

Exercice 1 : (2+1,5+2,5 pts)

A/ Montrer que l'ensemble des entiers naturels multiples de 3 est primitif récursif en supposant que la fonction reste de la division de x par y , noté $\text{restDiv}(x,y)$, est primitive récursive.

B/ Montrer que les fonctions suivantes sont primitives récursives :

a) $f(n) = n!$ 1,5

b) $g(n) = \sum_{k=0}^n k!$ 2,5

NB. Toutes les fonctions démontrées primitives récursives en cours peuvent être utilisées

Exercice 2 : (3+3 pts)

A/ Soit $M1 \langle S, E, I \rangle$, la machine de Turing où $S = \{1, 0, +\}$ et $E = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6, q_7, q_8, q_9, q_{10}, q_{11}\}$ avec comme ensemble d'instructions :

1 : $q_0 \ 1 \ 0 \ q_1$	5 : $q_3 \ 1 \ D \ q_3$	9 : $q_6 \ 1 \ G \ q_6$	13 : $q_7 \ 1 \ I \ q_8$	17 : $q_9 \ 1 \ 0 \ q_{10}$
2 : $q_1 \ 0 \ D \ q_2$	6 : $q_3 \ 0 \ G \ q_4$	10 : $q_6 \ + \ G \ q_7$	14 : $q_8 \ 1 \ G \ q_8$	18 : $q_{10} \ 0 \ D \ q_9$
3 : $q_2 \ 1 \ D \ q_2$	7 : $q_4 \ 1 \ 0 \ q_5$	11 : $q_7 \ 1 \ G \ q_7$	15 : $q_8 \ 0 \ 1 \ q_7$	19 : $q_9 \ 0 \ G \ q_9$
4 : $q_2 \ + \ D \ q_3$	8 : $q_5 \ 0 \ G \ q_6$	12 : $q_3 \ 0 \ D \ q_0$	16 : $q_6 \ + \ D \ q_5$	20 : $q_9 \ + \ 1 \ q_7$

a) Dérouler cette machine pour les configurations initiales suivantes : $q_0 1^5$ et $q_0 3^5$ 5*3

b) Quelle fonction réalise la machine $M1$? (justifiez votre réponse). 1 1,5

B/ On veut écrire la machine de Turing (MT) de la fonction $f(x, y, z) = (x, y+1)$ définie de $N \times N \times N$ dans $N \times N$.

a) Donner le pseudo-algorithme (la démarche suivie) pour réaliser cette fonction. 1

b) Donner les instructions associées à cette machine. 2

Exercice 3 : (4+4 pts)

A/ Soient les fonctions suivantes écrites en Caml:

let rec f1 (x,y) = if x= 0 then [] else y::(f1 (x-1, y));;

let rec f2 x= if x= [] then [] else f1 (fst (tl x), snd (hd x)) @ f2 (tl x) ;;

- a) Donner le type inféré par chacune des fonctions ci-dessus. 0,5 + 0,5
 b) Donner le résultat pour $f1(2, 3)$, $f1(3, 'a')$ et $f2([(1, 'module'); (2, 'PRF')])$. 0,5 + 0,5 + 1
 c) Que fait $f1$ et $f2$? 0,5 + 0,5

B/ Soit une liste contenant les synonymes d'un mot. Cette liste est triée. Elle peut contenir par exemple les synonymes du mot programme comme suit: ["annonce" ; "calendrier" ; "emploi" ; "objectif" ; "planification" ; "planning" ; "projet"].

- a) Écrire une fonction nbsyn qui compte le nombre de synonymes d'un mot dans une liste. 1
 b) Écrire une fonction ajoutmot qui ajoute un mot dans la liste de telle sorte que la liste reste triée. 1,5
 c) Écrire une fonction estdansliste qui vérifie si un mot est présent dans la liste. 1,5

Carriage exam RFT 2015/2016
Belhoul / Ishi

20/12

$$4/ \text{mult}_3 = \{x \in \mathbb{N} : \exists k \in \mathbb{N} \text{ s.t. } x = 3k\} \\ = \{0, 3, 6, \dots, 3k, \dots\}$$

$$\text{Car}_{\text{mult}_3} : \begin{cases} \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N} \\ x \longmapsto \text{Car}_{\text{mult}_3}(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in \text{mult}_3 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases} \end{cases}$$

Montrer que mult_3 est PR sous mult_3 et $\text{Car}_{\text{mult}_3}$ est PR.

$$\text{Car}_{\text{mult}_3}(x) = \overline{f_8}(\text{rest Div}(x, 3)) \underline{1} \\ = \left[\overline{f_8} \circ \text{rest Div} \circ (P_{21}^1 S S^2) \right](x) \underline{05}$$

