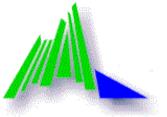


Université de Pau et des Pays de l'Adour

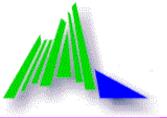
Les fonctions en Scheme (suite)



Séquence et affectation

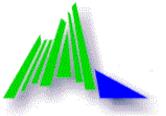
- (begin <suite d'expressions>)
 - évaluation en séquence des expressions
 - retourne le résultat de la dernière évaluation
 - Exemple: $(begin (+ 5 1) (* 6 5)) \rightarrow 30$
- (set! symbole expression)
 - evalue *expression* et affecte le résultat à symbole
 - ne retourne rien
 - attention symbole doit être défini avant
 (define x 10) → indéfini
 (set! x (+ x 1)) → indéfini
 x → 11

Ne pas abuser de l'affectation



Fonction conditionnelle If

- (if expr_test expr_alors expr_sinon)
 - fonction spéciale : évalue soit *expr_alors* soit *expr_sinon* en fonction de *expr_test*
 - Exemple:(if (< x 0)'négatif'positif_ou_nul)
 - Forme simplifiée : (if *expr_test expr_alors*)
 - Attention : *expr_alors* et *expr_sinon* représentent une expression unique. Pour évaluer plusieurs expressions utiliser begin

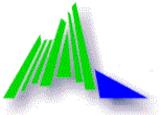


Fonction conditionnelle Cond

(cond

```
(expr_test_1 < suite d 'expressions_1>)
(expr_test_2 < suite d 'expressions_2>)
...
(expr_test_n < suite d 'expressions_n>)
(else < suite d 'expressions>)
)
```

- Fonction n-aire, généralisation de la fonction IF
- fonction spéciale :
 - 1) évalue successivement chaque test jusqu'à trouver un test vrai ou trouver le mot clé **else**
 - 2) évalue la suite d'expressions correspondantes et retourne le résultat de la dernière expression évaluée.



Fonction conditionnelle Cond

```
(cond

((> 3 5) (+ 100 3))

((> 10 1) (+ 100 4))

((< 0 2) (+ 100 5))

(else 88)) \rightarrow 104
```

```
(define (signe x)

(cond

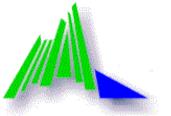
((< x 0) « le nombre est négatif »)

((= x 0) « le nombre est nul »)

(else « le nombre est positif »))

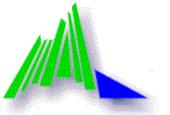
)
```

```
(define (couleur animal)
  (cond
      ((equal? animal 'elephant) '(couleur : gris))
      ((equal? animal 'zebre) '(couleur : blanc_raye_noir))
      ((equal? animal 'chien) '(couleur : je ne sais pas))
      (else '( je ne connais pas cet animal)))
)
```



Notion d'environnement temporaire (environnement local)

- Fonction binaire
- Définition et utilisation de variables temporaires (locales)
- ◆ Le premier argument est une **liste de couples** (en bleu). Un couple associe un symbole (variable) à une expression.
- ◆ Le second argument est le **corps** de la fonction let. C'est une expression (en rose) .



Notion d'environnement temporaire (environnement local)

Environnement *initial* (*global*)

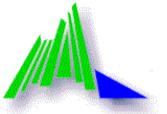
Environnement <i>Et</i>		
Symbole	Valeur	
variable ₁	eval_expression ₁	
variable ₂	eval_expression ₂	

•••

Variable_n eval_expression_n

- Application d'une fonction let :
 - 1) création d'un environnement temporaire *Et*, lié (lien hiérarchique) à l'environnement *initial*, appelé également environnement *global*,
 - 2) pour chaque couple (*variable*_i *expression*_i) évaluation de *expression*_i et création de la liaison dans l'environnement *Et*,
 - 3) évaluation du corps *expression* dans l'environnement *Et*,
 - 4) suppression de l'environnement *Et*.

