

## TD n° 3 : Récursivité

### EXERCICE 1 Nombre de chiffres d'un entier

Écrire une fonction `nombre_chiffres : int -> int` qui donne le nombre de chiffres d'un entier naturel écrit en base 10.

### EXERCICE 2 Multiplication du paysan russe

On multiplie deux entiers  $a$  et  $b$  de la manière suivante : si  $a$  est pair on divise  $a$  par 2 et on double  $b$ , sinon on décrémente  $a$  et on ajoute  $b$  au résultat (qui vaut 0 au départ). Implémenter cet algorithme en CAML, montrer qu'il termine et qu'il renvoie le résultat escompté.

### EXERCICE 3

Que font les fonctions  $f$  et  $g$  ?

1.

OCAML

```
let rec f n = (n = 0) || g (n - 1)
and g n = (n <> 0) && f (n - 1);;
```

2.

OCAML

```
let rec f n = if n = 0 then 1 else 3 + g (n - 1)
and g n = if n = 0 then 0 else 1 + f (n - 1);;
```

3. (à implémenter en CAML)

$$f : (m, n) \rightarrow \begin{cases} n & \text{si } m = 0 \\ g(m - 1, n + 1) & \text{sinon} \end{cases}$$

$$g : (m, n) \rightarrow \begin{cases} n & \text{si } m = 0 \\ f(m - 1, n) + 1 & \text{sinon} \end{cases}$$

### EXERCICE 4 Fonction 91 de McCarthy

Déterminer ce que calcule la fonction suivante et le démontrer :

OCAML

```
let rec f_91 n =
  if n > 100 then
    n - 10
  else
    f_91 (f_91 (n + 11))
```

Remarquons qu'il n'était pas évident *a priori* qu'une telle fonction renvoie bien un résultat.

### EXERCICE 5 Fonction d'Ackermann

La fonction d'Ackermann est définie sur  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  par :

$$\begin{cases} A(0, p) = p + 1 & \text{pour } p \geq 0 \\ A(n, 0) = A(n - 1, 1) & \text{pour } n \geq 1 \\ A(n, p) = A(n - 1, A(n, p - 1)) & \text{si } n \geq 1, p \geq 1 \end{cases}$$

1. Calculer  $A(0, 0)$  puis  $A(2, 2)$ .

2. Implémenter la fonction d'Ackermann en CAML.

3. Démontrer la terminaison de cette fonction pour tout couple d'arguments entiers naturels. *Indication : utiliser l'ordre lexicographique et montrer qu'il n'existe pas de suite strictement décroissante pour l'ordre lexicographique de couples d'entiers naturels.*

#### Remarque 1

La fonction d'Ackermann croît très rapidement, en particulier  $n \mapsto A(n, n)$  croît plus rapidement que n'importe quelle fonction polynôme, exponentielle ou même très certainement n'importe quelle autre fonction que vous êtes capables d'écrire (ou même d'imaginer). Par exemple,  $A(4, 2)$  a déjà 19729 chiffres et représente bien plus que le nombre estimé d'atomes dans l'univers.