

## 4.4 Annexe GEN & DU

### 4.4.1 GEN (Générateur programmes et données)

contient next-programme, next-data

bijection entre  $\omega$  et LISTE : NEXT

fonction next avec choix des atomes (voir initialisation)

```
(defun big-jump-a (l)
  (cond ((last-atom? l)(cons (first-atom) nil))
        ((equal l (cons (last-atom) nil))
         (cons (cons (first-atom) nil)nil))
        (t (cons (big-jump-a (cdr l)) nil)
              )))

(defun jump-aux-a (l aux)
  (cond ((equal (car l)(last-atom))
         (jump-aux-a (cdr l) (cons (first-atom) aux)))
        ((null (cdr l)) (cons (caar (big-jump-a (car l)))
                              (cons (first-atom) aux)))
        (t (append (cons (caar (big-jump-a (car l))) aux)
                    (cons (big-jump-a (cadr l)) (cddr l))))))

(defun jump-a (l)
  (cond ((null l) (cons (first-atom) nil))
        ((list-last-atom l) (big-jump-a l))
        (t (jump-aux-a l nil)
            )))

(defun list-last-atom (l)
  (cond ((null l) t)
        ((atom l) nil)
        ((last-atom? (car l))(list-last-atom (cdr l))
        )))

(defun complet-a (l)
  (or (last-atom? l) (list-last-atom l))
  )

(defun list-complet-a (l)
  (cond ((null l) t)
        ((complet-a (car l)) (list-complet-a (cdr l)))
        )))

(defun faire-premier-a (listatom)
  (car (big-jump-a listatom))
  )

(defun next-i-a (l)
  (cond ((not (complet-a (car l)))
         (cons (next-a (car l)) (cdr l)))
        (t (cons (faire-premier-a (car l))
                  (next-i-a (cdr l))
                  )))
  ))
```

```

(defun next-a (l)
  (cond ((null l)(first-atom))
        ((atom l)(next-atom l))
        ((list-complet-a l)(jump-a l))
        (t (next-i-a l))
  ))

```

### initialisation 1 (deux atomes)

```

(defun first-atom ()
  'a)

(defun last-atom? (l)
  (equal l 'b)
  )

(defun last-atom ()
  'b)

(defun next-atom (l)
  (cond
    ((equal l 'a) 'b)
    ((equal l 'b) '(a))
  ))

```

### initialisation 2 (petits programmes LISP)

```

(defun first-atom ()
  'equal)

(defun last-atom? (l)
  (equal l 'null)
  )

(defun last-atom ()
  'null)

(defun next-atom (l)
  (cond
    ((equal l 'equal) 'car)
    ((equal l 'car) 'cdr)
    ((equal l 'cdr) 'x)
    ((equal l 'x) 'quote)
    ((equal l 'quote) 'lambda)
    ((equal l 'lambda) 'k)
    ((equal l 'k) 'cons)
    ((equal l 'cons) 'cond)
    ((equal l 'cond) 'null)
    ((equal l 'null) '(equal)) nil = (equal 'null 'cond)
  ))

```

### filtre brut pour les petits programmes

```

(defun var (x)
  (equal x 'x)
  )

```

```
(defun sf (x n)
  (or (and (equal x 'quote)(equal n 1))
      (and (equal x 'car)(equal n 1))
      (and (equal x 'cdr)(equal n 1))
      (and (equal x 'k)(equal n 1))
      (and (equal x 'cons)(equal n 2))
  ))
```

```
(defun sr (x n)
  (or (and (equal x 'null)(equal n 1))
      (and (equal x 'equal)(equal n 2)))
  )
```

```
(defun terme (x)
  (cond ((atom x)(var x))
        (t (or (and (equal (car x) 'quote)
                    (not (null (cdr x)))
                    (null (cddr x)))
                (and (sf (car x)
                       (length (cdr x)))
                     (list-terme (cdr x)))
            )))
  ))
```

dans DU 2 on tient compte du terme constant

```
(defun list-terme (x)
  (cond ((null x) t)
        ((terme (car x)) (list-terme (cdr x)))
  ))
```

```
(defun prop (x)
  (or (equal x nil)
      (equal x 't)
      (and (listp x)
           (sr (car x)
               (length (cdr x)))
           (list-terme (cdr x)))
  ))
```

```
(defun exp-cond (x)
  (and (listp x)
       (equal (car x) 'cond)
       (test (cadr x))
       (list-test (cddr x)))
  ))
```

```
(defun test (x)
  (and (listp x)
       (null (cddr x))
       (prop (car x))
       (terme (cadr x)))
  ))
```

```
(defun list-test (x)
  (cond ((null x) t)
        ((test (car x)) (list-test (cdr x)))
  ))
```

```
(defun bod (x)
  (or (terme x)
      (prop x)
      (exp-cond x))
  ))
```

## boucles génératives

```

(defun boum (x)
  (prog (a)
    (setq a x)
    b (setq a (next-a a))
    (print a)
    (go b))
  )

(defun broi (x)
  (prog (a c)
    (setq a x)
    b (setq a (next-a a))
    (setq c (read-char))
    (cond ((equal c #\Space )(print a))
          (t (print '(barre d'espacement!...))))
  )
  j'ai trouvé "\Space" en exécutant (print (read-char)) !
  (go b))
  )

(defun gen (x)
  (prog (a)
    (setq a x)
    b (setq a (next-a a))
    (cond ((bod a )(print (list 'lambda '(x) a))))
    (go b))
  )

