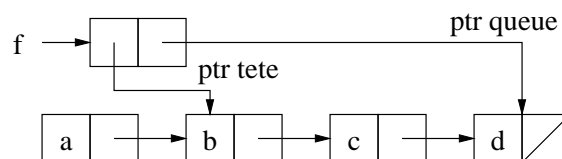
### Accesseurs

<code>(ajouter-file! f e)</code>	ajoute l'élément <code>e</code> dans la file <code>f</code>
<code>(oter-file! f)</code>	ôte l'élément en tête de la file <code>f</code> (l'élément est retourné)

### Prédicats

<code>(file-vide? f)</code>	teste si la file <code>f</code> est vide
-----------------------------	--

Une file peut être représentée par une structure du type :



**Exercice 6** Écrivez les procédures de l'interface de la structure de donnée file.