Licence 3 d'Informatique — Programmation fonctionnelle — TP 4

Début: jeudi 19 octobre 2023

Cette quatrième série d'exercices de travaux pratiques vise d'abord à donner quelques exemples d'utilisation des valeurs multiples. Nous proposons ensuite des exercices de révision des listes, en particulier à propos des listes d'associations. Comme de coutume, le présent énoncé est accompagné d'un fichier source de démarrage for-lc-4.scm, disponible, avec le présent fichier lc-4.pdf, sous le cours « Programmation fonctionnelle, scripts — XML » de moodle, dans le répertoire « Travaux pratiques Scheme 2023 > for-lc-4 ».

1 Intrada

 \Longrightarrow Définir une fonction complement, telle que l'évaluation de l'expression (complement p_1 ?) — où p_1 ? est un prédicat ¹ à un argument formel — retourne un prédicat à un argument formel qui retourne #t (resp. #f) lorsque p_1 ? retourne #f (resp. une valeur logique vrai). Exemples:

```
((complement odd?) 2023) \Longrightarrow #f ((complement zero?) 2023) \Longrightarrow #t
```

(rappelons que odd? est la fonction de test des nombres entiers relatifs pairs).

 \implies Donner à présent la fonction remove, telle que l'évaluation de l'expression (remove p_1 ? l) retourne, dans une liste et selon l'ordre d'apparition, les éléments de la liste linéaire l, sauf ceux qui satisfont le prédicat p_1 ?; exemples:

```
(remove even? '(19 21 10 2023 2024 2025)) \Longrightarrow (19 21 2023 2025)
(remove zero? '(19 21 10 2023 2024 2025)) \Longrightarrow (19 21 10 2023 2024 2025)
```

Indication Le fichier for-lc-4.scm vous fournit la fonction retain (cf. figure 1), vue en cours. Vous pouvez l'utiliser, ainsi que la fonction précédente complement, pour l'écriture de la fonction remove.

2 Andante doloroso: valeurs multiples

Nous rappelons que la fonction values de Scheme permet de retourner plusieurs valeurs (éventuellement zéro valeur), la production de n valeurs ($n \in \mathbb{N}$) pouvant être consommée par une fonction acceptant n arguments, la jonction entre le producteur et le consommateur étant effectuée par la fonction call-with-values. Scheme fournit également des formes spéciales facilitant la manipulation de valeurs multiples: let-values et let*-values, analogues aux formes spéciales let et let* pour les valeurs « simples ». Rappelons également que les deux expressions

^{1.} C'est-à -dire une fonction dont le résultat est une valeur logique.

```
#!r7rs
(import (scheme base) (scheme cxr) (scheme write))
(define (writeln/return x)
  (write x)
  (newline)
  x)
(define (retain p1? 1)
  (if (null? 1)
      <sup>'</sup>()
      (let ((first (car 1))
             (more (retain p1? (cdr 1))))
         (if (p1? first) (cons first more) more))))
(call-with-values (lambda () (values 'L 3)) cons) \Longrightarrow (L . 3); Ces exemples sont donnés
                                                                    ; dans le fichier for-lc-4.scm.
(let ((a 'sure)
      (b 'here)
      (x 'little)
      (y 'players))
  (let-values (((a b) (values x y))
                ((x y) (values a b)))
    (list a b x y))) \implies (little players here sure)
(let ((a 'sure)
      (b 'here)
      (x 'little)
      (y 'players))
  (let*-values (((a b) (values x y))
                 ((x y) (values a b)))
    (list a b x y))) \implies (little players little players)
(let-values (((first) (car '(very little players)))
              ((the-quotient the-remainder) (truncate/ 2000 9)))
  (cons the-quotient (cons the-remainder first))) \Longrightarrow (222 2 . very)
(define (take n 1)
  (if (zero? n) '() (cons (car 1) (take (- n 1) (cdr 1)))))
(define (drop n 1)
  (if (zero? n) 1 (drop (- n 1) (cdr 1))))
(define (take-while p1? 1)
  (if (null? 1)
      <sup>'</sup>()
      (let ((first (car 1)))
         (if (p1? first) (cons first (take-while p1? (cdr l))) '()))))
(define (drop-while p1? 1)
  (if (or (null? 1) (not (p1? (car 1)))) 1 (drop-while p1? (cdr 1))))
```

Figure 1: Fonction retain et utilisation de valeurs multiples.

Figure 2: Écriture de valeurs multiples.

