

DEUG 1^{ere} année
MIAS 1 et MASS 1 – Programmation fonctionnelle

TD n° 8

Thème : Évaluation de la complexité en temps et en espace (suite)

Exercice 1 :

a) Évaluer la complexité en temps et en espace de la fonction suivante :

```
(define facto
  (lambda (n)
    (if (= 0 n)
        1
        (* n (facto (- n 1))))))
```

b) Une approximation à l'ordre n du nombre e est donnée par $e_n = \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!}$ qu'on peut encore écrire sous forme récursive :

$$\begin{cases} e_0 = 1 \\ e_n = \frac{1}{n!} + e_{n-1} \end{cases}$$

Écrire une fonction schème **approx** directement calculée sur les équations ci-dessus qui calcule e_n pour tout entier n et en évaluer la complexité en temps et en espace.

Exercice 2 : Une méthode pour savoir si un entier donné n est premier est de passer en revue tout les entiers compris entre 2 et \sqrt{n} . Si l'un d'eux divise n alors n n'est pas premier. On peut programmer en schème cette méthode par les fonctions suivantes :

```
; trouvddiv : Entier --> Entier
;           n   |-> renvoie le plus petit entier inferieur a
;                   racine de n qui divise n
(define trouvddiv
  (lambda (n)
    (define trouvd-aux
      (lambda (p)
        (cond ((>= p (sqrt n)) 1)
              ((= 0 (remainder n p)) p)
              (else (trouvd-aux (+ p 1)))))
      (trouvd-aux 2)))

; testprem : Entier --> Boolean
;           n   |-> vrai si n est premier
;                   faux sinon
(define testprem
  (lambda (n)
    (= (trouvddiv n 1))))
```

a) On note $T(p, n)$ le temps maximum consommé pour calculer `(trouvd-aux p)`, n étant fixé, et on admet que le temps consommé pour évaluer les fonctions prédéfinies `sqrt` et `remainder` est constant. Donner les équations de récurrences permettant de calculer $T(p, n)$ quelque soit p .

En déduire l'ordre de grandeur de la complexité en temps de la fonction `testprem`.