```

### exécution :

? (gen nil) il s'agit de gen le vieux

```

(LAMBDA (X) X)
(LAMBDA (X) (CAR X))
(LAMBDA (X) (CDR X))
(LAMBDA (X) 'X)
(LAMBDA (X) (NULL X))
(LAMBDA (X) (EQUAL X X))
(LAMBDA (X) (CONS X X))
(LAMBDA (X) (CAR (CAR X)))
(LAMBDA (X) (CDR (CAR X)))
(LAMBDA (X) '(CAR X))
(LAMBDA (X) (NULL (CAR X)))
(LAMBDA (X) (CAR (CDR X)))
(LAMBDA (X) (CDR (CDR X)))
(LAMBDA (X) '(CDR X))
(LAMBDA (X) (NULL (CDR X)))
(LAMBDA (X) (CAR 'X))
(LAMBDA (X) (CDR 'X))
(LAMBDA (X) "X")
(LAMBDA (X) (NULL 'X))
(LAMBDA (X) (CAR (CONS X X)))
(LAMBDA (X) (CDR (CONS X X)))
(LAMBDA (X) '(CONS X X))
(LAMBDA (X) (NULL (CONS X X)))
(LAMBDA (X) (EQUAL X (CAR X)))
(LAMBDA (X) (CONS X (CAR X)))
(LAMBDA (X) (EQUAL X (CDR X)))
(LAMBDA (X) (CONS X (CDR X)))
(LAMBDA (X) (EQUAL X 'X))
(LAMBDA (X) (CONS X 'X))
Aborted
?

```

voilà le dernier gen (celui de gen prog data)



```
(defun next-programme-avec-nouvelle-var (p)
  (let ((px (remettre-x p))
        (new-var (gensym)))
    (subst new-var 'x (next-programme px))
  )
)
)
pas besoin de let :
```

```
(defun next-panv (p)
  (cond ((null p) '(lambda (x) x))
        (T (next-programme-avec-nouvelle-var p))
  )
)
) pour partir de nil.
```

```
(defun next-programme-avec-nouvelle-var (p)
  (subst (gentemp) 'x (next-programme (remettre-x p)))
)
)
```

```
(defun remettre-x (p)
  (subst 'x (car (argu p)) p)
)
)
```

test

```
?
(defun test-data ()
  (prog (a)
    (setq a nil)
    b (setq a (next-data a))
    (print a)
    (go b)))
)
```

```
'EQUAL
'CAR
'CDR
'X
'QUOTE
'LAMBDA
'K
'CONS
'COND
'NULL
'(EQUAL)
'(CAR)
'(CDR)
'(X)
'(QUOTE)
'(LAMBDA)
'(K)
'(CONS)
'(COND)
'(NULL)
'((EQUAL))
'((CAR))
'((CDR))
'((X))
'((QUOTE))
'((LAMBDA))
'((K))
'((CONS))
'((COND))
'((NULL))
'(EQUAL EQUAL)
'(CAR EQUAL)
'(CDR EQUAL)
ON N'A PAS LA DONNEE "NIL"!!
```

```
'(X EQUAL)
```

```
?
```

```
(defun test-npanv ()  
  (prog (a)  
    (setq a NIL)  
    b (setq a (next-programme-avec-nouvelle-var a))  
    (print a)  
    (go b)))
```

```
Compiler warnings for function TEST-NPANV : (???)  
Undeclared free variable (l)
```

```
TEST-NPANV
```

```
? (test-npanv) ne marche pas à partir de nil !
```

```
(LAMBDA (#:G313) 'EQUAL)  
(LAMBDA (#:G314) 'CAR)  
(LAMBDA (#:G315) 'CDR)  
(LAMBDA (#:G316) (CAR #:G316))  
(LAMBDA (#:G317) (CDR #:G317))  
(LAMBDA (#:G318) #:G318)  
(LAMBDA (#:G319) (K #:G319))  
(LAMBDA (#:G320) (NULL #:G320))  
(LAMBDA (#:G321) 'QUOTE)  
(LAMBDA (#:G322) 'LAMBDA)  
(LAMBDA (#:G323) 'K)  
(LAMBDA (#:G324) 'CONS)  
(LAMBDA (#:G325) 'COND)  
(LAMBDA (#:G326) 'NULL)  
(LAMBDA (#:G327) '(EQUAL))  
(LAMBDA (#:G328) '(CAR))  
(LAMBDA (#:G329) '(CDR))  
(LAMBDA (#:G330) '(:G330))  
(LAMBDA (#:G331) '(QUOTE))  
(LAMBDA (#:G332) '(LAMBDA))  
(LAMBDA (#:G333) '(K))  
(LAMBDA (#:G334) '(CONS))  
(LAMBDA (#:G335) '(COND))  
(LAMBDA (#:G336) '(NULL))  
(LAMBDA (#:G337) (EQUAL #:G337 #:G337))  
(LAMBDA (#:G338) (CONS #:G338 #:G338))  
(LAMBDA (#:G339) '((EQUAL)))
```

