

9. LES MEMO-FONCTIONS

Le chapitre 7 s'est terminé par un exercice d'écriture de la fonction **FIBONACCI**. Suivant la définition qui y était donnée, la forme la plus simple de cette fonction est :

```
(DE FIBONACCI (N)
  (COND
    ((= N 0) 1)
    ((= N 1) 1)
    (T (+ (FIBONACCI (1- N))
          (FIBONACCI (- N 2)) ))) )
```

Cette fonction est un très bel exemple d'une fonction récursive, mais malheureusement, elle est extrêmement inefficace. Examinons la : afin de calculer la valeur de **FIBONACCI** d'un nombre n , elle calcule la valeur de **FIBONACCI** de $n-1$, ensuite de $n-2$ etc, jusqu'à ce qu'elle s'arrête avec n égal à 1. Les mêmes valeurs sont ensuite recalculées pour le deuxième appel récursif (à l'exception de **FIBONACCI** de $n-1$). Voici une trace d'un appel de cette fonction :

```
? (FIBONACCI 4)
---> FIBONACCI : (4)
  ---> FIBONACCI : (3)
    ---> FIBONACCI : (2)
      ---> FIBONACCI : (1)
        <--- FIBONACCI = 1
      ---> FIBONACCI : (0)
        <--- FIBONACCI = 1
      <--- FIBONACCI = 2
    ---> FIBONACCI : (1)
      <--- FIBONACCI = 1
    <--- FIBONACCI = 3 ; fin du premier appel récursif ;
  ---> FIBONACCI : (2)
    ---> FIBONACCI : (1)
      <--- FIBONACCI = 1
    ---> FIBONACCI : (0)
      <--- FIBONACCI = 1
    <--- FIBONACCI = 2 ; fin du deuxième appel récursif ;
  <--- FIBONACCI = 5
= 5
```

Intuitivement, il semble ahurissant que la machine recalcule des valeurs qu'elle a déjà, préalablement, calculées. Les *mémo-fonctions* font une utilisation intensive des P-listes pour y garder les valeurs déjà calculées des appels, donnant ainsi une possibilité de *souvenir* ou *mémorisation* à la fonction. Regardez, voici la définition de la fonction **FIBONACCI** comme mémo-fonction :

```

(DE FIB (N)
  (COND
    ((= N 0) 1)
    ((= N 1) 1)
    ((GET 'FIB N) ; c'est ICI qu'on économise ! ;
     (T (PUT 'FIB N
            (+ (FIB (1- N))(FIB (- N 2))))
        (GET 'FIB N))))

```

Chaque fois, avant de calculer récursivement la valeur d'un appel, cette fonction regarde d'abord sur sa P-liste s'il n'y aurait pas déjà une valeur pour cet appel, si oui, **FIB** ramène cette valeur. Sinon, **FIB** calcule la valeur, la met sur la P-liste (pour des utilisations ultérieures) et la ramène également. Comparez la trace du calcul de **FIB** de 4 avec la trace obtenue pour la fonction **FIBONACCI** :

```

? (FIB 4)
---> FIB : (4)
---> FIB : (3)
---> FIB : (2)
---> FIB : (1)
<--- FIB = 1
---> FIB : (0)
<--- FIB = 1
<--- FIB = 2
---> FIB : (1)
<--- FIB = 1
<--- FIB = 3 ; fin du premier appel récursif ;
---> FIB : (2)
<--- FIB = 2 ; fin du deuxième appel récursif ;
<--- FIB = 5
= 5

```

Regardez maintenant la trace de l'appel de **FIB** de 5 suivant :

```

? (FIB 5)
---> FIB : (5)
---> FIB : (4) ; !! premier appel récursif ;
<--- FIB = 5
---> FIB : (3) ; !! deuxième appel récursif ;
<--- FIB = 3
<--- FIB = 8
= 8

```

Dès que la fonction rencontre l'appel récursif de (**FIB 4**), elle peut immédiatement ramener la valeur 5, grâce au souvenirs mémorisés sur la P-liste de **FIB**. Voici sa P-liste après ces appels :

(5 8 4 5 3 3 2 2)

où vous trouvez sous l'indicateur 5 la valeur 8, sous l'indicateur 4 la valeur 5, sous l'indicateur 3 la valeur 3 et sous l'indicateur 2 la valeur 2. Ainsi, pour chaque appel de fonction qui a été déjà calculé une fois, le résultat est immédiatement trouvé en consultant la mémoire de la P-liste, et aucun calcul n'est effectué plusieurs fois.