Les *expression*, ne peuvent pas utiliser les variables du let



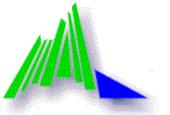
Notion d'environnement temporaire (environnement local)

Environnement *initial* (*global*)

Environnement <i>Et</i>		
Symbole	Valeur	
variable ₁	eval_expression ₁	
variable ₂	eval_expression ₂	

Variable_n eval_expression_n

- ◆ Si l'*expression* contient un ou plusieurs symboles, deux cas peuvent se produire lors de l'évaluation :
 - le symbole est une des variables du let : l'évaluation retourne la valeur associée dans l'environnement *Et*,
 - le symbole n'est pas une variable du let : l'évaluation retourne la valeur de l'environnement que l'on aurait trouvée sans le let (environnement initial).



Notion d'environnement temporaire Exemples

```
(et ((x 5)))
(y 3)
(* x y)
\rightarrow 15
```

```
Environnement initial

Environnement Et

symbole valeur

x 5

v 3
```

- ◆ (define x 100)
- **♦** (let ((*x* 2)

$$(y (+ x 3))$$

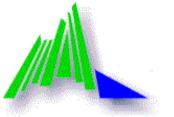
$$(* x y)$$

→ 206

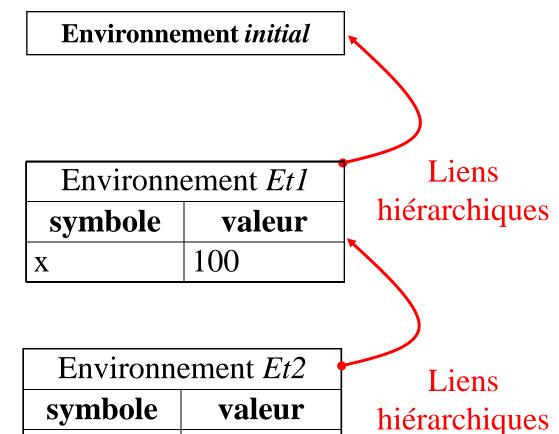
Environnement initial		
symbole	valeur	
X	100	

Environnement <i>Et</i>		
symbole	valeur	
X	2	
У	103	

Liens hiérarchiques



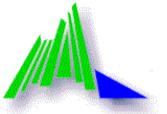
Notion d'environnement temporaire Exemple de hiérarchie



2

 \mathbf{Z}

103



Imbrication de let - simplification d'écriture let*

```
♦ ( let ((x 100)
    (let ((y 2)
           (z (+ x 3))
        (*yz)
         \rightarrow 206
```

```
(let* ((x 100)

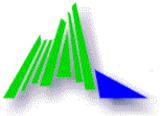
(y 2)

(z (+ x 3))

)

(* y z)

\rightarrow 206
```

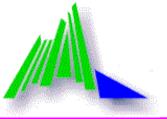


Entrée/Sortie

- **♦** (**Read**)
 - lecture d'une expression, retourne l'expression sans l'évaluer
 - Exemples

Lecture sans mémorisation du résultat	Lecture avec mémorisation du résultat (variable globale)	Lecture avec mémorisation du résultat (variable locale)
≻(read) ; début lecture	>(define x (read)); début lecture	>(let ((x (read)) ; début lecture
>(+23); expression saisie	>(+ 2 3); expression saisie)
>(+23); expression résultat	> $x \rightarrow (+23)$; valeur variable	x)
		>(+ 2 3); expression saisie
		>(+23); valeur variable

- (display expression)
 - affiche le résultat de l'évaluation de expression, résultat indéfini
 - fonction unaire
- (newline)
 - passage à la ligne, résultat indéfini



Entrée/Sortie

 $(f 5) \rightarrow indéfini$

5 est un nombre

(f « bonjour ») → indéfini

bonjour : je ne sais pas ce que c'est