encore un problème

```
? ACL ne comprend pas :
```

```
? ((LAMBDA (#:G313) #:G313) 'a)  
> Error: Unbound variable: #:G313 .  
> While executing: SYMBOL-VALUE  
> Type Command-/ to continue, Command-. to abort.  
1 >
```

plus étrange  $\Phi$ -lisp ne comprend pas non plus :(avec même type de message)

```
(e '((LAMBDA (#:G313) #:G313) 'a) en)
```

```
(ERREUR #:G313 C-EST-QUOI-?)
```

```
? (e '((lambda (b) b) 'a) en)
```

```
A
```

```
? (atom #:G313)
```

```
> Error: Unbound variable: #:G313 .  
> While executing: SYMBOL-VALUE  
> Type Command-/ to continue, Command-. to abort.  
1 > (atom '#:G313)
```

```
T
```

alors que  $\Phi$ -lisp accepte n'importe qu'elle atome :

```
1 > (e '((lambda (3) 3) 'a) en)
```

```
A
```

à la différence de ACL qui refuse une lambda expression du type  
((lambda (3) 3) 'a).

```
1 > ((lambda (#:G313) (car #:G313)) '(a b c))
> Error: Unbound variable: #:G313 .
> While executing: SYMBOL-VALUE
> Type Command-/ to continue, Command-. to abort.
2 > ((lambda (x) (car x)) '(a b c))
A
2 >
```

```
encore plus bizarre :
2 > (remettre-x '(lambda (#:G313) (car #:G313)))
(LAMBDA (X) (CAR #:G313))
2 > (remettre-x '(lambda (#:G262) (car (cdr #:G262))))
(LAMBDA (X) (CAR (CDR #:G262)))
2 >
```

plus bizarre car test-npanv a fonctionné ! (et fonctionne encore)

```
et ceci !?! :
? (equal '(#:G262) '(#:G262))
NIL
```

encore des tests :

```
(defun ?1 ()
  (let ((x (gensym)))
    (equal x x)
  )
)
? (?1)
T
```

```
(defun next-programme-avec-nouvelle-var (p)
  (subst (gentemp) 'x (next-programme (remettre-x p)))
)
? (e '((LAMBDA (T25) (EQUAL T25 T25)) 'a) en)
T
```

```
(defun next-programme-avec-nouvelle-var (p)
  (subst (gensym) 'x (next-programme (remettre-x p)))
)
? (e '((LAMBDA (#:G234) (EQUAL #:G234 #:G234)) 'a) en)

(ERREUR #:G234 C-EST-QUOI-?)
```

LA MORALE : ON N'A PAS LE PROBLEME AVEC GENTEMP :

```
?
(defun test-npanv ()
  (prog (a)
    (setq a '(lambda (x) x))
    b (setq a (next-panv a))
    (print a)
    (go b)))
TEST-NPANV
```



? (test-npanv)

```
(LAMBDA (T2) 'EQUAL)
(LAMBDA (T3) 'CAR)
(LAMBDA (T4) 'CDR)
(LAMBDA (T5) (CAR T5))
(LAMBDA (T6) (CDR T6))
(LAMBDA (T7) 'T7)
(LAMBDA (T8) (K T8))
(LAMBDA (T9) (NULL T9))
(LAMBDA (T10) 'QUOTE)
(LAMBDA (T11) 'LAMBDA)
(LAMBDA (T12) 'K)
(LAMBDA (T13) 'CONS)
(LAMBDA (T14) 'COND)
(LAMBDA (T15) 'NULL)
(LAMBDA (T16) '(EQUAL))
(LAMBDA (T17) '(CAR))
(LAMBDA (T18) '(CDR))
(LAMBDA (T19) '(T19))
(LAMBDA (T20) '(QUOTE))
(LAMBDA (T21) '(LAMBDA))
(LAMBDA (T22) '(K))
(LAMBDA (T23) '(CONS))
(LAMBDA (T24) '(COND))
(LAMBDA (T25) '(NULL))
(LAMBDA (T26) (EQUAL T26 T26))
(LAMBDA (T27) (CONS T27 T27))
Aborted
? ((LAMBDA (T26) (EQUAL T26 T26)) 'a)
T
? (e '((LAMBDA (T5) (CAR T5)) '(ef gr)) en)
EF
```

j'ai modifié : next-panv part de nil :

```
? (defun test-npanv ()
  (prog (a)
    (setq a NIL)
    b (setq a (next-panv a))
    (print a)
    (go b)))
TEST-NPANV
? (test-npanv)
```

```
(LAMBDA (X) X)      correct : la première variable ne doit pas être renommée
(LAMBDA (T24) 'EQUAL) correct gentemp a déjà été utilisé lors de la pre-
(LAMBDA (T25) 'CAR)  mière session.
(LAMBDA (T26) 'CDR)
(LAMBDA (T27) (CAR T27))
(LAMBDA (T28) (CDR T28))
(LAMBDA (T29) 'T29)
(LAMBDA (T30) (K T30))
(LAMBDA (T31) (NULL T31))
(LAMBDA (T32) 'QUOTE)
(LAMBDA (T33) 'LAMBDA)
(LAMBDA (T34) 'K)
(LAMBDA (T35) 'CONS)
(LAMBDA (T36) 'COND)
(LAMBDA (T37) 'NULL)
(LAMBDA (T38) '(EQUAL))
(LAMBDA (T39) '(CAR))
(LAMBDA (T40) '(CDR))
(LAMBDA (T41) '(T41))
(LAMBDA (T42) '(QUOTE))
(LAMBDA (T43) '(LAMBDA))
(LAMBDA (T44) '(K))
(LAMBDA (T45) '(CONS))
(LAMBDA (T46) '(COND))
```

```
(LAMBDA (T47) '(NULL))
(LAMBDA (T48) (EQUAL T48 T48))
(LAMBDA (T49) (CONS T49 T49))
Aborted
```

```
? (next-triple nil)
(1 1 1)
? (next-panv nil)
(LAMBDA (X) X)
? (next-panv '(LAMBDA (X) X))
(LAMBDA (T51) 'EQUAL)
? (next-data nil)
'EQUAL
```

