

# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 1

11 FÉVRIER 2010

### Rappels

```
(cons 'a 'b) -> (a . b)
(cons 'a '(b)) -> (a . (b)) ;;= (a b)
(list '(a) 'b) -> ((a) b)
(append '(a) '(b)) -> (a b)
```

Définir une fonction:

```
(define f
  (lambda (arg1 arg2 ...)
    (... )))
```

ou

```
(define (f arg1 arg2 ...)
  (... ))
```

### Évaluations

#### Exercice 1

```
3 -----> 3
#t -----> #t
(+ 1 2) -----> 3
(/ 2 3) -----> 2/3
(+ (* 3 4) 10) -----> 22
(* 3 (- 12 5)) -----> 21
(+ (+ 5 8) (+ 2 4)) -----> 19
(define a 4) -----> NS // non spécifié
a -----> 4
(quote a) -----> a
'a -----> a
(define b a) -----> NS
b -----> 4
(define a 6) -----> NS
a -----> 6
b -----> 4
(define c (quote a)) -----> NS
c -----> a
(define d #t) -----> NS
(define Robert 'Bob) -----> NS
Robert -----> Bob
(car '(a b)) -----> a
(car (quote (a b))) -----> a
(cdr '(a b)) -----> (b)
(cdr (quote (a b))) -----> (b)
(cons 'a '()) -----> (a)
(cons 'a '(b)) -----> (a b)
```

```

(cons '() '()) -----> (())
(cons '(a) '(b)) -----> ((a) b)
(list '(a) '(b)) -----> ((a) (b))
(append '(a) '(b)) -----> (a b)
(cons 'a (cons 'b (cons 'c '()))) -----> (a b c)
(car (cons 'a '())) -----> a
(cdr (cons 'a '())) -----> ()
(cons a '(a b)) -----> (4 a b) ou erreur si a n'est pas défini
(cons x '(a b)) -----> erreur
(cons (car '(a b c)) (cons
    (car (cdr '(a b c)))
    (cons (car (cdr (cdr '(a b c)))) '()))) -> (a b c)
(cadr '(a b c d)) -----> b
(cadar '((a b) (c d) (e f))) -----> b
    
```

## Premières formes

### Exercice 2

```
(* 60 60 24 365) -> 31536000
```

### Exercice 3

```

(define sayit
  (lambda (x)
    (cond ((= x 1) 'un)
          ((= x 2) 'deux)
          ((= x 3) 'trois)
          ((= x 4) 'quatre)
          ((= x 5) 'cinq)
          (else 'inconnu))))
    
```

### Exercice 4

```

(define sumOfIntegers
  (lambda (n)
    (if (zero? n) 0
        (+ n (sumOfIntegers (- n 1))))))

(define sumOfIntegers_opt
  (lambda (n)
    (quotient (* n (+ n 1)) 2)))
    
```

### Exercice 5

```

(define modul
  (lambda (a b)
    (if (> b a) a
        (modul (- a b) b))))
    
```

### Exercice 6

```

(define pgcd (lambda (a b)
  (cond ((= b 0) a)
    
```

```
((< a b) (pgcd b a))
(else (pgcd b (modulo a b))))))
```

## Exercice 7

```
(define power
  (lambda (x n)
    (cond ((= n 0) 1)
          ((even? n) (power (* x x) (quotient n 2)))
          (else (* x (power x (- n 1)))))))
```

## Récursion sur les listes

### Exercice 8

apply : fonction qui applique une fonction à tous les éléments d'une liste. (apply + l) : fonction qui somme tous les éléments de la liste  $\rightarrow (+ l_1 l_2 l_3 \dots)$

```
(define (sumList l)
  (apply + l))

(define sumListNaif
  (lambda (l)
    (if (null? l) 0
        (+ (car l) (sumListNaif (cdr l))))))
```

### Exercice 9

```
(define (removeFirst l x)
  (cond ((null? l) l)
        ((= (car l) x) (cdr l))
        (else (cons (car l) (removeFirst (cdr l) x)))))
```

## Spécification

### Exercice 10

```
(define xxx
  (lambda (u)
    (if (null? u) 0
        (if (> (car u) 0)
            (+ (car u) (xxx (cdr u)))
            (xxx (cdr u))))))
```

Spécifier  $\Rightarrow$  nombre d'arguments ? Type ? Qu'est ce que ça fait ?

Ici : fonction à 1 argument "liste" qui renvoie la somme des éléments positifs de cette liste.

# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 2

18 FÉVRIER 2010

### Encore quelques évaluations

#### Exercice 1

```

(cons '(1 2 3) '(4 5))          -> ((1 2 3) 4 5)
(append '(1 2 3) '(4 5))        -> (1 2 3 4 5)
(list '(1 2 3) '(4 5))          -> ((1 2 3) (4 5))
(list? (cons 'a 'b))            -> #f
(list? (cons 'a (cons 'b '()))) -> #t
(list? (cons (cons 'b '()) 'a))  -> #f
(list? (cons (cons 'b '()) (cons 'b '()))) -> #t

(null? 'a)                       -> #f
(null? (car '(a)))               -> #f
(null? (cdr '(a)))               -> #t

(number? 1)                      -> #t
(number? '1)                     -> #t
(number? #t)                     -> #f
(number? 'a)                     -> #f
(number? a)                      -> error

(boolean? 3)                     -> #f
(boolean? #t)                    -> #t
(boolean? #f)                    -> #t
(boolean? '#t)                   -> #t
(boolean? 'd)                    -> #f
(boolean? d)                     -> #f
(boolean? '())                   -> #f ou #t (dépend du compil)

(null? #t)                       -> #f
(null? '())                      -> #t
(null? '(a b))                   -> #f
(null? (car '(())))              -> #t
(null? (car '((((())))))         -> #f (car liste de liste vide)
(length '(()))                  -> 1
(null? #f)                       -> #f ou #t (dépend du compil)

(symbol? a)                      -> error si pas lié sinon #f ou #t
(symbol? 'b)                     -> #t
(symbol? (car '(a b c)))         -> #t
(symbol? (cons '() '()))         -> #f
(symbol? #f)                     -> #f

```

eq : même objet en mémoire  
eqv : idem eq mais aussi si même valeur  
equal : idem eqv mais aussi si même structure

```

(equal? 'a (car '(a b)))          -> #t
(equal? '(a b c) '(a b c))        -> #t
(equal? '(a (b c)) '(a b c))      -> #f (pas même structure)
(equal? (cdr '(a c d)) (cdr '(b c d))) -> #t
(equal? '(car '((b) c)) (cdr '(a b))) -> #f

(lambda (y x) (cons x y))          -> #<procedure>
((lambda (y x) (cons x y)) '()) 'a -> (a)
(define id (lambda (x) x))          -> NS (non spécifié)
(id 1)                             -> 1 (identité)
(id '(1 2 3))                      -> (1 2 3)
(id id)                            -> #<procedure:id>
((id id) (id id))                  -> #<procedure:id>
(((id id) (id id)) 3)              -> 3

```

## Correction exercices proposés

### Exercice 2

```

(car (cdr (car (cdr (cdr (cdr (car (cdr (cdr (car (cdr (cdr (car phrase))))))))))))))

(cadr (caddr (caddr (caddr phrase))))

```

En scheme, on peut concaténer au maximum 4 opérateurs

### Exercice 3

Solution du répéteur :

```

(cons (car (cddddr ls))
      (cons (car ls)
            (cons (caddr ls)
                  (cons (cadr ls)
                        (cons (caddr ls)
                              (cons (cadr ls) '()))))))

```

Solution avec list (pour le fun)

```

(list
  (car (cdr (cdr (cdr (cdr ls)))))
  (car ls)
  (car (cdr (cdr ls)))
  (car (cdr ls))
  (car (cdr (cdr (cdr ls)))))
  (car (cdr ls))
)

```

### Exercice 4

```

(define min
  (lambda (l)
    (cond ((null? (cdr l)) (car l))
          ((< (car l) (min (cdr l))) (car l))
          (else (min (cdr l))))))

```

OK mais très inefficace

Rappel :

```
(let ((x a) (y b)) g)
    |||
((lambda (x y) g) a b)
```

(let peut se traduire par "soit")

On a donc :

```
(define min
  (lambda (l)
    (if (null? (cdr l)) (car l)
        (let ((min_tail (min (cdr l))))      ;; deux parenthèses après le let
          (if (< (car l) min_tail) (car l) ;; car on peut définir plusieurs
              (min_tail))))                ;; valeurs (ici une seule min_tail)
```

Version 2009 avec accumulateur

```
(define min_a
  (lambda (ls a)
    (cond
      ((null? ls) a)
      ((< (car ls) a) (min_a (cdr ls) (car ls)))
      (else (min_a (cdr ls) a)))))

(define min
  (lambda (ls) (min_a (cdr ls) (car ls))))
```

Spécification : min\_a est une fonction qui prend 2 arguments :

1. une liste l
2. un nombre a

Si la liste est vide, min\_a renvoie a, sinon ça renvoie le minimum des éléments de la liste l et a

## Exercice 5

```
(define big
  (lambda (n l)
    (cond ((null? l) '())
          ((> (car l) n) (cons (car l) (big n (cdr l))))
          (else (big n (cdr l)))))
```

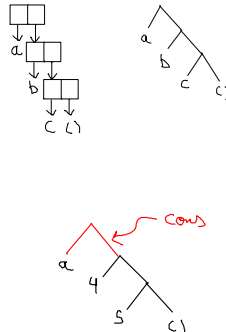
## Exercices de compréhension de la structure interne

### Exercice 6

(a b c) => (a . (b . (c . '())))

### Exercice 7

- (cons 'a '(4 5))
- (list 'a '(4 5))
- (append '(1 2 3) '(4 5))



```
- (cons '(1 2 3) '(4 5))
- (cons 'a 2)
```

