

## CORRIGÉ : GÉNÉRATION D'OBJETS COMBINATOIRES

## Partie I. Génération des parties d'un ensemble

## Question 1.

a) À toute application  $f \in \mathcal{F}(\llbracket 1, n \rrbracket, \{0, 1\})$  associons l'ensemble  $A_f = \{k \in \llbracket 1, n \rrbracket \mid f(k) = 1\}$ . Alors l'application  $f \mapsto A_f$  est l'application réciproque de  $A \mapsto \chi_A$ .

b) Par unicité de la décomposition d'un entier en base 2, l'application  $(b_1, \dots, b_n) \mapsto \sum_{k=1}^n b_k 2^{k-1}$  est une bijection de  $\{0, 1\}^n$  vers  $\llbracket 0, 2^n - 1 \rrbracket$ .

Par ailleurs, il est clair que l'application  $f \mapsto (f(1), \dots, f(n))$  est une bijection de  $\mathcal{F}(\llbracket 1, n \rrbracket, \{0, 1\})$  vers  $\{0, 1\}^n$ . On en déduit, car la composée de plusieurs bijections est encore une bijection, que l'application  $\phi : A \mapsto \sum_{k=1}^n \chi_A(k) 2^{k-1}$  réalise une bijection entre  $\mathcal{P}_n$  et  $\llbracket 0, 2^n - 1 \rrbracket$ .

## Question 2.

a) On définit la fonction :

```
let rec ajoute k = function
| [] -> []
| t::q -> (k::t)::(ajoute k q) ;;
```

ou si on préfère utiliser une fonctionnelle :

```
let ajoute k = map (function l -> k::l) ;;
```

b) On dispose de la relation :  $\mathcal{P}_n = \mathcal{P}_{n-1} \cup (n \oplus \mathcal{P}_{n-1})$  (cette union étant disjointe). En effet,  $\mathcal{P}_{n-1}$  est l'ensemble des parties de  $\llbracket 1, n \rrbracket$  qui ne contiennent pas  $n$ , et  $n \oplus \mathcal{P}_{n-1}$  celles qui le contiennent. Par ailleurs,  $\mathcal{P}_0 = \{\emptyset\}$ ; on en déduit la fonction :

```
let rec parties1 = function
| 0 -> [[]]
| n -> let q = parties1 (n-1) in q @ (ajoute n q) ;;
```

Montrons par récurrence sur  $n$  que **parties1**  $n$  retourne la liste des éléments de  $\mathcal{P}_n$  rangés par ordre croissant.

– C'est clair si  $n = 0$ .

– Si  $n \geq 1$ , supposons le résultat acquis au rang  $n - 1$ . Par hypothèse de récurrence,  $q$  est rangé par ordre croissant. Soit  $A \in \mathcal{P}_{n-1}$ . Puisque  $n \notin A$  on a  $\phi(n \oplus A) = 2^{n-1} + \phi(A)$ . De ceci il résulte que **ajoute n q** retourne une liste d'ensembles rangés par ordre croissant. Or pour tout  $(A, B) \in \mathcal{P}_{n-1} \times (n \oplus \mathcal{P}_{n-1})$ ,

$$\phi(A) \leq \sum_{k=1}^{n-1} 2^{k-1} = 2^n - 1 < 2^n \leq \phi(B).$$

Ceci montre que **q @ (ajoute n q)** est encore rangé par ordre croissant.

## Question 3.

a) On obtient successivement :

$$\begin{aligned} A_1 &= \{4\}, A_2 = \{3, 4\}, A_3 = \{2, 3, 4\}, A_4 = \{1, 2, 3, 4\}, A_5 = \{1, 3, 4\}, A_6 = \{2, 4\}, A_7 = \{1, 2, 4\}, \\ A_8 &= \{1, 4\}, A_9 = \{3\}, A_{10} = \{2, 3\}, A_{11} = \{1, 2, 3\}, A_{12} = \{1, 3\}, A_{13} = \{2\}, A_{14} = \{1, 2\}, \\ A_{15} &= \{1\}, A_{16} = \emptyset. \end{aligned}$$

b) Montrons par récurrence sur  $n \in \mathbb{N}^*$  que  $A_1, \dots, A_{2^n}$  sont définis, que  $A_{2^n} = \emptyset$ , et que  $\mathcal{P}_n = \{A_p \mid p \in \llbracket 1, 2^n \rrbracket\}$ .