#### 4.4.2 DU (dovetelleur universel)

bijection entre  $\omega$  et  $\omega^3$  : NEXT TRIPLE (19 2 91)

need  $\Phi$ -lisp &  $\Phi$ -dove (UT LI DO IS)

Next-triple (triple de nombres)

```
(defun next-triple (triple)
  (cond
    ((null triple) '(1 1 1))
    ((and (equal (cadr triple) 1)
          (equal (caddr triple) 1))
     (list 1 1 (+ 1 (car triple))))
    ((equal (caddr triple) 1)
     (list (+ 1 (car triple))
           1
           (- (cadr triple) 1)))
    (t (list (car triple)
              (+ 1 (cadr triple))
              (- (caddr triple) 1)))
  )
)
```

```
? (next-triple nil)
(1 1 1)
? (next-triple '(1 1 1))
(1 1 2)
? (next-triple '(1 1 2))
(1 2 1)
? (next-triple '(1 2 1))
(2 1 1)
? (next-triple '(2 1 1))
(1 1 3)
? (next-triple '(1 1 3))
(1 2 2)
?
```

next-mémoire

```
(defun next-mémoire (mémoire)
  (let ((x (next-triple (car mémoire))))
    (cond
      ((equal x '(1 1 1)) (cons x nil)) pour éviter NIL dans la mémoire
      depuis que next-triple part de nil
      ((nouvelle-execution x) (cons x mémoire))
      (t (cons x (del-derniere-exécution x mémoire)))
    )
  )
```

```
)  
)
```

plus tard enlevé les exécutions arrêtées (EEA) : (t (EEA (rempl ...)

```
(defun nouvelle-exécution (triple) plus tard avec triplet  
  (equal (caddr triple) 1)  
)
```

```
(defun del-derniere-exécution (x mémoire) x = la derniere exécution  
  (cond  
    ((null mémoire) nil)  
    ((equal (list (car x) (cadr x))  
            (list (caar mémoire) (cadar mémoire)))  
     (cdr mémoire))  
    (t (cons (car mémoire) (del-derniere-exécution x (cdr mémoire))))  
  )  
)  
)
```

test

```
(defun ttt () teste la suite infinie des triples (Test Tous les Triples)  
  (prog (a)  
    (setq a '())  
    (print a)  
    b (setq a (next-triple a))  
    (print a)  
    (go b))  
)
```

```
(defun ttm () teste la suite infinie des mémoires (Test Toutes les Mémoires)  
  (prog (a)  
    (setq a '(()))  
    (pprint a) (print (length a)) (terpri)  
    b (setq a (next-mémoire a))  
    (pprint a) (print (length a)) (terpri)  
    (go b)) )
```

exécution (détail)

```
TTM  
? (ttm)  
  
((1 1 1))  
1  
  
((1 1 2))  
1  
  
((1 2 1) (1 1 2))  
2  
  
((2 1 1) (1 2 1) (1 1 2))  
3  
  
((1 1 3) (2 1 1) (1 2 1))  
3  
  
((1 2 2) (1 1 3) (2 1 1))  
3  
  
((1 3 1) (1 2 2) (1 1 3) (2 1 1))
```

4

((2 1 2) (1 3 1) (1 2 2) (1 1 3))  
4

((2 2 1) (2 1 2) (1 3 1) (1 2 2) (1 1 3))  
5

((3 1 1) (2 2 1) (2 1 2) (1 3 1) (1 2 2) (1 1 3))  
6

((1 1 4) (3 1 1) (2 2 1) (2 1 2) (1 3 1) (1 2 2))  
6

((1 2 3) (1 1 4) (3 1 1) (2 2 1) (2 1 2) (1 3 1))  
6

((1 3 2) (1 2 3) (1 1 4) (3 1 1) (2 2 1) (2 1 2))  
6

((1 4 1) (1 3 2) (1 2 3) (1 1 4) (3 1 1) (2 2 1) (2 1 2))  
7

((2 1 3) (1 4 1) (1 3 2) (1 2 3) (1 1 4) (3 1 1) (2 2 1))  
7

((2 2 2) (2 1 3) (1 4 1) (1 3 2) (1 2 3) (1 1 4) (3 1 1))  
7

((2 3 1) (2 2 2) (2 1 3) (1 4 1) (1 3 2) (1 2 3) (1 1 4) (3 1 1))  
8

((3 1 2) (2 3 1) (2 2 2) (2 1 3) (1 4 1) (1 3 2) (1 2 3) (1 1 4))  
8

((3 2 1) (3 1 2) (2 3 1) (2 2 2) (2 1 3) (1 4 1) (1 3 2) (1 2 3) (1 1 4))  
9

...