## Notions d'efficacité

### Exercice 8

```
(define length
  (lambda (l)
    (if (null? l) 0
        (+ 1 (length (cdr l))))))
```

Solution pas très efficace car il faut un cache pour l'implémenter, il faudrait plutôt utiliser un accumulateur

```
(define length
  (lambda (ls)
    (length-iter ls 0)))

(define length-iter
  (lambda (ls acc)
    (if (null? ls) acc
        (length-iter (cdr ls) (+ 1 acc)))))
```

Spécification : lengthiter est une fonction qui prend deux arguments : une liste ls et un entier naturel acc et renvoie la longueur de la liste ls + acc

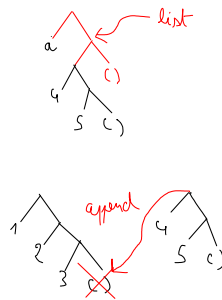
### Exercice 9

```
(define reverse_list
  (lambda (l)
    (if (null? l) '()
        (append (reverse_list (cdr l)) (list (car l))))))
```

Inefficace car parcours de toute la liste à chaque append

```
(define reverse_aux
  (lambda (l u)
    (if (null? l) u
        (reverse_aux (cdr l) (cons (car l) u)))))
```

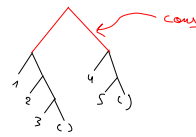
```
(define reverse
```



```
(lambda (l)
  (reverse_aux l '()))
```

Spécification : `reverse_aux` est une fonction qui prend deux listes `l` et `u` en argument et renvoie la concaténation de `l` retournée et de `u`





# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 3

25 FÉVRIER 2010

### Exercices sur les listes

#### Exercice 1

```
(define nombre-de
  (lambda (c ls)
    (cond ((null? ls) 0)
          ((equal? (car ls) c) (+ 1 (nombre-de c (cdr ls))))
          (else (nombre-de c (cdr ls)))))
```

#### Exercice 2

```
(define make-list
  (lambda (n x)
    (if (zero? n) '()
        (cons x (make-list (- n 1) x)))))
```

Version améliorée qui garde les résultats intermédiaires

```
(define make-list_acc
  (lambda (n x acc)
    (if (zero? n) acc
        (make-list_acc (- n 1) x (cons x acc)))))

(define make-list
  (lambda (n x)
    (make-list_acc n x '())))
```

Spécification : fonction à 3 arguments (nombre naturel, liste et liste acc) renvoie une liste avec n fois x concaténé avec acc

#### Exercice 3

```
(define gribomont
  (lambda (n)
    (f-aux n 0 1 2)))

(define f_aux
  (lambda (n a b c)
    (if (zero? n) a
        (f_aux (- n 1) b c (+ a b c)))))
```

Spécification : fonction à 4 arguments (nombre naturels). Si le deuxième est f(i), le troisième f(i+1) etc alors elle renvoie f(i+n)

### Correction exercices proposés

#### Exercice 4

```
(define removeAll
```

```
(lambda (n l)
  (cond ((null? l) '())
        ((equal? (car l) n) (removeAll n (cdr l)))
        (else (cons (car l) (removeAll n (cdr l))))))
```

## Exercice 5

```
(define suffix
  (lambda (Sf ls)
    (or (null? Sf)
        (and (not (null? ls))
              (or (equal? Sf ls)
                  (suffix Sf (cdr ls))))))

(define prefix
  (lambda (pf sf)
    (or (null? pf)
        (and (equal? (car pf) (car sf))
              (prefix (cdr pf) (cdr sf))))))
```

prefix est une procédure à 2 arguments, des listes qui renvoie #t si pf est le préfixe de sf  
Autre version de suffix :

```
(define suffix (l1 l2)
  (prefix (reverse l1) (reverse l2)))
```

## Exercice 6

```
(define frequency
  (lambda (l)
    (frequency_aux l '())))

(define frequency_aux
  (lambda (li lo)
    (if (null? li) lo
        (frequency_aux (cdr li) (add-elem (car li) lo)))))

(define add-elem
  (lambda (elem l)
    (cond ((null? l) (list (cons elem l)))
          ((equal? elem (caar l)) (cons (cons elem (+ 1 (cdar l))) (cdr l)))
          (else (cons (car l) (add-elem elem (cdr l))))))
```

Spécification frequency\_aux : fonction à deux arguments (listes) : une liste d'éléments et une liste de fréquence d'apparitions. Renvoie la liste d'apparitions mise à jour par rapport à la liste d'apparition donnée en argument

## Interro 2008

### Question 1

(lambda (x) (cons x '()))	=> #procedure
((lambda (x) (cons x '())))	=> error: #procedure: attend un argument!
((lambda (x) (cons x '())) x)	=> error: x non défini
((lambda (x) (cons x '())) 'x)	=> (x)

```

((lambda (x) (cons x '())) '())          => (())
(map (lambda (x) (cons x '())) '(0 1 2)) => ((0)(1)(2))

(define f ((lambda (x y) (x y)) (lambda (x) x) (lambda (y) y))) => NS
    
```

