

## Feuille d'exercices n°2

Cette feuille d'exercice porte sur la définition de fonctions par récurrence sur un entier. Même lorsque ce n'est pas explicitement demandé, vous êtes invités à proposer aussi des versions récursives terminales des fonctions.

### EXERCICE I : Factorielle

La factorielle d'un nombre entier est définie comme :

$$\begin{cases} 0! = 1 \\ n! = n \times (n-1)! \quad \text{si } n > 0 \end{cases}$$

**Q1** – Définir une fonction récursive de signature

```
fact (n:int) : int
```

telle que `(fact n)` donne la valeur de  $n!$ .

**Q2** – Donner une version récursive terminale de la fonction factorielle.

### EXERCICE II : Sommes

**Q1** – Définir la fonction de signature

```
sum_n (n:int) : int
```

qui calcule la somme des  $n$  premiers nombres entiers strictement positifs.

Par exemple: `(sum_n 5) = 5 + 4 + 3 + 2 + 1 = 15` et `(sum_n 0) = 0`.

**Q2** – En utilisant une fonction locale, redéfinir la fonction `sum_n` de manière à ce qu'elle déclenche l'exception `Invalid_argument "sum_n"` si  $n$  est négatif.

**Q3** – Définir la fonction de signature `sum_imp (n:int) : int` qui calcule la somme des  $n$  premiers nombres impairs positifs.

Par exemple: `(sum_imp 4) = 7+5+3+1 = 16`. C'est-à-dire  $(4 \times 2 - 1) + (3 \times 2 - 1) + (2 \times 2 - 1) + (1 \times 2 - 1) + 0$

On aura également que `(sum_imp n) = 0` si  $n \leq 0$ .

**Q4 – Un peu plus difficile:** définir la fonction de signature `sum_f (f:int -> int) (n:int) : int` qui calcule la somme  $(f\ n) + (f\ (n-1)) + \dots + (f\ 0)$ .

Par exemple, si `succ` est la fonction qui associe  $n + 1$  à l'entier  $n$ , alors :

$$(\text{sum\_f succ } 4) = (\text{succ } 4) + (\text{succ } 3) + (\text{succ } 2) + (\text{succ } 1) + (\text{succ } 0) = 5 + 4 + 3 + 2 + 1 = 15$$

**Q5** – Utilisez la fonction `sum_f` pour définir la fonction `sum_f_imp` qui calcule la même fonction `sum_imp` pour tout  $n : \text{int}$ ,  $(\text{sum\_f\_imp } n) = (\text{sum\_imp } n)$ .

### EXERCICE III : Termes d'une suite

$$\text{Soit } u_n \text{ définie par: } \begin{cases} u_0 & = 42 \\ u_{n+1} & = 3u_n + 4 \end{cases}$$

**Q1** – Donnez la définition de la fonction  $u : \text{int} \rightarrow \text{int}$  telle que  $(u \ n)$  donne  $u_n$ . Quelle hypothèse faut-il faire sur  $n$  ?

**Q2** – En utilisant la fonction  $u$ , donnez la définition de la fonction `sum_u` qui calcule  $\sum_{i=0}^n u_n$ , c'est-à-dire, la somme des  $n + 1$  premiers termes de la suite  $u_n$ .

**Q3** – Redéfinir `sum_u` en utilisant la fonction `sum_f` de l'exercice précédent.

**Q4** – **Plus difficile:** définir `sum_u` sans utiliser la fonction  $u$ .

1. Sans utiliser la fonction  $u$ , définir une fonction de signature `loop (n:int) (t:int) : int` qui calcule la somme  $t + v(t) + v^2(t) + \dots + v^n(t)$  où  $v(x)$  est égal à  $3x + 4$ .  
Indication: l'argument  $t$  est modifié à chaque itération :  $((3 * t) + 4)$ .
2. En déduire une nouvelle définition de `sum_u`.
3. Faire de `loop` une définition locale pour définir `sum_u`.

### EXERCICE IV : Récurrence sur un intervalle

**Q1** – Donnez une définition de la fonction de signature `sum_inter (a:int) (b:int) : int` qui donne la somme des entiers compris dans l'intervalle  $[a, b]$ . Par convention, la somme vaut 0 si l'intervalle est vide. L'intervalle  $[a, b]$  est vide lorsque  $a > b$ .

Faut-il poser des hypothèses sur les arguments ? Élaborez un jeu de tests pour cette fonction.

**Q2** – Définir la fonction de signature `sum1_inter (k:int) (a:int) (b:int) : int` qui donne la somme  $(k+a) + (k+(a+1)) + \dots + (k+b)$ .

**Q3** – **Plus difficile:** donnez la définition de la fonction de signature `sum2_inter (a:int) (b:int) : int` qui donne la somme de tous les couples d'entiers de l'intervalle  $[a, b]$ .

Par exemple:  $(\text{sum2\_inter } 2 \ 4) = (2+2) + (2+3) + (2+4) + (3+2) + (3+3) + (3+4) + (4+2) + (4+3) + (4+4)$

Indication: utiliser une fonction récursive locale qui utilise `sum1_inter`.

## EXERCICE V : Itérateur – À faire à la maison

On définit l'itérateur suivant (un peu différent de celui vu en cours):

```
let rec iter2 (n:int) (f:int -> 'a -> 'a) (b:'a) : 'a =  
  if (n > 0) then (f n (iter2 (n-1) f b))  
  else b
```

Schématiquement  $(\text{iter2 } n \text{ f } b) = (f \ n \ (f \ (n-1) \ \dots \ (f \ 1 \ b) \ \dots))$ ;  
et, si  $n \leq 0$  alors  $(\text{iter2 } n \text{ f } b) = b$ .

Par exemple, si  $f$  est la fonction d'addition `fun i r -> i+r`,  $(\text{iter2 } n \text{ f } 0)$  donne la somme  $n + (n-1) + \dots + 1 + 0$ . On peut ainsi (re)définir `sum_n` avec `iter2`.

**Q1** – Utilisez `iter2` pour définir la fonction `fact_i` telle que:  
pour tout  $n:\text{int}$ ,  $(\text{fact}_i \ n) = (\text{fact } n)$ .

**Q2** – Utilisez `iter2` pour définir la fonction `sum_imp_i` telle que:  
pour tout  $n:\text{int}$ ,  $(\text{sum\_imp}_i \ n) = (\text{sum\_imp } n)$ .

**Q3** – Utilisez `iter2` pour définir la fonction `sum_f_i` telle que:  
pour tout  $n:\text{int}$ ,  $(\text{sum}_f_i \ n) = \text{sum}_f \ n$ .

**Q4** – Utilisez `iter2` pour définir la fonction `sum_inter_i` telle que:  
pour tout  $n:\text{int}$ ,  $(\text{sum\_inter}_i \ n) = \text{sum\_inter } n$ .