E et (values E) — E étant une expression quelconque — sont synonymes 2 . Enfin, mentionnons que la présentation de plusieurs valeurs alors qu'une seule est attendue n'est pas définie dans la norme de Scheme 3 : par exemple, la norme ne précise pas quel est le résultat de l'expression suivante:

```
(let ((x (values 'I 'dunno)))
x) ⇒ ???
```

Vous pouvez vérifier qu'elle provoque une erreur de l'interprète DrRacket 4.

La figure 1 donne quelques utilisations des formes utilisées pour les valeurs multiples de Scheme. Nous ajoutons à ces exemples la définition de write-values, donnée dans le fichier for-lc-4.scm et dans la figure 2, permettant l'affichage de valeurs multiples, après quoi la valeur retournée est #t 5 . Dans la suite de ce § 2, « n » désigne un entier naturel, « l » une liste linéaire et « p_1 ? » désigne un prédicat à un argument formel. Pour mémoire, nous rappelons les fonctions take, drop, take-while et drop-while, vues en cours et données dans la figure 1:

- l'évaluation de l'expression (take n l) retient dans une liste linéaire les l premiers éléments de la liste l; cette fonction ne s'emploie que si la liste linéaire l contient au moins n éléments;
- l'évaluation de l'expression (**drop** n l) retourne une liste linéaire composée des éléments de l et apparaissant dans le même ordre, sauf les n premiers qui sont omis; comme la fonction précédente, elle ne s'emploie que si la liste linéaire l contient au moins n éléments;

^{2.} C'est pourquoi la fonction values avec un seul argument peut être vue comme la fonction identité, comme nous l'avions fait remarquer dans l'énoncé précédent de travaux pratiques.

^{3.} Ce qui signifie que les interprètes de Scheme ont toute latitude sur ce point.

^{4. . . .} mais tous les interprètes de Scheme ne réagissent pas ainsi ; par exemple, l'interprète bigloo lie la variable à la première valeur produite — et au nombre 0 si cette première valeur n'existe pas — : ici, x serait liée au symbole I.

⁵. Il ne s'agit pas d'une fonction, mais d'une macro. L'écriture de macros en Scheme dépasse du cadre de l'unité Programmation fonctionnelle et scripts enseignée en L3.

- l'évaluation de l'expression (take-while p_1 ? l) retient dans le résultat les éléments placés au début de la liste linéaire l tant qu'ils satisfont le prédicat p_1 ?; appliquée à la liste vide, la fonction take-while retourne la liste vide;
- l'évaluation de l'expression (drop-while p_1 ? l) retourne dans une liste linéaire le premier élément de l qui ne satisfait pas le prédicat p_1 ?, ainsi que tous ceux qui le suivent ; appliquée à la liste vide, la fonction drop-while retourne la liste vide.

Exemples:

⇒ Définir les trois fonctions suivantes :

— split-at, telle que l'évaluation de l'expression (split-at n l) retourne deux valeurs: la liste linéaire composée des n premiers éléments de l, puis la liste linéaire des éléments de l qui suivent les n premiers; cette fonction split-at ne s'emploie que si la liste l contient au moins n éléments; par exemple:

```
(\text{split-at 3 '}(19\ 21\ 10\ 2023\ 2024\ 2025)) \implies (19\ 21\ 10) (2023\ 2024\ 2025)
```

une réalisation de cette fonction split-at pourrait être:

```
(define (split-at n l)
  (values (take n l) (drop n l)))
```

mais il s'agit vraiment d'une version de petit joueur, car le début de la liste linéaire 1 est parcouru deux fois; il vous est demandé d'écrire une version récursive de la fonction split-at, n'effectuant que le strict minimum de parcours de la liste linéaire;

— span, telle que l'évaluation de l'expression (span p_1 ? l) retourne deux valeurs: la liste linéaire des premiers éléments de l, tant qu'ils satisfont le prédicat p_1 ?, puis la portion de la liste linéaire l qui commence par le premier élément de l qui ne satisfait pas le prédicat p_1 ?; appliquée à la liste vide, la fonction span retourne deux valeurs toutes deux égales à la liste vide; exemples:

```
(span odd? '()) \Longrightarrow () () (span odd? '(19 21 10 2023 2024 2025)) \Longrightarrow (19 21) (10 2023 2024 2025)
```

de façon analogue, une réalisation de petit joueur pour cette fonction span pourrait être :

```
(define (span p1? 1)
  (values (take-while p1? 1) (drop-while p1? 1)))
```

mais pour les mêmes raisons que précédemment, il vous est demandé d'écrire une version récursive de la fonction span, n'effectuant que le strict minimum de parcours de la liste linéaire;