((9 5 3) (9 4 4) (9 3 5) (9 2 6) (9 1 7) (8 8 1) (8 7 2) (8 6 3) (8 5 4) (8 4 5)  
(8 3 6) (8 2 7) (8 1 8) (7 9 1) (7 8 2) (7 7 3) (7 6 4) (7 5 5) (7 4 6) (7 3 7)  
(7 2 8) (7 1 9) (6 10 1) (6 9 2) (6 8 3) (6 7 4) (6 6 5) (6 5 6) (6 4 7)  
(6 3 8) (6 2 9) (6 1 10) (5 11 1) (5 10 2) (5 9 3) (5 8 4) (5 7 5) (5 6 6)  
(5 5 7) (5 4 8) (5 3 9) (5 2 10) (5 1 11) (4 12 1) (4 11 2) (4 10 3) (4 9 4)  
(4 8 5) (4 7 6) (4 6 7) (4 5 8) (4 4 9) (4 3 10) (4 2 11) (4 1 12) (3 13 1)  
(3 12 2) (3 11 3) (3 10 4) (3 9 5) (3 8 6) (3 7 7) (3 6 8) (3 5 9) (3 4 10)  
(3 3 11) (3 2 12) (3 1 13) (2 14 1) (2 13 2) (2 12 3) (2 11 4) (2 10 5) (2 9 6)  
(2 8 7) (2 7 8) (2 6 9) (2 5 10) (2 4 11) (2 3 12) (2 2 13) (2 1 14) (1 15 1)  
(1 14 2) (1 13 3) (1 12 4) (1 11 5) (1 10 6) (1 9 7) (1 8 8) (1 7 9) (1 6 10)  
(1 5 11) (1 4 12) (1 3 13) (1 2 14) (1 1 15) (14 1 1) (13 2 1) (13 1 2)  
(12 3 1) (12 2 2) (12 1 3) (11 4 1) (11 3 2) (11 2 3) (11 1 4) (10 5 1)  
(10 4 2) (10 3 3) (10 2 4) (10 1 5) (9 6 1))

113

Remarquons que next-mémoire ne sera jamais utilisé tel quel, il sert de caricature à next-me-mp-md.

Recherche ou création des programmes (donnée) lors du dovettelage :  
ROC

Le dovettelleur trimbale la mémoire des programmes créés, ainsi que des données créées, ainsi que des exécutions déjà effectuées a fin de ne pas calculer deux fois la même chose.

ME = mémoire des exécutions, c'est essentiellement la MEMOIRE de plus haut dans laquelle on inclut le résultat des exécutions (partielles) obtenues.  
 MP = la mémoire des programmes générés.  
 MD = la mémoire des données générées.  
 L'argument de NEXT-ME-MP-MD est la liste <ME,MP,MD> donc :

```
(defun select-me (me-mp-md)
  (car me-mp-md)
  )
```

```
(defun select-mp (me-mp-md)
  (cadr me-mp-md)
  )
```

```
(defun select-md (me-mp-md)
  (caddr me-mp-md)
  )
```

A présent il faut une routine capable de chercher un programme (resp. une donnée) en mémoire et de le (resp. la) créer s'il ne trouve pas ce dernier (resp. cette dernière).

la forme de MP est du genre : ((5 P5) (1 P1) (3 P3) (2 P2)) sans ordre  
 MD ((1 D1) (7 D7)) ...

(la forme de ME : (<triple> <éxec> <triple> <éxec> ...) ).

A fin de pouvoir utiliser directement le résultat d'un ROC, ce dernier place en tête son résultat dans MP (resp. MD).

ainsi (ROC 5 ((2 P2)(5 P5)(1 P1)) ) donne ((5 P5)(2 P2)(1 P1))  
 (ROC 6 ((2 P2)(5 P5)(1 P1)) ) donne ((6 P6)(5 P5)(2 P2)(1 P1)).

où Pi est le ième programme.

ROC utilise des mémoires auxiliaires à fin d'éviter de parcourir plusieurs fois la mémoire.

```
(defun roc (n m pvd) n = le numéro (donné par le triple généré)
  m = la mémoire des programmes (MP) ou des données (MD), le
  même ROC cherche les deux (=> appel de EVAL)
  pvd = NEXT-PANV ou NEXT-DATA. (dans GEN (P&D)).
  (cond ((null m)
    (cons (list 1 (eval (list pvd nil)))
      nil))
    ((equal n (caar m)) m) facilite la vie de ROC-AUX
    (T (roc-aux n nil m nil pvd))
  )
  )
```

dans (roc-aux n nil m nil pvd) le premier nil = ce qui à déjà été parcouru dans la mémoire, c'est le AUX de roc-aux, le second NIL est un emplacement pour retenir le programme N-1 au cas où on ne trouve pas le programme N, à fin de ne pas devoir reparcourir la mémoire pour trouver ce PN-1 à partir duquel on va créer PN.(ou DN-1)

```
(defun roc-aux (n aux m PvD-N-1 pvd)
  (cond
    ((null m)
```

```

(cons (list n
  (eval (list pvd (list 'quote PvD-N-1)))) pas sûr
aux)) m a été entièrement parcouru, PvD-N-1 a du être instancier.
attention on élève les exécutions arrêtées, mais cela ne touche
ni MP, ni MD.
((equal n (caar m))
(cons (list n (cadar m))
(append aux (cdr m)))) on évite le parcours inutile d'un del-assoc
((equal (- n 1) (caar m))
(roc-aux n
  (cons (car m) aux)
  (cdr m)
  (cadar m) on retient en passant le PvD-N-1
  pvd))
(T (roc-aux n (cons (car m) aux) (cdr m) PvD-N-1 pvd))
)
)