Pensez à cette technique, si vous avez une fonction *très* récursive que vous utilisez beaucoup à l'intérieur de votre programme.

Il est encore possible d'améliorer cette fonction **FIB**, en commençant par mettre sur la P-liste de **FIB** les valeurs pour 0 et 1, ce qui permettra d'enlever les deux tests :

```
((= N 0) 1)
((= N 1) 1)
```

et accélérera le calcul.

Ci-dessous la fonction **FIB** ainsi modifiée :

```
(DE FIB (N)
  (IF (<= N 1) 1 ; pour éviter des problèmes ! ;
    (UNLESS (GET 'FIB 0)
      (PUT 'FIB 0 1)
      (PUT 'FIB 1 1)
      (LET ((N N)) (COND
        ((GET 'FIB N)
          (T (PUT 'FIB N
            (+ (SELF (1- N)) (SELF (- N 2))))
            (GET 'FIB N))))))
```

Dans cette version nous avons utilisé une nouvelle fonction : **UNLESS**. De même que la fonction **IF**, c'est une fonction de sélection. Sa définition est :

```
(UNLESS test action1 action2 . . . actionn)
```

→ évalue $action_1$ à $action_n$ et ramène $action_n$ en valeur si $test = \text{NIL}$

→ **NIL** si $test \neq \text{NIL}$

l'appel

```
(UNLESS test action1 action2 . . . actionn)
```

est donc identique à l'appel de la fonction **IF** suivant :

```
(IF test () action1 action2 . . . actionn)
```

et n'est qu'une simplification de celui-ci.

Nous avons également une fonction **WHEN** qui est l'inverse de **UNLESS** :

```
(WHEN test action1 action2 . . . actionn)
```

→ évalue $action_1$ à $action_n$ et ramène $action_n$ en valeur si $test \neq \text{NIL}$

→ **NIL** si $test = \text{NIL}$

L'appel

```
(WHEN test action1 action2 . . . actionn)
```

peux donc être écrit comme :

(UNLESS (NULL test) action₁ action₂ . . . action_n)

ou encore comme :

(IF (NULL test) () action₁ action₂ . . . action_n)

Pour écrire vos sélections, vous avez donc le choix entre les fonctions **IF**, **COND**, **UNLESS** et **WHEN**.

9.1. EXERCICES

1. Ecrivez la fonction **FACTORIELLE** comme mémo-fonction. Comparez les temps d'exécution de **FACTORIELLE** avec utilisation de la P-liste avec ceux de la fonction sans utilisation de la P-liste.
2. Regardez le programme suivant :

```
(DE FOO (X) (COND  
  ((< X 0) (- 0 X))  
  (T (COND ((ZEROP X) 0)  
            (T (* X -1))))))
```

- a. Simplifiez ce programme, en ne prenant en considération que la structure syntaxique de ce programme, de manière à n'utilisez qu'un seul **COND**.
- b. Connaissant le sens des différentes fonctions arithmétiques, simplifiez le programme de manière telle qu'il n'y ait plus de **COND** du tout.
3. Ecrivez un petit simplificateur algébrique. Ce simplificateur doit savoir simplifier des expressions arithmétiques LISP (donc des expressions algébriques bien parenthésées) et connaître - au minimum - les simplifications suivantes :

$(+ e 0)$	→	e
$(+ 0 e)$	→	e
$(* e 1)$	→	e
$(* 1 e)$	→	e
$(* e 0)$	→	0
$(* 0 e)$	→	0
$(+ \text{nombre1} \text{nombre2})$	→	$\text{nombre1} + \text{nombre2}$
$(* \text{nombre1} \text{nombre2})$	→	$\text{nombre1} * \text{nombre2}$

Ainsi, le programme devra, par exemple, simplifier l'expression

$(+ (* x 0) (* 10 (+ y 0)))$

en

$(* 10 y)$