— partition, telle que l'évaluation de l'expression (partition p_1 ? l) retourne deux valeurs qui sont des listes linéaires: la première (resp. seconde) liste groupe les éléments de l qui satisfont (resp. ne satisfont pas) le prédicat p_1 ?; les élément de ces deux listes sont donnés suivant leur ordre d'apparition dans la liste l originale; exemples:

```
(partition odd? '(19 21 10 2023 2024 2025))

\implies (19 21 2023 2025) (10 2024)

(partition zero? '(19 21 10 2023 2024 2025))

\implies () (19 21 10 2023 2024 2025)
```

là aussi, une réalisation de petit joueur pour cette fonction partition pourrait être:

```
(define (partition p1? 1)
  (values (retain p1? 1) (remove p1? 1)))
```

mais là encore, il vous est demandé d'écrire une efficace n'effectuant qu'un seul parcours de la liste linéaire;

- partition-tr, telle que l'évaluation de l'expression (partition-tr p_1 ? l) retourne elle aussi deux valeurs qui sont des listes linéaires: la première (resp. seconde) liste groupe les éléments de l qui satisfont (resp. ne satisfont pas) le prédicat p_1 ?; par contre:
 - \star l'ordre dans lequel apparaissent les éléments de ces deux listes n'a pas d'importance ;
 - ⋆ il est demandé, pour cette fonction partition-tr, une réalisation efficace utilisant une récursivité terminale.

 \Longrightarrow Soient f_1, g_1, h_1 trois fonctions utilisables avec un argument formel, donner la définition d'une fonction map-3-functions, telle que l'évaluation de l'expression:

```
(map-3-functions f_1 g_1 h_1 l)
```

retourne trois valeurs: la liste des résultats des applications successives de f_1 aux membres de l, puis même chose en utilisant les fonctions g_1 et h_1 . Il est en outre demandé de ne parcourir la liste linéaire l qu'une seule fois. Exemple:

```
(map-3-functions (lambda (x) (+ x 1)) (lambda (x) (+ x 2)) (lambda (x) (* x 2))  (19\ 21\ 10\ 2023\ 2024\ 2025)) \Longrightarrow  (20 22 11 2024 2025 2026) (21 23 12 2025 2026 2027) (38 42 20 4046 4048 4050)
```

3 Mélanges

Pour cet exercice, nous allons à nouveau considérer des listes d'informations telles que miles-davis-r et stan-getz-r — de type JAZZ-MBD —, déjà manipulées durant les exercices précédents de travaux pratiques.

 \implies Définir une fonction extract-max-author-nb/max-year, telle que l'évaluation de l'expression (extract-max-author-nb/max-year j-list) — où j-list est une liste linéaire d'informations, de type JAZZ-MBD — retourne deux valeurs: le plus grand nombre d'auteurs pour une pièce de j-list, et l'année qui correspond à l'enregistrement le plus récent de j-list. Exemples:

```
(extract-max-author-nb/max-year miles-davis-r) \implies 4 1993 (extract-max-author-nb/max-year stan-getz-r) \implies 1 1994
```

Pour le calcul de la première valeur, nous conviendrons qu'une pièce dont les auteurs sont inconnus équivaut à une pièce sans auteur. Nous conviendrons également que les deux valeurs retournées sont égales au nombre 0 si cette fonction extract-max-author-nb/max-year est appliquée à la liste vide.

Indication Vous pouvez utiliser une récursivité terminale, fondée sur une fonction récursive locale admettant *deux* arguments accumulateurs.

4 Listes d'associations

Nous rappelons qu'une **liste d'associations** est une liste linéaire de paires appelées **associations**, dans lesquelles l'élément de tête joue un rôle particulier: c'est la **clé** de l'association. Remarquons au passage que les listes miles-davis-r et stan-getz-r peuvent parfaitement être considérées comme des listes d'associations. Rechercher une clé key dans une liste d'associations alist s'effectue au moyen des fonctions assq et assoc. La première (resp. seconde) utilise la fonction eq? (resp. equal?) pour comparer la clé key aux clés successives de la liste alist. En cas de succès, on s'arrête à la première occurrence trouvée pour key et c'est l'association tout entière qui est retournée:

```
(assq 'd1 miles-davis-r) \Longrightarrow (d1 "New-York Girl" ?? 1972 ?? '(c40))
```

Si key n'est pas une clé de la liste alist, les fonctions assq et assoc retournent la valeur logique #f:

```
(assq 'd39 miles-davis-r) \Longrightarrow #f
```

- \implies Définir une fonction assq-split, telle que l'évaluation de l'expression (assq-split x alist) où x est une donnée quelconque et alist une liste d'associations retourne deux valeurs :
 - la première association de alist dont la clé est x, ou la valeur #f si une telle association n'existe pas;
 - une liste linéaire formée de tous les éléments de *alist* différents de l'association retournée en première valeur.