```

essai (next-panv et next-data proviennent de GEN (P&D).)

```

? (roc 1 nil 'next-panv)
((1 (LAMBDA (X) X)))
? (roc 1 nil 'next-data)
((1 'EQUAL))
? (roc 2 '((1 (LAMBDA (X) X))) 'next-panv)
((2 (LAMBDA (T56) 'EQUAL)) (1 (LAMBDA (X) X)))
? (roc 1 '((1 (LAMBDA (X) X))) 'next-panv)
((1 (LAMBDA (X) X)))
? (roc 1 '((2 (LAMBDA (T54) 'EQUAL)) (1 (LAMBDA (X) X))) 'next-panv)
((1 (LAMBDA (X) X)) (2 (LAMBDA (T54) 'EQUAL)))

```

notons que (roc 3 nil "pvd") n'est pas censé fonctionner on utilise le fait que NEXT-ME-MP-MD part de (roc 1 nil "pvd") si bien qu'il n'est nécessaire de créer un Pn seulement lorsque Pn-1 a déjà été créé.

remarquons que ROC fonctionne avec next-data, next-programme (next-panv), mais DU va fonctionner avec ROC parce que next-panv gère le processus de renommage des variables. Si on utilise DU sur un autre générateur de programmes, il convient de s'assurer que ce générateur renomme les variables. On peut aussi modifier le dovetaileur de telle façon qu'il gère lui-même le renommage.

### next-mémoire-programme-donnée NEXT-ME-MP-MD

Next-me-mp-md doit utiliser next-triple et s'inspirer de next-mémoire pour mémoriser les exécutions de façon parcimonieuse. Il utilise ROC pour la gestion des mémoires de programmes et de données respectivement.

need GEN (P&D) (notamment next-programme (next-panv) et next-data) need E-step, donc dove (et donc E, donc tout UT LI DO IS)

le me-mp-md initial sera ((nil) nil nil).

```

(defun next-me-mp-md (me-mp-md)
  (let* (
    (n- et a- = nouveau et ancien resp.
    (a-me (select-me me-mp-md))
    (x (next-triple (car (select-me me-mp-md))))
    (n-mp (roc (car x) (select-mp me-mp-md) 'next-panv)) (mi à jo de mp)
    (n-md (roc (cadr x) (select-md me-mp-md) 'next-data)) (mi à jo de md)
    )
    mise à jour de me (qui est plus délicate) s'inspire de next-mémoire
    (cond ((nouvelle-exécution x)
      (list (cons x (cons (a-step (cadar n-mp)
        (list (cadr n-md)) en) (car me-mp-md)))
        n-mp
        n-md))
      (T
        (list (cons x ajout du triple
          (cons ajout de sa réalisation
            (e-step (recherche-éxec x a-me) en)
            (del-dernière-exécution x
              cette dernière routine doit être modifier
              à cause de la présence explicite des exéc.
              a-me)))
          n-mp
          n-md))
        )
      )
    )
  )

```

EEA inutile puisqu'on enlève le chemin, et il faut garder la toute dernière exécution (de terminaison) de façon telle que lorsque le triple suivant est généré next-me-mp-md ne cherche pas l'exécution suivante.

```

(defun recherche-éxec (triple me)
  (cond ((null me) (print 'erreur))
        ((equal (list (car triple) (cadr triple))
          (list (caar me) (cadar me)))
        (cadr me))
        (t (recherche-éxec triple (cddr me)))
  )
)

```

remarquons que recherche-éxec ne cherche pas la dernière exécution, c-à-d il ne compare pas le 3ième élément du triple. Il tient compte du fait que next-me-mp-md nettoie me pour ne laisser que les dernières exécutions (avec del-dernière-exécution).

Ce programme est le même que celui utilisé dans next-mémoire à deux détails près : son nom (bien sûr) l'accent est mis sur dernière. (diff. de dernière) sa fonction ? enlève le triple ET le résultat (qui suit le triple), mais se plantera si une exécution n'est pas une liste. Rappelons que me est la même chose que mémoire avec les exécutions placées derrière chaque triples. (à tester)

```

(defun del-dernière-exécution (x me) x = la dernière exécution
                                     me = mémoire exécution
  (cond
    ((null me) nil)
    ((equal (list (car x) (cadr x))
      (list (caar me) (cadar me)))
    (cddr me))
  )

```

```

(t (cons (car me) (cons (cadr me) (del-dernière-exécution x (caddr me))))
)
)
)