- C'est clair si  $n = 1$  car alors  $A_1 = \{1\}$ ,  $A_2 = \emptyset$ .
- Si  $n \geq 2$ , supposons le résultat acquis au rang  $n - 1$ . On a  $A_1 = \{n\}$  et  $A_2 = \{n - 1, n\} = A'_1 \cup \{n\}$ , en notant  $A'_1 = \{n - 1\}$ . Par hypothèse de récurrence,  $A'_1, \dots, A'_{2^{n-1}-1}$  sont définis, constituent les éléments de  $\mathcal{P}_{n-1} \setminus \{\emptyset\}$ , et  $A'_{2^{n-1}-1} = \{1\}$ . On en déduit que  $A_1, \dots, A_{2^{n-1}}$  sont définis, constituent les éléments de  $n \oplus \mathcal{P}_{n-1}$ , et  $A_{2^{n-1}} = \{1, n\}$ . Mais alors  $A_{2^{n-1}+1} = \{n - 1\}$ , et en appliquant de nouveau l'hypothèse de récurrence, on en déduit que  $A_{2^{n-1}+1}, \dots, A_{2^{n-1}+2^{n-1}}$  sont définis, constituent les éléments de  $\mathcal{P}_{n-1}$ , et  $A_{2^n} = \emptyset$ . Sachant que  $\mathcal{P}_{n-1} \cup (n \oplus \mathcal{P}_{n-1}) = \mathcal{P}_n$ , on peut conclure quant au résultat au rang  $n$ .

#### Question 4.

- a) Il est naturel d'opérer par filtrage :

```
let suivant = fonction
| [] -> failwith "suivant"
| [1] -> []
| [n] -> [n-1;n]
| 1::t::q -> (t-1)::q
| t::q as l -> (t-1)::l ;;
```

- b) La fonction qui suit engendre la liste  $(A_1 = \{n\}, A_2, A_3, \dots, A_{2^n} = \emptyset)$

```
let parties2 n =
let rec aux = fonction
| [] -> [[]]
| a -> a::(aux (suivant a))
in aux [n] ;;
```

## Partie II. Génération des permutations

#### Question 5.

- a)  $c_i(\sigma)$  est le nombre d'entiers  $j$  strictement supérieurs à  $i$  qui apparaissent avant  $i$  dans la liste  $\langle \sigma(1), \dots, \sigma(n) \rangle$ . Ainsi :

$$\sigma = \langle 2, 1, 4, 5, 3 \rangle \Rightarrow c(\sigma) = (1, 0, 2, 0, 0).$$

- b) La somme  $\sum_{i=1}^n c_i(\sigma)$  représente le nombre de couples  $(i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2$  tel que  $i < j$  et  $\sigma^{-1}(j) < \sigma^{-1}(i)$ . Mais  $\sigma$  est une bijection, donc l'application  $(i, j) \mapsto (\sigma(i), \sigma(j))$  est une bijection de  $\llbracket 1, n \rrbracket^2$  dans lui-même, et en posant  $(i', j') = (\sigma(i), \sigma(j))$ , on a :

$$(i < j \text{ et } \sigma^{-1}(j) < \sigma^{-1}(i)) \iff (j' < i' \text{ et } \sigma(i') < \sigma(j')).$$

Ainsi,  $\sum_{i=1}^n c_i(\sigma)$  est le nombre d'inversions de  $\sigma$ .

#### Question 6.

- a) On obtient successivement :  $\ell_5 = \langle 5 \rangle$ ,  $\ell_4 = \langle 5, 4 \rangle$ ,  $\ell_3 = \langle 5, 3, 4 \rangle$ ,  $\ell_2 = \langle 5, 3, 2, 4 \rangle$ ,  $\ell_1 = \langle 5, 3, 2, 4, 1 \rangle$ .
- b) Il est clair que  $\ell_1$  est une liste de longueur  $n$  formée des  $n$  premiers entiers naturels non nuls, donc représente une permutation. Montrons pour tout  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$  que  $c_k(\ell_1) = \gamma_k$ .
- Si  $k = 1$ , on sait que  $\ell_1$  est de la forme  $\langle a_1, \dots, a_{\gamma_1}, 1, a_{\gamma_1+1}, \dots, a_{n-1} \rangle$ , chaque  $a_i$  étant supérieur ou égal à 2 (1 vient d'être inséré après l'élément d'ordre  $\gamma_1$ ). On a donc bien  $c_1(\ell_1) = \gamma_1$ .
  - Si  $k > 1$ , la définition de  $c_k$  montre que l'on peut supprimer de la liste  $\ell_1$  les entiers inférieurs strictement à  $k$  sans modifier la valeur de  $c_k(\ell_1)$ . Autrement dit,  $c_k(\ell_1) = c_k(\ell_k)$ , et cette dernière valeur, comme pour le cas  $k = 1$ , vaut clairement  $\gamma_k$ .

Ainsi,  $c(\ell_1) = (\gamma_1, \dots, \gamma_n)$ .

- c) Nous venons de montrer que l'application  $d : \gamma \mapsto \ell_1$  vérifie :  $c \circ d = \text{Id}_{K_n}$  ; autrement dit, elle est injective. Sachant que  $\text{card } \mathfrak{S}_n = n! = \text{card } K_n$ , il s'agit en fait d'une bijection, et  $c = d^{-1}$ .