On remarque que :

```

((lambda (x y) (x y)) (lambda (x) x) (lambda (y) y))
    
```

est identique à

```

((lambda (x) x) (lambda (y) y))
    
```

est identique à

```

(lambda (y) y)
    
```

car on "donne déjà l'argument" à chaque fois. Donc

```

(f 0) => 0
    
```

```

(cons (list '(a b) '(c)) (append '(a b) '(c)))
= (cons (((a b)(c)) (a b c)) => (((a b)(c)) a b c))
    
```

```

(list (append '(a b) '(c)) (cons '(a b) '(c)))
= (list (a b c) ((a b) c) => ((a b c)((a b) c))
    
```

## Question 2

Première observation : pas de récursion sur le  $m$

```

f(0,m) = m
f(1,m) = m^2
f(2,m) = m f(0,m) + (m+1) f(1,m)
        = (m+2) f(1,m)
    
```

Pour  $n > 1$  :

```

f(n,m) = (m+n) f(n-1,m)
    
```

Donc :

```

(define f
  (lambda (n m)
    (cond ((zero? n) m)
          ((equal? n 1) (* m m))
          (else (* (+ m n) (f (- n 1) m))))))
    
```

On peut faire mieux avec un accumulateur

```

(define f
  (lambda (n m)
    (if (zero? n) m
        (f_aux n m 2 (* m m)))))

(define f_aux
  (lambda (n m i fim1) ;; fim1 = f(i-1)
    (if (> i n) fim1
        (f_aux n m (+ i 1) (* (+ m i) fim1)))))
    
```

Spécification : fonction à 4 arguments naturels. Si  $\text{fim1}$  est  $f(i-1,m)$  alors la fonction renvoie  $f(n,m)$

### Question 3

Exemple :

```
(sym? '((a . b) (c . c) (b . a))) => #t
(sym? '((a . b) (c . c)))          => #f
```

On a en scheme :

```
(member x l)
```

Renvoie le premier suffixe de l contenant x et renvoie false sinon. Exemple :

```
(member 2 '(3 4 2 6 7)) => (2 6 7)
```

Donc on a :

```
(define sym?
  (lambda (r)
    (and-map (lambda (pair)
      (or (eq? (car pair) (cdr pair))
          (member (cons (cdr pair) (car pair)) r)))
      r)))
```

```
(define and-map
  (lambda (pred l)
    (or (null? l)
        (and (pred (car l))
              (and-map pred (cdr l))))))
```

# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 4

11 MARS 2010

### Expressions à évaluer

**Exercice 1. Quelle est la valeur de cette expression ?**

```
((lambda (x) (list x (list (quote quote) x)))
  (quote (lambda (x) (list x (list (quote quote) x)))))

=> ((lambda (x) (list x (list 'quote x))) '(lambda (x) (list x (list 'quote x))))
```

### Exercice sur les prédicats

**Exercice 2**

```
(define filter
  (lambda (l p)
    (cond ((null? l) '())
          ((p (car l)) (cons (car l) (filter (cdr l) p)))
          (else (filter (cdr l) p))))

(define greater
  (lambda (l a)
    (filter l (lambda (x) (> x a)))))
```

### Récursion profonde sur les listes

**Exercice 3**

```
(define count-all
  (lambda (x ls)
    (cond ((null? ls) 0)
          ((pair? (car ls)) (+ (count-all x (car ls))
                               (count-all x (cdr ls))))
          ((eq? (car ls) x) (+ 1 (count-all x (cdr ls))))
          (else (count-all x (cdr ls)))))
```

### Exercice sur les compositions de fonctions

**Exercice 4**

```
(define compose-n
  (lambda (f n)
    (if (zero? n) (lambda (x) x)
        (lambda (x) (f ((compose-n f (- n 1)) x))))))

;; car fonction composée zéro fois avec elle même: identité

((compose-n (lambda (x) (+ x 1)) 10) 3) => 13
```

```

(define compose-fgf
  (lambda (f)
    (lambda (g)
      (lambda (x)
        (f (g (f x)))))))

(define compose fgab
  (lambda (f g a b)
    (lambda (x)
      ((compose-n f a) ((compose-n g b) x)))))

```

## Arbres

### Exercice 5

On représente un noeud par une liste de 3 éléments : (étiquette fils1 fils2). On représente une feuille par l'atome étiquette.

```
(value '(mul (add (add 3 5)(sub 3 4))(div 3 2.0))) => 10.5
```

```

(define (value aa)
  (cond ((null? aa) 0)
        ((not (pair? aa)) aa)
        (else (let* ((op (car aa))
                      (arg1 (value (cadr aa)))
                      (arg2 (value (caddr aa))))
                  (cond ((or (not arg1) (not arg2)) #f)
                        ((eq? op 'add)(+ arg1 arg2))
                        ((eq? op 'sub)(- arg1 arg2))
                        ((eq? op 'mul)(* arg1 arg2))
                        (else (if (zero? arg2) #f (/ arg1 arg2)))))))