```

dans EEA je suppose aussi que toutes les exécutions sont des listes :  
il doit aussi enlever le triple précédent ! (ce n'est pas encore fait).

```

(defun EEA (me)
  (cond ((null me) nil)
        ((equal (caar me) 'val) (EEA (cdr me))) cf e-step
        (T (cons (car me) (EEA (cdr me))))))
)

```

### un dovetelleur universel : DU

<ne pas oublier renomme-var> : ici le générateur (next-panv) de programmes s'en occupe.

gestion des sorties

```

(defun print-me-mp-md (m) sans détails
  (print-triple (caar m))
  (print (cadar m))
  (terpri)
)

```

```

(defun print-triple (tr)
  (print (list 'programme (car tr)))
  (print (list 'donnee (cadr tr)))
  (print (list 'etape (caddr tr)))
)

```

```

(defun print-me-mp-md-avec-détail (m)
  (print '-----)
  (print (list 'programme (car (caar m)) '***** (cadar (select-mp m))))
  (print (list 'donnee (cadr (caar m)) '***** (cadar (select-md m))))
  (print (list 'execution (caddr (caar m)) '***** (cadr (select-me m))))
  (print '-----)
  (terpri)
)

```

```

(defun print-me-mp-md-avec-tous-les-détails (m)
  (print '-----)
  (pprint m) (terpri)
  (print (list 'programme (car (caar m)) '***** (cadar (select-mp m))))
  (print (list 'donnee (cadr (caar m)) '***** (cadar (select-md m))))
  (print (list 'execution (caddr (caar m)) '***** (cadr (select-me m))))
  (print '-----)
  (terpri) (terpri)
)

```



## DUs

```
(defun du ()
  (prog (a)
    (setq a '((nil)())) le me-mp-md initial ne sera pas imprimé
    b (setq a (next-me-mp-md a))
      (print-me-mp-md-avec-détail a)
      (go b))
  )
```

```
(defun du-rapide ()
  (prog (a)
    (setq a '((nil)())) le me-mp-md initial ne sera pas imprimé
    b (setq a (next-me-mp-md a))
      (print-me-mp-md a)
      (go b))
  )
```

```
(defun du-lent ()
  (prog (a)
    (setq a '((nil)())) le me-mp-md initial ne sera pas imprimé
    b (setq a (next-me-mp-md a))
      (print-me-mp-md-avec-tous-les-détails a)
      (go b))
  )
```

```
(defun du-très-rapide ()
  (prog (a)
    (setq a '((nil)())) le me-mp-md initial ne sera pas imprimé
    b (setq a (next-me-mp-md a))
      (let ((me (select-me a)))
        (print (list (car me) '+++++++ (cadr me))))
      (go b))
  )
```

```
(defun du-express ()
  (prog (a)
    (setq a '((nil)())) le me-mp-md initial ne sera pas imprimé
    b (setq a (next-me-mp-md a))
      (cond ((equal (caadar a) 'val) (go b)))
      (let ((me (select-me a)))
        (print (list (car me) '+++++++ (cadr me))))
      (go b))
  )
```

```
(defun du-muet ()      ne sort rien (mais rêve-t-il ?)
  (prog (a)
    (setq a '((nil)())) le me-mp-md initial ne sera pas imprimé
    b (setq a (next-me-mp-md a))
      (go b))
  )
```

## Programme à corrigé :

```
(defun du-omega ()
  (prog (a NdPL LdPT)
    (setq a '((nil)())) ;le me-mp-md initial ne sera pas imprimé
    (setq NdPL 0)
    (setq LdPT nil)
    b (setq a (next-me-mp-md a))
      (cond ((nouvelle-exécution (car (select-me a)))
        ; (terpri)
        (setq NdPL (+ 1 NdPL))
        ; (print (list 'nd-d'executions-lancees '= NdPL))
        (go c)))
          ;compte le Nombre de Programme Lancé.
        (cond ((equal (caadar a) 'val)
          (setq LdPT (gère-terminaison (select-me a) nil LdPT NdPL))
          (go b)))
          ; Liste des Programmes Terminés
        c (print '-----)
          (print (list 'programme (car (caar a)) '***** (cadar (select-mp a))))
          (print (list 'donnee (cadr (caar a)) '***** (cadar (select-md a))))
          (print (list 'execution (caddr (caar a)) '***** (cadr (select-me a))))
          (print '-----)

          (go b)
        )
      )
  )

(defun gère-terminaison (me L-aux L NdPL)
  (cond ((null L)
    ; (print (list 'approximation 'omega '= (+ 0.0 (/ (length L-aux) NdPL))))
    (print (list 'approximation 'omega '= (/ (length L-aux) NdPL)))
    (terpri)
    (terpri)
    (cons (print (list (caar me) (cadar me)
      'arrete 'en (- (caddr me) 1) 'etapes)) ;print ?
      L-aux))

    ((equal (list (caar me) (cadar me))
      (list (caar L) (cadar L)))
      (append L-aux L))
    (T (gère-terminaison me
      (cons (list (caar L) (cadar L)) L-aux)
      (cdr L)
      NdPL))
  )
)
```

