# TD de LISP numéro 1 et 2

#### 1. lambda-expressions

```
évaluer les expressions suivantes en précisant les environnements au cours de l'évaluation
```

```
o ((lambda (x) (+ (* 2 x) 3)) 4)
o ((lambda (x y) (* (+ x 2) (+ y 6))) 7 8)
o ((lambda (v) ((lambda (x) (* 3 x)) (+ v 2))) 8)
o ((lambda (v) ((lambda (x) (* v x)) (+ v 2))) 8)
o ((lambda (v) ((lambda (v) (* 3 v)) (+ v 2))) 8)
o ((lambda (x y z) (+ (* x y) (* y z))) 2 3 4)
o ((lambda (x y) (* x x y y)) 4)
o ((lambda (x) (* x x 2)) 4 5)
o (lambda (x) (* x x 2))
```

#### 2. fonctions globales

```
o (defun f (x) (+ 3 x))
  (defun g (v) (* 5 (f (+ v 2))))
  évaluer (g 8)

qu'est ce que cela donne si f est définie par
  (defun f (x) (+ v x))
Comparer avec la lambda-expression correspondante qui précède.
```

- définir quelques fonctions numériques courantes
  - (fact n) : factorielle d'un entier n
  - (fibo n): fibonacci (suite définie par u(0) = u(1) = 1 et u(n) = u(n-1) + u(n-2))
    donner une approximation de la complexité de votre définition
    sur la base du temps mis pour calculer (fibo 15), déduire une estimation du temps pour (fibo 50).

#### 3. les listes et les cellules

- comparer () et (()) et ((())) :
  - comparer les CAR et CDR de ces listes
  - comparer leurs représentations en doublets
  - et leurs représentations complètement pointées
  - que donne leur comparaison par les prédicats eq et equal ?
  - et avec = ?
- de combien de cellules sont faites les listes :
  - **(1234)**
  - **(1 (2 3) 4)**
  - **(1(2)(3)4)**

donner leur représentation par doublets et écrire leur représentation en paire pointée

- qu'obtenez-vous avec les exemples précédents si vous inversez partout les CAR et les CDR ?
- o représentation par doublets pour les définitions des fonctions f et g qui précèdent.

### 4. fonctions sur les listes plates

On ne considère que les éléments de la liste, c'est-à-dire les CAR des cellules.

Ecrire les fonctions suivantes :

- o (member x 1) qui retourne la sous-liste de la liste 1 commençant par l'élément x.
- o (length 1) qui retourne la longueur d'une liste plate, c'est-à-dire le nombre de cellules au premier niveau ;
- (last 1) qui retourne la dernière cellule d'une liste plate (au premier niveau);
- faites une version qui assure qu'un seul test est effectué à chaque pas de la récursion ;
- (makelist n) qui crée une liste de longueur n, contenant les entiers de 1 à n, en ordre décroissant ; et en ordre croissant ?
- (copylist 1) qui retourne une copie au premier niveau de la liste 1;
- (remove x 1) qui retourne une copie de la liste 1 privée des occurrences de x;
   faire la même chose en n'enlevant que la première occurrence de x;
- o (append 11 12) qui concatène 2 listes;
- (adjoin x 1) qui "ajoute" x à la liste 1 si x n'y est pas déjà ; dans la fonction appelante, que devient 1 ?

## 5. fonctions sur les arbres binaires

On considère que chaque cellule est un noeud dont les CAR et CDR sont les successeurs

- o (size tree) qui retourne la taille d'un arbre, c'est-à-dire son nombre de cellules total, à tous les niveaux ;
- alternativement, définir la fonction de façon à calculer le nombre de feuilles, ou le nombre de feuilles non NIL.
- (copytree tree) qui copie un arbre;
- $\circ$  (subst x y tree) qui substitue dans l'arbre tree toutes les occurrences de x par y ;
- (tree-leaves tree) qui retourne la liste des feuilles de l'arbre

### 6. tests d'égalité

- o comparer les différentes fonctions de tests d'égalité (=, eq, eql, equal) sur les nombres, en faisant varier l'ordre de grandeur de n dans (= (fact n) (fact n)).
- $\circ \;$  proposer une définition de  ${\tt equal}$  correspondant aux spécifications.

### 7. récursion terminale et enveloppée

- Les diverses fonctions qui précèdent sont-elles en récursion terminale ou enveloppée ?
- Dans ce dernier cas, en donner une version en récursion terminale, par exemple en appliquant la transformation du cours ?
- dans le cas de copylist et makelist, que calculent leurs versions récursives terminales ?
- o appliquée aux récursions doubles, la transformation du cours ne donne pas une récursion terminale sur les deux appels récursifs : trouver une autre solution pour fibonacci en récursion terminale ; quelle est la complexité de cette nouvelle définition ?
- o pour les autres récursions doubles (fonctions sur les arbres par ex.) la transformation du cours donne une récursion partiellement terminale : appliquer à size. qu'est-ce que cela donne pour copytree et tree-leaves ?