## Corrigé TD complexité

2. • La fonction aux parcourt la liste en incrémentant la case du tableau dont on a trouvé une occurrence.

```
let compte m 1 =
  let t = Array.make m 0 in
  let rec aux = function
     [] -> ()
     | k::q -> t.(k) <- t.(k) + 1; aux q
  in aux 1;
  t ;;</pre>
```

• La fonction récursive aux à l'intérieur de la fonction tri est telle que aux i remplit la liste triée en parcourant le tableau t jusqu'à la case i.

- La fonction compte crée un tableau de taille m et parcourt la liste. Le coût de ce tri est un  $\Theta(n+m)$  pour une liste de longueur n. Le résultat obtenu peut sembler meilleur que la borne théorique  $n \log n$  mais il s'appuie sur l'hypothèse supplémentaire que toutes les données sont comprises entre 0 et m-1, donc le problème est d'une autre nature.
- 3. Avec 1=[1;2;5;10;12] et s=15, l'algorithme glouton retourne [12;2;1] alors que la solution minimale en nombre de pièces est [10;5].

```
• let rendu l s =
   let rec aux l s = match l with
      [] -> if s=0 then [] else failwith "impossible"
      | t::q when t<=s -> t::(aux l (s-t))
      | t::q -> aux q s
   in aux (List.rev l) s ;;
```

```
4. let rec valu p = match p with
    [] -> failwith "erreur"
    | (a,m) :: q when a <> 0 -> m
   | (a,m) :: q -> valu q
  let rec simplifie = function
    [] -> []
    | (a,k) :: q \text{ when } a = 0 \rightarrow \text{simplifie } q
   | (a,k) :: q \rightarrow (a,k) :: (simplifie q)
  ;;
  let deg p =
   let rec deg_aux p = match p with
    [] -> failwith "erreur"
    | [(a,n)] \rightarrow n
    | _ :: q -> deg_aux q
   in deg_aux (simplifie p)
  ;;
  let rec affiche = function
      [] -> ""
   | [a,0] -> "a"
    [a,n] when a=1 -> "X" ^ (if n=1 then "" else "^" ^ string_of_int n)
   | [a,n]  when a=-1 \rightarrow "-X" ^ (if n=1 then "" else "^" ^ string_of_int n)
   | [a,n] -> (string_of_int a) ^ "X" ^ (if n=1 then "" else "^" ^ string_of_int n)
   | (a,0)::q when a=1 -> (affiche q) ^ "+" ^ (string_of_int a)
   | (a,0)::q \text{ when a<0} \rightarrow (affiche q) ^ (string_of_int a)
   | (a,0)::q -> (affiche q) ^ "+" ^ (string_of_int a)
   | (a,n)::q when a=1 -> (affiche q) ^ "+" ^ "X" ^ (if n=1 then "" else "^" ^ string_of_int n)
   |(a,n)::q when a=-1 \rightarrow (affiche q) ^ "-" ^ "X" ^ (if n=1 then "" else "^" ^ string_of_int n)
    | (a,n)::q \text{ when a<0 } -> (affiche q) ^ (string_of_int a) ^ "X" ^
                            (if n=1 then "" else "^" ^ string_of_int n)
   | (a,n)::q \rightarrow (affiche q) ^ "+" ^ (string_of_int a) ^ "X" ^
                    (if n=1 then "" else "^" ^ string_of_int n)
  ;;
  let somme p1 p2 =  
    let rec somme_aux p1 p2 = match (p1,p2) with
         ([],_) \rightarrow p2
       |(_,[]) \rightarrow p1
      |((a1,d1)::q1, (a2,d2)::q2) when d1 = d2 -> (a1+a2,d1) :: (somme_aux q1 q2)
      | ((a1,d1)::q1, (a2,d2)::q2)  when d1 < d2 -> (a1,d1) :: (somme_aux q1 p2) 
      | ((a1,d1)::q1, (a2,d2)::q2) -> (a2,d2) :: (somme_aux q2 p1)
    in simplifie (somme_aux p1 p2)
  let rec produit_monome p (a,k) = match p with
   | (b,d)::q \rightarrow (b*a,d+k) :: produit_monome q (a,k)
  let produit p1 p2 =
    let rec produit_aux p1 p2 = match p1 with
        [] -> []
     | (a,d)::q -> somme (produit_monome p2 (a,d)) (produit_aux q p2)
    in simplifie (produit_aux p1 p2)
  ;;
  let evalue p x =
   let d = deg p in let puiss = Array.make (d+1) 1 in
   for k = 1 to d do puiss.(k) <- x * puiss.(k-1) done;
   let rec aux = function
      [] -> 0
    | (a,k)::q \rightarrow a * puiss.(k) + aux q
   in aux p
```

```
;;
let rec dominant = function
   [a,d] -> (a,d)
   | t::q -> dominant q
;;
let rec factorise p a = match p with
   [] -> []
   | _ -> let (c,d) = dominant p in let q = simplifie(somme p [(a*c,d-1);(-c,d)])
        in somme (factorise q a) [c,d-1]
;;
```

5. Dans la fonction longueur\_max, dans la boucle for, la référence lg indique la longueur maximale d'une suite croissante commençant à l'indice i. La référence long indique la longueur maximale d'une suite croissante commençant à un indice ≤ i.

Dans la fonction plsc, on mémorise en plus l'indice de départ dep d'une plus longue suite croissante.

```
let longueur_max t =
  let n = Array.length t and long = ref 1 in
  for i = 0 to n-1 do
    let lg = ref 1 and j = ref i in
while !j < n-1 \&\& t.(!j) \le t.(!j +1) do
  (incr j; incr lg)
done;
if !lg > !long then long := !lg
  done;
  !long
let plsc t =
  let n = Array.length t and long = ref 1 and dep = ref 0 in
  for i = 0 to n-1 do
    let lg = ref 1 and j = ref i in
while !j < n-1 \&\& t.(!j) \le t.(!j +1) do
  (incr j; incr lg)
done;
if !lg > !long then (long := !lg; dep := i)
  Array.sub t !dep !long
;;
```