Dérivation PR:

$$f_1 = \mathbb{I}$$

$$f_2 = S$$

$$f_3 = f_2 \circ f_1$$

$$f_4 = f_2 \circ f_3$$

$$f_5 = f_2 \circ f_4$$

$$f_6 = P_1^1$$

$$f_7 = \text{Div}$$

$$f_8 = f_7 \circ (f_6, f_5)$$

$$f = \overline{f_8}$$

$$f_{10} = f_9 \circ f_8 = f_{\text{mult}_3}$$

$$1/a) f(n) = n!$$

$$f(0) = 0! = 1 = \text{cte} \quad \underline{0,5}$$

$$f(y+1) = \underbrace{(\otimes)}_{\underline{1}} \left(f(y), y+1 \right) = \underbrace{\left[(\otimes)^{\circ} \left(p_1^2, S^{\circ} p_2^2 \right) \right]}_h \left(f(y), y \right)$$

Derivat PR:

$$f_1 = f = \text{ste} \quad (\text{with } 0)$$

$$f_2 = p_2^2$$

$$f_3 = p_1^2$$

$$f_4 = (\otimes)$$

$$f_5 = S$$

$$f_6 = f_5^{\circ} f_2$$

$$f_7 = f_4^{\circ} (f_3, f_6)$$

$$f_8 = f$$

(step 8 ricorri in c)

$$g = f_2 \quad \checkmark$$

$$h = f_7$$

$$b) g(n) = \sum_{k=0}^n k!$$

Prima per ricorrenza:

$$f(0) =$$

$$g(0) = 0! = 1 = \text{ste} \quad \underline{0,5}$$

$$g(y+1) = g(y) + (y+1)!$$

$$= \oplus (g(y), (f^{\circ} S)(y))$$

$$\underline{2} = \left[\oplus^{\circ} (p_1^2, p_2^{\circ} p_2^2) \right] \dots$$

Définir PR:

$$f_1 = 1 = \text{str} \text{ (write 0)}$$

$$f_2 = p_1^2$$

$$f_3 = 5$$

$$f_4 = f_3^0 f_2$$

$$f_5 = f$$

$$f_6 = f_5^0 f_4$$

$$f_7 = p_1^2$$

$$f_8 = \oplus$$

$$f_9 = f_8^0 (f_7, f_6)$$

$$f_{10} = g \text{ (r. d. acc. } g = f_2 \text{ et } h = f_9)$$

Exo 2:

$$1/ q_0 1 \leq 5 \equiv q_0 1 * 11111$$

$$a/ q_0 11 * 11111 \xrightarrow{I} q_1 1 \text{ (1)}$$

$$q_0 3 * 5 \xrightarrow{I} q_1 1 \text{ (1,5)}$$

$$b/ f = \lambda x. y. \begin{cases} 0 & \text{si } x \leq y, \\ x-y & \text{sinon.} \end{cases} \text{ (0,5)}$$

2/a. On vérifie que le lambda est correct pour le triplet d'entiers (x, y, z)

• On vérifie tous les bores après le dernier * par des 0
 On vérifie le dernier * par 1 (1)

... in einem Kasten ...
 ... ein paarmal das Licht abgeben

$$b/I = \{(1) q_0 \cdot 1 \cdot D q_0, (2) q_0 * D q_1, (3) q_1 \cdot 1 \cdot D q_2, \\
 (4) q_1 * D q_2, (5) q_2 \cdot 1 \cdot D q_2, (6) q_2 \cdot 0 \cdot G q_3, \\
 (7) q_3 \cdot 1 \cdot 0 q_4, (8) q_4 \cdot 0 \cdot G q_3, (9) q_3 * 1 q_5, \\
 (10) q_5 \cdot 1 \cdot G q_5, (11) q_5 * G q_5, (12) q_5 \cdot 0 \cdot D q_f\}$$

Ex 3:

A/ a/ let rec $f_1(x, y) = \text{if } x = 0 \text{ then } [] \text{ else } f_1(x-1, y)$

$$(0.5) f_1: \text{int} * 'a \rightarrow 'a \text{ list} = \langle f \rangle$$

let rec $f_2 x = \text{if } x = [] \text{ then } []$

else f_1 (for (hd x), ind (hd x),
 @ f_2 (tl x))

$$(0.5) f_2: (\text{int} * 'a) \text{ list} \rightarrow 'a \text{ list} = \langle f \rangle$$

$$b/ (0.5) + (0.5) + 1$$

$$c/ (0.5) + (0.5)$$

$$B/ a/ 1$$

$$b/ (1.5)$$

$$c/ (1.5)$$