## exécution

? (du)

```
-----
(PROGRAMME 1 ***** (LAMBDA (X) X))
(DONNEE 1 ***** 'EQUAL)
(EXECUTION 1 ***** 'EQUAL)
-----
```

```
-----
(PROGRAMME 1 ***** (LAMBDA (X) X))
(DONNEE 1 ***** 'EQUAL)
(EXECUTION 2 ***** (VAL EQUAL))
-----
```

-----  
-----  
(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 2 \*\*\*\*\* 'CAR)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'CAR)  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 2 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T0) 'EQUAL))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 3 \*\*\*\*\* (VAL EQUAL))  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 2 \*\*\*\*\* 'CAR)  
(EXECUTION 2 \*\*\*\*\* (VAL CAR))  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 3 \*\*\*\*\* 'CDR)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'CDR)  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 2 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T0) 'EQUAL))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 2 \*\*\*\*\* (VAL EQUAL))  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 2 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T0) 'EQUAL))  
(DONNEE 2 \*\*\*\*\* 'CAR)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 3 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T1) 'CAR))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'CAR)  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 4 \*\*\*\*\* (VAL EQUAL))  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 2 \*\*\*\*\* 'CAR)  
(EXECUTION 3 \*\*\*\*\* (VAL CAR))  
-----

-----  
-----  
(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 3 \*\*\*\*\* 'CDR)  
(EXECUTION 2 \*\*\*\*\* (VAL CDR))  
-----  
-----

(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 4 \*\*\*\*\* 'X)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'X)

---

(PROGRAMME 2 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T0) 'EQUAL))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 3 \*\*\*\*\* (VAL EQUAL))

---

Aborted  
? (du-express)

((1 1 1) ++++++ 'EQUAL)  
((1 2 1) ++++++ 'CAR)  
((2 1 1) ++++++ 'EQUAL)  
((1 3 1) ++++++ 'CDR)  
((2 2 1) ++++++ 'EQUAL)  
((3 1 1) ++++++ 'CAR)  
((1 4 1) ++++++ 'X)  
((2 3 1) ++++++ 'EQUAL)  
((3 2 1) ++++++ 'CAR)  
((4 1 1) ++++++ 'CDR)  
((1 5 1) ++++++ 'QUOTE)  
((2 4 1) ++++++ 'EQUAL)  
((3 3 1) ++++++ 'CAR)  
((4 2 1) ++++++ 'CDR)  
((5 1 1) ++++++ (CAR 'EQUAL))  
((1 6 1) ++++++ 'LAMBDA)  
((2 5 1) ++++++ 'EQUAL)  
((3 4 1) ++++++ 'CAR)  
((4 3 1) ++++++ 'CDR)  
((5 1 2) ++++++ ((VAL P1) 'EQUAL))  
((5 2 1) ++++++ (CAR 'CAR))  
((6 1 1) ++++++ (CDR 'EQUAL))  
((1 7 1) ++++++ 'K)  
((2 6 1) ++++++ 'EQUAL)  
((3 5 1) ++++++ 'CAR)  
((4 4 1) ++++++ 'CDR)  
((5 1 3) ++++++ ((VAL P1) (VAL EQUAL)))  
((5 2 2) ++++++ ((VAL P1) 'CAR))  
((5 3 1) ++++++ (CAR 'CDR))  
((6 1 2) ++++++ ((VAL P2) 'EQUAL))  
((6 2 1) ++++++ (CDR 'CAR))  
((7 1 1) ++++++ 'T7)  
((1 8 1) ++++++ 'CONS)  
((2 7 1) ++++++ 'EQUAL)

Aborted  
? (du-omega)

(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)

---

(APPROXIMATION OMEGA = 0)  
(NPRO-ARRETE 0)  
(1 1 ARRETE EN 1 ETAPES)

---

(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 2 \*\*\*\*\* 'CAR)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'CAR)

---

(PROGRAMME 2 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T11) 'EQUAL))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)

(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)

-----

(APPROXIMATION OMEGA = 1/3)  
(NPRO-ARRETE 1)  
(1 2 ARRETE EN 1 ETAPES)

-----

(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 3 \*\*\*\*\* 'CDR)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'CDR)

-----

(APPROXIMATION OMEGA = 1/2)  
(NPRO-ARRETE 2)  
(2 1 ARRETE EN 1 ETAPES)

-----

(PROGRAMME 2 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T11) 'EQUAL))  
(DONNEE 2 \*\*\*\*\* 'CAR)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)

-----

(PROGRAMME 3 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T12) 'CAR))  
(DONNEE 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'CAR)

-----

(APPROXIMATION OMEGA = 1/2)  
(NPRO-ARRETE 3)  
(1 3 ARRETE EN 1 ETAPES)

-----

(PROGRAMME 1 \*\*\*\*\* (LAMBDA (X) X))  
(DONNEE 4 \*\*\*\*\* 'X)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'X)

-----

(APPROXIMATION OMEGA = 4/7)  
(NPRO-ARRETE 4)  
(2 2 ARRETE EN 1 ETAPES)

-----

(PROGRAMME 2 \*\*\*\*\* (LAMBDA (T11) 'EQUAL))  
(DONNEE 3 \*\*\*\*\* 'CDR)  
(EXECUTION 1 \*\*\*\*\* 'EQUAL)

-----

(APPROXIMATION OMEGA = 5/8)  
(NPRO-ARRETE 5)  
(3 1 ARRETE EN 1 ETAPES)

-----