

Énumération de mots de Dyck de taille fixée, une version récursive en C

Michel Billaud (michel.billaud@laposte.net)

29 novembre 2021

Table des matières

1	Objectif	1
1.1	Grammaire context-free des mots de Dyck	2
1.2	Un algorithme non déterministe	2
2	Génération de tous les mots de taille $2n$	2
2.1	La fonction de génération	3
2.1.1	Exemple d'utilisation	3
2.1.2	Code de la fonction <code>gen()</code>	3
2.2	Code de <code>gen1()</code>	4
2.3	La fonction <code>gen2()</code>	4
3	Conclusion	5
4	Annexe, en Python avec des lambdas	5



Ce texte fait partie d'une petite collection de notes mise à disposition selon les termes de la Licence Creative Commons Attribution - Pas d'Utilisation Commerciale - Partage dans les Mêmes Conditions 2.0 France.

- Les notes sont publiées dans <https://www.mbillaud.fr/notes/>
- Sources dans <https://github.com/MichelBillaud/notes-diverses>

Dernières corrections : 29 novembre 2021.

1 Objectif

Les *mots de Dyck* correspondent aux systèmes bien formés de parenthèses. On peut les voir comme des mots sur un alphabet à deux lettres $A = \{a, b\}$

- qui ont autant de a que de b ,
- qui ont, quand on les coupe en 2, au moins autant de a à gauche que de b .

Exemple `aabbabaabb` est un mot de Dyck, de longueur 10.

Il existe des techniques bien connues pour énumérer ces mots :

- Ichiro Semba, Generation of all the balanced parenthesis strings in lexicographical order, Information Processing Letters, vol 12, num 4, pp 188-192 (1981)
- D. Knuth, The Art Of Computer Programming, vol 4 Combinatorial Algorithms, Part 1, 7.2.1.6, p 443 (2011).

Notre objectif est de montrer ici comment, dans un programme C, énumérer tous les mots de Dyck d'une taille fixée, **en nous basant sur la grammaire context-free** bien connue qui les engendre.

1.1 Grammaire context-free des mots de Dyck

Rappel les mots de Dyck sont générés par la grammaire context-free d'axiome S :

$$\begin{aligned} S &\rightarrow \epsilon \text{ (le mot vide)} \\ S &\rightarrow a.S.b.S \end{aligned}$$

Conséquence sur les mots d'une taille donnée : en remarquant que

- si $u \in D_{2p}$, et $v \in D_{2q}$, alors $w = a.u.b.v \in D_{2n}$, avec $n = p + q + 1$
- et réciproquement, la grammaire n'étant pas ambiguë, la décomposition d'un mot de D_{2n} est unique.

Donc on peut obtenir tout mot de taille $2n$ (non nulle) par une unique combinaison de 2 mots plus petits.

1.2 Un algorithme non déterministe

Pour générer au hasard un mot de Dyck de taille $2n$, l'entier n étant fixé on peut utiliser l'algorithme récursif non déterministe suivant :

- si $n = 0$ le résultat est ϵ
- sinon
 - choisir un entier p entre 1 et n ,
 - générer un mot u de taille $2p$,
 - générer un mot v de taille $2q$, avec $q = n - p - 1$
 - le résultat est $a.u.b.v$

Ce algorithme est susceptible de fournir tous les mots de taille $2n$, sans exception.

On peut aussi le voir comme un algorithme à backtracking, si on s'autorise à revenir en arrière dans les étapes pour trouver une autre solution.

2 Génération de tous les mots de taille $2n$

Notre but est d'obtenir des fonctions C qui permettent de traiter tous les mots de taille $2n$.

Ici nous essayons de coller au maximum à la définition récursive pour générer les mots.

2.1 La fonction de génération

La fonction que nous présentons combine *génération* et *traitement* de chacun des mots de Dyck d'une taille donnée.

2.1.1 Exemple d'utilisation

```
int main()
{
    printf("Enumeration des mots de Dyck de taille 6\n");
    int n = 0;
    gen(6, print_dyck_word_with_counter, &n);
}
```

Le premier paramètre indique la taille voulue, le second est une fonction à appliquer à chaque solution dans un certain contexte (3ième paramètre).