### Question 7.

a) On définit :

```
let rec insere a j = function
| l when j = 0 -> a::l
| []           -> failwith "insere"
| t::q        -> t::(insere a (j-1) q) ;;
```

b) Nous allons utiliser une fonction auxiliaire `aux k` qui calcule la liste  $\ell_k$  lorsque  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ .

```
let genere c =
let n = vect_length c in
let rec aux = function
| k when k = n -> [n]
| k             -> let l = aux (k+1) in insere k c.(k-1) l
in aux 1 ;;
```

On notera que  $c_k$  est stocké dans la case `c.(k-1)` car les vecteurs sont indexés à partir de 0.

### Question 8.

a) On peut bien entendu procéder par récurrence, ou bien faire un calcul direct par télescopage :

$$\sum_{k=0}^j k.k! = \sum_{k=0}^j (k+1-1).k! = \sum_{k=0}^j ((k+1)! - k!) = (j+1)! - 1.$$

b) Si  $p \in \llbracket 1, n!-1 \rrbracket$ , il existe un unique entier  $j \in \llbracket 1, n-1 \rrbracket$  tel que  $j! \leq p \leq (j+1)! - 1$ . Une condition nécessaire d'existence de la décomposition est que  $d_{j+1} = \dots = d_n = 0$  car si l'une de ces valeurs est non nulle la somme dépasse  $(j+1)!$ .

Par ailleurs, si une telle décomposition existe on a :  $p = d_j j! + \sum_{k=1}^{j-1} d_k k!$ , et la question précédente montre que  $0 \leq \sum_{k=1}^{j-1} d_k k! \leq j! - 1$ . Ceci prouve que  $d_j$  est le quotient de la division euclidienne de  $p$  par  $j!$ , soit  $d_j = \left\lfloor \frac{p}{j!} \right\rfloor$ .

c) Ce qui précède assure l'unicité d'une telle décomposition, à supposer qu'elle existe. Nous allons prouver son existence en raisonnant par récurrence sur  $p$ .

– Si  $p = 0$ , on a clairement  $d_1 = \dots = d_{n-1} = 0$ .

– Si  $p > 0$ , supposons le résultat acquis jusqu'au rang  $p-1$ . Par hypothèse de récurrence,  $p - \left\lfloor \frac{p}{j!} \right\rfloor j!$  (l'entier  $j$  étant celui défini à la question précédente) admet une unique décomposition  $\sum_{k=0}^{j-1} d_k k!$ , et en posant  $d_j = \left\lfloor \frac{p}{j!} \right\rfloor$ , on

obtient bien  $p = \sum_{k=1}^j d_k k!$  avec  $d_j < \frac{(j+1)!}{j!} = j+1$ .

### Question 9.

a) On définit la fonction :

```
let rec factorielle = function
| 0 -> 1
| n -> n * factorielle (n-1) ;;
```

b) Pour tout  $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , posons  $u_{j-1} = ju_j + \tilde{d}_{j-1}$  avec  $\tilde{d}_{j-1} \in \llbracket 0, j-1 \rrbracket$  (autrement dit,  $\tilde{d}_{j-1}$  est le reste de la division euclidienne de  $u_{j-1}$  par  $j$ ). Il s'agit de prouver que  $\tilde{d} = d$ .

On a  $(j-1)!u_{j-1} = j!u_j + \tilde{d}_{j-1}(j-1)!$  donc par télescopage  $u_0 - n!u_n = \sum_{j=1}^n \tilde{d}_{j-1}(j-1)! = \sum_{k=0}^{n-1} \tilde{d}_k k!$ .

Sachant que  $u_0 = p$ , il suffit de prouver que  $u_n = 0$  et d'invoquer l'unicité de la décomposition établie à la question 8 pour en déduire que  $\tilde{d} = d$ .

Or il est aisé d'établir par récurrence que  $0 \leq u_j \leq \frac{n!-1}{j!}$ , donc  $0 \leq u_n \leq 1 - \frac{1}{n!}$  et s'agissant d'un entier,  $u_n = 0$ .

On en déduit la fonction :

```
let lehmer n p =
  let d = make_vect n 0 in
  let u = ref p in
  for j = 1 to n - 1 do
    u := !u / j ;
    d.(n-1-j) <- !u mod (j+1)
  done ;
  d ;;
```

**Question 10.** La question 8 établit une bijection entre un entier  $p \in \llbracket 0, n! - 1 \rrbracket$  et un  $n$ -uplet  $(d_{n-1}, d_{n-2}, \dots, d_1, d_0) \in K_n$ . Compte tenu de la question 6, l'application  $f : p \mapsto c^{-1}(d_{n-1}, \dots, d_1, d_0)$  réalise une bijection entre  $\llbracket 0, n! - 1 \rrbracket$  et  $\mathfrak{S}_n$ . Il s'agit donc d'énumérer les permutations  $f(0), f(1), \dots, f(n! - 1)$ .

```
let permutations n =
  let fact = factorielle n in
  let rec aux = function
    | p when p = fact -> []
    | p                    -> let q = aux (p+1)
                              and t = genere (lehmer n p)
                              in t::q
  in aux 0 ;;
```