```

### Exercice Somme

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-1} (([f(i) + 2] * [f(n-i-1) + 3]) \bmod (n^2 + i + 5))$$

```

;; f(0)=0 car somme de 0 à -1 est une somme de rien
;; f(1)=0
(define (f0 n)
  (apply +
    (map (lambda (i)
      (modulo (* (+ (f0 i) 2)(+ (f0 (- n i 1)) 3))
        (+ (* n n) i 5)))
      (enum 0 n))))

(define (enum a b)
  (if (< a b)
    (cons a (enum (+ a 1) b)) '()))

(define (f2 n)
  (car (f2_aux 0 (+ n 1) '() '())))

```

```

(define (f2_aux r p l li)
  (if (zero? p) l
      (let ((fr (apply +
                        (map (lambda (l_i inv_i i)
                             (modulo (* (+ l_i 2) (+ inv_i 3)) (+ (* r r) i 5)))
                             l (reverse l) li))))
        (f2_aux (+ r 1) (- p 1) (cons fr l) (cons r li)))))

```

Si  $l_i = [r-1, r-2, \dots, 0]$  et  $l = [f(r-1), f(r-2), \dots, f(0)]$

alors  $f2\_aux (r p l li) = [f(r-1+p), f(r-2+p), \dots, f(0)]$



# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 5

18 MARS 2010

### Correction des exercices proposés

#### Exercice 1

```
; Quelques restrictions:
; Inutile d'aller plus loin que la racine du nombre.
; On peut éliminer tous les diviseurs paires

(define (divisor? m n)
  (zero? (remainder m n)))
; diviseurs prends deux arguments m et n, et renvoi vrai si n est le diviseur de m
; m, n sont des nombres entiers positifs.

(define (prime? n)
  (or (= n 2)
      (and (not (zero? n))
            (not (= n 1))
            (odd? n)
            (not (prime_aux n 3)))))

(define (prime_aux n m)
  (or (> (* m m) n) ; Car calculer la racine est beaucoup plus long
      (and (not (divisor? n m))
            (prime_aux n (+ 2 m)))))

; prime_aux prends deux arguments
; n nombre entier plus grand que 2 et impair
; m nombre entier < n
; elle renvoi faux si il existe un diviseur de n dans l'intervall {m, sqrt(n)}
```

#### Exercice 2

```
; La somme doit nécessairement faire
;  $n(n+1)/2$ 
; car la somme classique se fait sur
;  $n(n+1)/2$ 
; et on a n lignes, n colonnes, etc...
; D'abord on vérifie qu'on a pas deux fois le même nombre:
(define (unique? l)
  (or (null? l)
      (and (not (member (car l) (cdr l)))
            (unique? (cdr l)))))

(define (sumline ll)
  (let ((sh (map (lambda (x) (apply + x)) ll))) ; Me sort une liste de somme
    (if (apply = sh) (car sh) #f)))

; Fonction à un argument ll (liste de liste), qui renvoi la somme de chaque ligne si les sommes s
```

```

(define (sumcol ll)
  (sumline (transpose ll)))

(define (transpose ll)
  (if (null? (car ll)) '()
      (cons (map car ll) (transpose (map cdr ll)))))

; Fonction qui prends une liste de liste de même taille et renvoi sa transposée.
; Elle renvoi une liste vide si la liste de départ est une liste de listes vides.

(define (sumdiag_1 ll)
  (cond ((null? (cdar ll)) (caar ll))
        (else (+ (caar ll) (sumdiag (cdr (map cdr ll)))))))
; Renvoi la somme de la diagonale principale. ll est une liste de liste représentant un carré.

(define (sumdiag_2 ll)
  (sumdiag (map reverse ll)))

(define (magic? ll)
  (and (unique? (apply append c))
        (= (let ((n length c))
              (/ (* n (+ 1 (* n n))) 2)
            (sumine c) (sumcol c) (sumdiag1 c) (sumdiag2 c)))))

```

## Abstraction sur les données

### Exercice 3

; On représente par des paires pointées les nombres complexes:  
 ;  $2 + 3i \rightarrow (2.3)$

```

(define make_from_real_img cons)
(define real_part car)
(define img_part cdr)
(define (add_complex z1 z2)
  (make_from_real_img (+ (real_part z1) (real_part z2)) (+ (img_part z1) (img_part z2))))
(define (magintude z)
  (sqrt (+ (* (real_part z) (real_part z)) (* (img_part z) (img_part z)))))

```

## Exercices sur les arbres

### Exercice 4

; On représente un noeud interne par une paire pointée, et une feuille par une étiquette

```

(define make-tree cons)
(define make-leaf (lambda (x) x))
(define leaf? (not pair?))
(define k (lambda (x) x)) ; Va rechercher une feuille
(define l_tree car)
(define r_tree cdr) ; Va rechercher l'arbre de gauche ou de droite
(define (depth_first tree)

```

```
(if (leaf? tree) (list (k tree))
    (append (depth_first (l-tree tree)) (dept_first (r-tree tree)))))
```