La fonction `print_dyck_word_with_counter` est un exemple d'utilisation, dans lequel le contexte est l'adresse d'un entier qui sert de compteur :

```
void print_dyck_word_with_counter(int n, char t[], void *context) {
    int *counter = context;
    *counter += 1;
    printf("%d : ", *counter);
    for (int i=0; i<n; i++) {
        printf("%c", t[i]);
    }
    printf("\n");
}
```

l'affichage produit est le suivant :

```
Enumeration des mots de Dyck de taille 6
1 : aaabbb
2 : aababb
3 : aabbab
4 : abaabb
5 : ababab
```

2.1.2 Code de la fonction `gen()`

```
typedef void (*ACTION)(int n, char t[], void *context);

void gen(int n, ACTION action, void *context) {
    int t[n];
    gen1(n, t, 0, n, action, context);
}
```

La fonction `gen` reçoit comme paramètres

- la taille choisie,
- l'action à effectuer sur les solutions (fonction à appliquer + son contexte).

Elle alloue un tableau `t`, et effectue un appel à `gen1` qui signifie

- dans le tableau `t` de taille `n`,
- remplir la tranche qui va de l'indice 0 à `n` (non compris) de toutes les façons possibles,
- et pour chaque possibilité, appliquer au tableau la fonction dans son contexte.

2.2 Code de `gen1()`

La fonction `gen1()` visite successivement toutes les manières de remplir la tranche d'indices `begin` à `end-1`, et leur applique une action.

- si la tranche est vide, l'action peut être appliquée au tableau
- si non, la fonction essaie différents “découpages” sous la forme “*a.u.b.v*” et se rappelle récursivement pour remplir la partie “*u*”, en indiquant comme continuation (`ctx`) qu'il faudra ensuite
 - remplir la partie “*v*”,
 - appliquer l'action au tableau quand il sera rempli.

```
void gen1(int n, char t[], int begin, int end, ACTION action, void *contexte)
{
    if (begin == end) {
        action(n, t, contexte);
    } else {
        t[begin] = 'a';
        for (int middle = end; middle > begin; middle -= 2) {
            t[middle-1] = 'b';
            struct ContinuationContext ctx = {
                .begin = middle,
                .end = end,
                .action = action,
                .context = contexte
            };
            gen1(n, t, begin+1, middle-1, &gen2, &ctx);
        }
    }
}
```

La boucle `for` est en ordre descendant pour fournir les solutions dans l'ordre lexicographique (en supposant que `a` précède `b`).

2.3 La fonction `gen2()`

La fonction `gen2` récupère les éléments du contexte d'origine, et rappelle `gen1` pour remplir la partie droite du mot :

```
struct ContinuationContext {
    int middle, end;
    ACTION action;
    void *context;
};

void gen2(int n, char t[], void *ctx)
```

```

{
    struct ContinuationContext *context = ctx;
    gen1(n, t, context->middle, context->end, context->action, context->context);
}

```

3 Conclusion

On effectue donc ici un parcours récursif de l'espace des solutions, avec application d'un traitement passé en paramètre.

En l'état actuel des choses (2021), le langage C ne propose pas de “lambdas”, ce traitement est décrit par transmission d'un pointeur de fonction et un pointeur vers un contexte.

4 Annexe, en Python avec des lambdas

```

def gen(size, process):
    buffer = ['x'] * size
    gen1(buffer, 0, size, process)

def gen1(buffer, begin, end, process) :
    if begin == end:
        process(buffer)
    else:
        buffer[begin] = 'a'
        for middle in range(end, begin, -2) :
            buffer[middle-1] = 'b'
            gen1(buffer, begin+1, middle-1,
                lambda b: gen1(buffer, middle, end, process))

```

```
gen(6, lambda l : print(l))
```

Exécution

```

['a', 'a', 'a', 'b', 'b', 'b']
['a', 'a', 'b', 'a', 'b', 'b']
['a', 'a', 'b', 'b', 'a', 'b']
['a', 'b', 'a', 'a', 'b', 'b']
['a', 'b', 'a', 'b', 'a', 'b']

```