Notez bien que:

- la fonction assq-split utilise la fonction eq? pour comparer la valeur x aux clés successives de la liste d'associations alist:
- peu importe l'ordre d'apparition des éléments de la liste linéaire retournée en seconde valeur.

Exemples de réalisations possibles:

```
(assq-split 'L '((M . 2) (L . 3) (Nautilus . -20000)))

⇒ (L . 3) ((M . 2) (Nautilus . -20000))

(assq-split 'Titanic '((M . 2) (L . 3) (Nautilus . -20000)))

⇒ #f ((M . 2) (L . 3) (Nautilus . -20000))
```

Indication On pourra adopter une récursivité terminale utilisant une fonction locale avec un argument accumulateur.

⇒ Écrire une fonction merge-alists, telle que l'évaluation de l'expression:

```
(merge-alists alist alist_0)
```

- où alist et alist $_0$ sont des listes d'associations dont les clés sont des symboles retourne deux valeurs :
 - une liste d'associations composée des associations de alist dont la clé n'appartient pas à alist₀, des associations de alist₀ dont la clé n'appartient pas à alist, et des associations identiques dont la clé est à la fois une clé de alist et de alist₀; par « association identique », nous entendons que les valeurs associées à de telles clés sont les mêmes au sens de la fonction equal? dans alist et alist₀;
 - une liste linéaire des clés communes à alist et alist₀, mais les valeurs associées sont différentes dans les deux lists;

l'ordre d'apparition des éléments dans ces deux listes linéaires retournées par notre fonction merge-alists étant indifférent. Voici un exemple de réalisation possible:

Indication On pourra là aussi utiliser une récursivité terminale, fondée sur une fonction locale avec plusieurs arguments accumulateurs. La fonction précédente, assq-split, pourrait s'avérer, elle aussi, très utile.

5 Révisions

- \implies Soient l_0 et l_1 deux listes linéaires quelconques, donner les deux fonctions suivantes.
 - included-into?, telle que l'évaluation de l'expression (included-into? l_0 l_1) retourne #t si les éléments de l_0 appartiennent à l_1 , #f sinon. On utilisera la fonction equal? pour comparer les éléments de l_0 à ceux de l_1 . Exemples:

```
(included-into? '(19 10 2023) '(2023 19 21 10)) \Longrightarrow #t (included-into? '(19 10 2023) '(2023 20 21 10)) \Longrightarrow #f
```

Indication On pourra utiliser la fonction prédéfinie member de Scheme.

— same-elts?, telle que l'évaluation de l'expression (same-elts? l_0 l_1) retourne #t si les listes linéaires l_0 et l_1 sont formées des mêmes éléments, les ordres d'apparition étant indifférents. Comme précédemment, on utilisera la fonction equal? pour comparer les éléments de l_0 à ceux de l_1 . Exemples:

```
(same-elts? '(19 10 2023) '(2023 19 10)) \Longrightarrow #t (same-elts? '(19 10 2023) '(2023 20 10)) \Longrightarrow #f
```

Indication Penser à utiliser deux fois la fonction précédente included-into?.

 \Longrightarrow Soient l une liste linéaire quelconque et p_1 ? un prédicat à un argument formel, écrire une fonction find-tail, telle que l'évaluation de l'expression (find-tail p_1 ? l) retourne la portion de la liste l qui commence par le premier élément satisfaisant le prédicat p_1 ?. Si aucun élément de l ne satisfait ce prédicat, la fonction find-tail retourne #f. Exemples:

```
(find-tail even? '(19 21 10 2023)) \Longrightarrow (10 2023) (find-tail zero? '(19 21 10 2023)) \Longrightarrow #f
```

(rappelons que even? est la fonction de test des entiers relatifs pairs).

- ⇒ Donner deux fonctions memq-rd et member-rd le suffixe « -rd » étant mis pour « redefined » —, redéfinissant respectivement les fonctions prédéfinies memq et member à partir de la fonction find-tail précédente.
- \Longrightarrow Utiliser également la fonction find-tail précédente pour la définition d'une nouvelle fonction assq-ff, telle que l'évaluation de l'expression (assq-ff x alist) où x est une donnée quelconque et alist une liste d'associations retourne la portion de la liste alist qui commence par la première association dont la clé est x. Si une telle association n'existe pas, la fonction assq-ff retourne #f. Les comparaisons des diverses clés de alist avec l'élément x s'effectueront au moyen de la fonction eq?. Exemples:

```
(assq-ff 'L '((M . 2) (L . 3) (Nautilus . -20000))) \\ \Longrightarrow ((L . 3) (Nautilus . -20000)) \\ (assq-ff 'Titanic '((M . 2) (L . 3) (Nautilus . -20000))) \implies #f
```