## Exercice 5

```
(define (simplify tree)
  (if (leaf? tree) tree
      (let ((sim_left (simplify (l-tree tree))) (sim_right (simplify (r-tree tree))))
        (if (and (leaf? sim_l) (leaf? sim_r) (equal? (k sim_l) (k sim_r))) sim_l ; deux
            (make_tree sim_l sim_r))))) ; Je renvoi les arbres car pas simplifié
```

# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 6

25 MARS 2010

### Correction exercices proposés

#### Exercice 1

```
; La fonction prends en argument une liste l d'arbre et renvoi la list
; des étiquettes des arbres de profondeur 0, puis 1...
; et ce dans l'ordre d'apparition de l et de gauche a droite.
(define breath_first_forest
  (lambda (trees)
    (append (apply append (map (lambda (x) (if (leaf? x) (k x) '())) trees)
      ; Le apply append vire les listes vides
      (breath_first_forest
        (apply append (map (lambda (x) (if (leaf? x) '()
          (list (l_tree x) (r_tree x)))) tress)))))))))

(define breath_first
  (lambda (tree)
    (breath_first_forest (list tree))))

; On renvoie à la ligne 8 tous les nœuds, et la ligne 11 la liste de tous les fils.
```

#### Exercice 2

```
(define perfect?
  (lambda (n)
    (and (> n 3)
      (= n (+ 1 (sum-div n 2))))))

(define sum-div
  (lambda (n i)
    (cond ((> (* i 2) n) 0)
      ((= (* i 2) n) i)
      ((zero? (modulo n i)) (+ i (sum-div n (+ 1 i))))
      (else (sum-div n (+ 1 i))))))
```

sum-div : fonction à deux arguments naturels  $n$  et  $i$ , renvoie la somme des diviseurs de  $n$  compris dans  $[i, \frac{n}{i}]$

### N-arbre

#### Exercice 3

```
; Remarque: on considère les labels comme étant des entiers naturels
(define ntree?
  (lambda (t)
    (or (null? t)
      (and (pair? t) ; On doit avoir un objet composé
        (integer? (car t))
```

```

(>= (car t) 0)
(pair? (cdr t))
(ntree? (cadr t)) ; Suite est un arbre?
(pair? (cddr t))
(ntree? (caddr t))
(null? (cdddr t))))))

(define condit?
  (lambda (t)
    (or (null? t)
        (and (condit? (cadr t)) ; Arbre de gauche
              (condit? (caddr t)) ; Arbre de droite
              (greater_or_eq? (car t) (cadr t))
              (less_or_eq? (car t) (caddr t))))))

; Fonction a deux arguments (un entier et un ntree) et qui renvoi
; true si n est plus grand que tous ses fils de gauche
(define greater_or_eq?
  (lambda (n t)
    (or (null? t)
        (and (>= n (car t))
              (greater_or_eq? n (cadr t))))) ; Fils de gauche

(define less_or_eq?
  (lambda (n t)
    (or (null? t)
        (and (<= n (car t))
              (less_or_eq? n (caddr t))))) ; Fils de droite

```

## Exercice sur les graphes

### Exercice 4

; Prochaine répét

## Fonctions

### Exercice 5

```

(define symmetrize
  (lambda (f)
    (lambda (x)
      (/ (+ (f x) (f (- x)) 2)))))

(define anti-symmetrize
  (lambda (f)
    (lambda (x)
      (/ (- (f x) (f (- x)) 2)))))

(define func-op
  (lambda (op f g)
    (lambda (x) (op (f x) (g x)))))

```

```
(define symmetrize2
  (lambda (f)
    (func-op (lambda (x g) (/ (+ x g) 2))
              f (lambda (x) (f (- x))))))

(define anti-symmetrize2
  (lambda (f)
    (func-op (lambda (x g) (/ (- x g) 2))
              f (lambda (x) (f (- x))))))
```

## Sous-listes

### Exercice 6

```
; ex: (a b c) -> ((a b c) (a b) (b c) (a) (b) (c) '())
; ex: () -> (())
;      (c) -> (( ) (c))
;      (b c) -> (( ) (b) (c) (b c))
;      (a b c) -> (( ) (a) (a b) (a b c) (b) (b c) (c))
```

```
(define ajout
  (lambda (ll x n)
    (if (zero? n) '()
        (cons (cons x (car ll))
                (ajout (cdr ll) x (- n 1))))))
; Prends 3 arguments: une liste de liste ll, un élément x et un
; nombre naturel n, renvoi les liste de listes correspondant à la hauteur n
```

```
(define sublist_aux
  (lambda (l n)
    (if (null? l) '()
        (let (ll (sublist_aux (cdr l) (- n 1)))
          (cons '() (append (ajout ll (car l) n) cdr ll)))
        ; Pour pas recopier deux fois la liste vide

; Calcul la liste des sous listes avec les n premiers éléments de ll
(define sublist
  (lambda (l)
    (sublist_aux l (length l)))))
```

# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 7

22 MARS 2010

### Correction exercices proposés

#### Exercice 1

```
(define inv
  (lambda (g)
    (map (lambda (l) (cons (car l) (inv_aux (car l) g))) g)))

(define inv_aux
  (lambda (n g)
    (apply append (map (lambda (l) (if (member n (cdr l)) (list (car l)) '()) g))))

;; inv_aux est une fonction à deux arguments: n un élément, et g un
;; graphe; elle renvoi la liste des noeuds ayant pour extrémité n

;; member: renvoi faux si l'élément est dans la liste, sinon ça
;; renvoi la liste après la découverte de l'élément.
;; Exemple (member c '(a b c d)) => (c d);
```

#### Exercice 2

```
(define prefix_croiss
  (lambda (l)
    (cond ((null? l) '())
          ((null? (cdr l)) l)
          ((<= (car l) (cadr l)) (cons (car l) (prefix_croiss (cdr l))))
          (else (list (car l)))))

(define longest_inc
  (lambda (l)
    (if (null? l) '()
        (let ((a (prefix_croiss l))
              (b (longest_inc (cdr l))))
          (if (> (length a) (length b)) a b)))))
```

Remarque: on a calculé des choses qui ne servent à rien... Genre on recalcule le longest préfix à chaque fois. une solution serait de sauter la longueur de longest prefix...

Donc faire une petite fonction auxiliaire en \*\* qui remplace le cdr par la liste enlevée du prefix

#### Exercice 3

```
(define sup
  (lambda (l)
    (sup_aux l o)))

(define sup_aux
```

```
(lambda (l n)
  (cond ((null? l) '())
        ((< n 2) (cons (car l) (sup-aux (cdr l) (+ n 1))))
        (else (sup-aux (cdr l) (modulo (+ n 1) 5))))))
```

Fonction auxiliaire: prends en entrée la liste et un entier naturel

## Exercice sur les listes de listes

### Exercice 4

```
(define lpref
  (lambda (l)
    (if (null? l) '()
        (cons '() (map (lambda (x) (cons (car l) x)) (lpref (cdr l)))))))
```

### Exercice 5

Exemples:

```
1 -> 1
2 -> 1 + 1, 2
3 -> 1 + 1 + 1, 1 + 2, 3
4 -> 1 + 1 + 1 + 1, 1 + 1 + 2, 2 + 2, 3 + 1, 4
```

```
(define nbsum
  (lambda (n)
    (nbsum_aux 1 n)))
```

nbsum\_aux: fonction à deux arguments (m et n) et qui renvoi le nombre de somme qui font n avec des nombres compris entre n et m.

```
(define nbsum_aux
  (lambda (m n)
    (cond ((> m n) 0)
          ((= m n) 1)
          (else (+ (nbsum_aux m (- n m)) (nbsum_aux (+ 1 m) n)))))
```

### Exercice 6

Exemple:

```
(b c d)
-> ((b) (c) (d))
-> (a b c d)
-> ((a b) (c) (d))
-> ((a) (b c) (d))
-> ((a) (b) (c d))
```

Donc on ajoute un élément au début, on obtient une autre liste de tricoupure. Ensuite, les cas non considérés sont ceux où x est tout seul au début.

```
(define (bicoup l)
  (if (or (null? l) (< (length l) 2)) '()
      (append (proc1 (car l) (bicoup (cdr l)))
                (proc2 (car l) (list (list (cdr l)))))))
```



Remarque: (list (list (cdr l))) = uncoup

```
(define (proc1 s lll)
  (map (lambda (ll) (cons (cons s (car ll)) (cdr ll))) lll))
```

proc1 est une fonction à 2 arguments s un élément et lll une liste de liste de liste. On renvoi une liste de liste de liste ou l'on a rajouté l dans chaque début de liste de sous liste de liste.

```
((x) ()) ((x) ()) ((x) ()))
```

```
(define (proc2 s lll)
  (map (lambda (ll) (cons (list s) ll)) lll))
```

Ajoute une liste contenant l en tête de chaque sous liste

```
(define (tricoup l)
  (if (or null? l) (< (length l) 3)) '()
  (append (proc1 (car l) (tricoup (cdr l)))
          (proc2 (car l) (bicoup (cdr l)))))
```

```
(define (ncoup l n)
  (cond ((or (null? l) (< (length l) n)) '())
        ((= 1 n) (list (list l)))
        (else (append (proc1 (car l) (ncoup (cdr l) n))
                        (proc2 (car l) (ncoup (cdr l) (- n 1)))))))
```

## Exercice 7

```
()      -> ()
(c)     -> ((c))
(b c)   -> ((b c) (c b))
(a b c) -> ((a b c) (b a c) (b c a)
           (a c b) (c a b) (c b a))
```

```
(define (permut l)
  (if (null? l) '()
      (apply append (map (insert (car l))
                          (permut (cdr l))))))
```

```
(define (insert a)
  (lambda (l)
    (if (null? l) (list (list a))
        (cons (cons a l)
                (map (lambda (ll)
                      (cons (car l) ll))
                     ((insert a) (cdr l)))))))
```

