

Probabilités, Statistiques, Combinatoire : TM1

Combinatoire : génération exhaustive

On se propose d'écrire des fonctions permettant la *génération exhaustive* d'objets combinatoires : étant donnée une famille, on va produire, un par un, tous les objets de la famille, pour une taille donnée.

Remarque sur la façon de représenter les objets : les objets que l'on va chercher à représenter dans nos programmes sont sous forme de séquences. Il peut sembler naturel de les représenter sous forme de *listes* PYTHON, mais, **il est très fortement recommandé d'utiliser des tuples plutôt que des listes**. Un *tuple* est similaire à une liste, à ceci près qu'il n'est pas modifiable. Quelques opérations utiles sur les tuples :

- on peut former un tuple en écrivant une séquence finie entre parenthèses, comme dans (1,2,3)
- on peut former un tuple à partir d'une liste, comme dans `t=tuple(L)` (et une liste à partir d'un tuple, avec `L=list(t)`)
- on peut concaténer des tuples (pour former un nouveau tuple) avec l'opérateur `+`
- on peut former un tuple vide avec `()`, et un tuple de longueur 1 (cas particulier) en mettant une virgule après l'élément, comme dans `(1,)`

5.1 Génération de listes

Exercice 5.1

Coefficients binomiaux : parties d'un ensemble On se propose, étant donnés deux entiers n et k (avec $0 \leq k \leq n$), de produire toutes les parties de $\{1, 2, \dots, n\}$ ayant exactement k éléments. On sait qu'il y en a $\binom{n}{k}$; pour peu que k ne soit pas trop grand, ce nombre est bien inférieur à 2^n (nombre de toutes les parties de $\{1, \dots, n\}$).

1. Les parties de l'ensemble $\{1, \dots, n\}$ sont en bijection naturelle avec les suites de longueur n dont les éléments valent chacun 0 ou 1 : la valeur 1 code un élément présent, la valeur 0 un élément absent, de sorte que par exemple, pour $n = 4$, la partie $\{2, 3, 4\}$ serait codée par la séquence $(0, 1, 1, 1)$.

Écrire une fonction `SequencesBinaires(n)`, qui retourne une liste dont les éléments sont (dans n'importe quel ordre) les 2^n séquences binaires de longueur n . Deux pistes pour cela :

- Vous pouvez écrire une fonction qui convertit un entier entre 0 et $2^n - 1$ en une séquence de n chiffres binaires, correspondant au codage binaire d'un entier ; votre fonction `SequencesBinaires` se contentera alors de former la liste des résultats de la conversion de ces entiers ;
- Un peu plus malin : vous pouvez commencer par la séquence ne comportant que des 0, et passer de séquence en séquence par une transformation qui correspond à incrémenter un entier en binaire ; ainsi, pour $n = 4$, la première séquence serait

(0, 0, 0, 0), puis (0, 0, 0, 1), etc; et pour $n = 8$, la séquence (0, 1, 0, 0, 1, 1, 1, 1) serait suivie par (0, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 0). Il est conseillé de travailler sur une liste, et de seulement convertir la liste en tuple pour la formation de la liste des séquences.

2. Écrire une fonction `SequenceBinaireVersPartie(s)`, qui met en oeuvre la bijection classique entre séquences binaires et parties : prenant en entrée une séquence binaire de longueur n , elle retournera la partie de $\{1, \dots, n\}$ correspondante; chaque partie sera mise sous la forme d'un tuple dans lequel les éléments seront dans l'ordre croissant (ainsi, par exemple, l'ensemble $\{1, 5, 4\}$ sera représenté par le tuple $(1, 4, 5)$).
3. En combinant vos deux fonctions, écrire une fonction `Parties(n,k)` qui retourne une liste dont les éléments (dans l'ordre de votre choix) sont les $\binom{n}{k}$ parties de $\{1, \dots, n\}$ à k éléments, présentés de la même manière que précédemment.
4. Votre fonction précédente procède probablement en construisant les 2^n parties, et en ne conservant que celles de taille k ; or, par exemple, pour $k = 3$, le nombre de parties à 3 éléments est d'ordre $n^3/6$, bien plus petit que 2^n . On va donc chercher à améliorer la complexité de votre fonction, en ne générant *que* les parties à k éléments.

Pour cela, on va les engendrer dans un ordre particulier, appelé l'ordre *lexicographique* : la première partie sera $(1, 2, \dots, k)$; la suivante sera $(1, 2, \dots, k - 1, k + 1)$, puis $(1, 2, \dots, k - 1, k + 2)$, et ainsi de suite jusqu'à $(1, 2, \dots, k - 1, n)$, puis on passe à $(1, 2, \dots, k - 2, k, k + 1)$, etc. La dernière sera $(n - k + 1, n - k + 2, \dots, n)$. **Ici, il est indispensable de réfléchir un stylo à la main : comment passe-t-on d'une partie à la suivante ?**

Vous allez donc écrire deux fonctions : une fonction `PremierePartie(n,k)`, qui retourne la première partie de $\{1, \dots, n\}$ à k éléments pour l'ordre lexicographique; et une deuxième fonction `PartieSuivante(n,p)`, qui retourne la partie qui suit la partie p dans l'ordre lexicographique. Idéalement, la complexité de votre fonction `PartieSuivante` devrait être $O(k)$ (k étant la longueur du tuple p).

5. À partir des deux fonctions de la question précédente, écrire une fonction `ToutesParties(n,k)` qui retourne la liste de toutes les parties de $\{1, \dots, n\}$ à k éléments, mais de manière beaucoup plus efficace (l'appel `ToutesParties(30,3)` devrait être quasi instantané).

Exercice 5.2

Permutations L'un des exercices de la feuille de TD1 vous proposait de décrire une bijection entre les permutations de $\{1, \dots, n\}$ et les séquences de n entiers dont le k -ème est compris entre 1 et k .

Programmer une de ces constructions, sous la forme d'une fonction prenant en entrée une séquence d'entiers (i_1, \dots, i_n) , telle que pour tout $1 \leq k \leq n$ on ait $1 \leq i_k \leq k$, et qui retourne la permutation correspondante, sous la forme d'une séquence contenant une fois chacun des entiers de 1 à n .

Écrire également une fonction qui produit la liste de toutes les permutations de $[[1, n]]$.

Utiliser vos fonctions pour répondre à la question suivante : un *point fixe* d'une permutation s de $[[1, n]]$ est un entier k tel que l'on ait $s(k) = k$; et une permutation est un *dérangement* si elle n'a aucun point fixe. Par exemple, $(3, 2, 4, 1)$ a 2 comme point fixe, mais $(2, 3, 4, 1)$ est un dérangement. Combien y a-t-il de dérangements sur $[[1, 10]]$?

Exercice 5.3

Mots de Dyck En vous inspirant de la fin de l'exercice 1, écrivez deux fonctions pour produire tous les mots de Dyck d'une longueur donnée $2n$, dans un ordre bien choisi (typiquement, lexicographique) ; utiliser 1 et 0 (entiers) à la place des lettres a et b . Pas d'indication pour cet exercice plus difficile – si vous vous y prenez bien, la complexité du passage d'un mot de Dyck au suivant doit être $O(n)$.

Vous pouvez écrire une fonction `SeqDyckVersString(s)`, qui convertit un mot de Dyck (sous forme de séquence de 0 et de 1) en une chaîne de caractères utilisant les lettres a et b , afin d'obtenir des affichages plus usuels.