# PROGRAMMATION FONCTIONNELLE

## RÉPÉTITION 8

20 MAI 2010

### Exercice 1 : Permutations

```
=> () -> (())
=> (c) -> ((c))
=> (b c) -> ((b c) (c b))
=> (a b c) -> ((a b c) (b a c) (b c a) (a c b) (c a b) (c b a))
--> à partir de (b c) on ajoute a à toutes les positions dans (b c) et (c b)
--> n! permutations. Si dérangements:  $d(n) = (n - 1) (d(n - 1) + d(n - 2))$ 
```

```
(define (permut l)
  (if (null? l) '())
      (let ((w (permut (cdr l))))
        (apply append (map (lambda (x) (all-insert (car l) x)) w)))))

(define (all-insert x l)
  (if (null? l) (list (list x))
      (cons (cons x l)
            (map (lambda (ll) (cons (car l) ll)) (all-insert x (cdr l))))))
```

### Exercice 2 : Sous-ensembles

```
ensemble => pas d'ordre donc (a b) et (b a) sont le même ensemble
=> () -> (())
=> (c) -> ((c))
=> (b c) -> ((b) (b c) (c))
=> (a b c) -> ((a) (a b) (a b c) (a c) (b) (b c) (c))
```

```
(define (lset l)
  (if (null? l) '()
      (let ((w (lset (cdr l))))
        (append (map (lambda (x) (cons (car l) x)) w)
                  w))))
```

### Exercice 3 : Words

```
=> (words 2 '(a b c))
=> ((a a) (b a) (c a) (a b) (b b) (c b) (a c) (b c) (c c))
récursion sur la longueur des mots
```

```
(define words
  (lambda (n s)
    (if (zero? n) '()
        (apply append (map (lambda (l) (w_aux l s)) (words (- n 1) s))))))

(define w_aux
  (lambda (l s)
    (map (lambda (x) (cons x l)) s)))
```

## Exercice 4 : Arbres binaires complets

(d)  $\rightarrow d$

(c d)  $\rightarrow$   $\wedge$   
           c   d

(b c d)  $\rightarrow$   $\wedge$          $\wedge$   
           b  $\wedge$          $\wedge$  d  
           c   d   b   c

(a b c d)  $\rightarrow$   $\wedge$          $\wedge$          $\wedge$          $\wedge$          $\wedge$   
           a  $\wedge$         a  $\wedge$          $\wedge$   $\wedge$          $\wedge$  d         $\wedge$  d  
           b  $\wedge$          $\wedge$  d        a b c d        a  $\wedge$          $\wedge$  c  
           c   d        b   c               b   c        a   b

```
(define (bt l)
  (cond ((null? l) '())
        ((null? (cdr l)) (list l))
        (else (apply append (map (lambda (t) (bt* t (car l))) (bt (cdr l)))))))
```

```
(define (bt* t x)
  (if (atom? t) (list (list x t))
      (cons (list x t)
            (map (lambda (t2) (list t2 (cadr t)))
                 (bt* (car t) x)))))
```

## Exercice 5 : Lagrange

Écrire une fonction `lagrange`, prenant pour argument un entier naturel  $n$  et renvoyant la liste de tous les quadruplets d'entiers naturels  $(a, b, c, d)$  tels que  $a^2 + b^2 + c^2 + d^2 = n$

```
(define lagrange
  (lambda (n)
    (lagrange_aux 4 0 (sqrt n) n)))

(define lagrange_aux
  (lambda (size n1 n2 sum)
    (cond ((and (zero? size) (zero? sum)) '())
          ((or (zero? size) (> n1 n2)) '())
          (else (let ((newSum (- sum (* n1 n1))))
                   (append (map (lambda (x) (cons n1 x))
                                (lagrange_aux (- size 1) 0 (sqrt newSum) newSum))
                           (lagrange_aux size (+ n1 1) n2 sum)))))))
```

## Exercice 6 : Polynômes

Dérivée

$a + bx + cx^2 + dx^3 + \dots \rightarrow (a \ b \ c \ d \ \dots)$   
 $b + 2cx + 3dx^2 + \dots \rightarrow (b \ 2c \ 3d \ \dots)$

```
(define (deriv p)
  (if (null? (cdr p)) '(0)
      (deriv_aux 1 (cdr p))))
```

```
(define (deriv_aux n p)
  (if (null? p) '()
      (cons (* n (car p)) (deriv_aux (+ n 1) (cdr p)))))
```

### Exercice 7 : Formule

$$f(n) = \sum_{i=0}^{n-1} [f(n-i-1)^{f(i)}]$$

```
(define (f n)
  (car (f_aux (+ n 1) '())))

;; Si l = [f(n-p-1), f(n-p-2), ..., f(0)]
-> (f_aux p l) = [f(n-p), ..., f(0)]

(define (f_aux p l)
  (if (zero? p) 1
      (let ((fn (apply + (map (lambda (x y) (expt x y))
                               l (reverse l)))))
        (f_aux (- p 1) (cons fn l)))))
```