

## Partiel de Mathématiques Discrètes

Mardi 16 Novembre 2010

Durée : 1 heure 50

Le barème est donné à titre indicatif.

## Exercice 1 : Algorithme de Karatsuba (6 points)

L'algorithme de Karatsuba est une application du principe « diviser pour régner » lors de la multiplication de deux entiers :

soient  $a$  et  $b$  deux entiers à  $n = 2^m$  chiffres :  $a = a_1 \times 10^{\frac{n}{2}} + a_0$  et  $b = b_1 \times 10^{\frac{n}{2}} + b_0$  avec  $a_0, a_1, b_0$  et  $b_1$  ayant  $\frac{n}{2} = 2^{m-1}$  chiffres. Alors

$$\begin{aligned} a \times b &= a_1 \times b_1 \times 10^n + (a_0 \times b_1 + a_1 \times b_0) \times 10^{\frac{n}{2}} + a_0 \times b_0 \\ &= a_1 \times b_1 \times 10^n + (a_1 \times b_1 + a_0 \times b_0 - (a_1 - a_0)(b_1 - b_0)) \times 10^{\frac{n}{2}} + a_0 \times b_0 \end{aligned}$$

L'algorithme est donc le suivant :

Mult(a, b, n)

Si  $n = 1$  Alors Retourner  $a \times b$

$n1 \leftarrow n/2$

temp1  $\leftarrow$  Mult(a1, b1, n1)

temp2  $\leftarrow$  Mult(a0, b0, n1)

temp3  $\leftarrow$  Mult(a1-a0, b1-b0, n1)

Retourner temp1  $\times 10^n$  + (temp1 + temp2 - temp3)  $\times 10^{(n1)}$  + temp2

On considère que les décompositions de  $a$  en  $a_1a_0$ ,  $b$  en  $b_1b_0$ , les multiplications par des puissances de 10 et la division par 2 sont obtenues de façon immédiate et ne comptent donc pas dans un calcul de complexité en temps. Seuls comptent les calculs de temp1, temp2, temp3 et les additions-soustractions. On considère que le coût d'une addition, soustraction ou multiplication de deux nombres à 1 chiffre compte pour 1.

1. Montrer que la complexité en temps  $k_m$  de l'algorithme de Karatsuba pour deux nombres

$$\begin{aligned} \text{à } n = 2^m \text{ chiffres vérifie la récurrence suivante : } \quad & k_0 = 1 \\ & k_m = 3k_{m-1} + 4 \times 2^m \end{aligned}$$

2. Soit la série génératrice  $K(z) = \sum_{m \geq 0} k_m z^m$ . Montrer qu'elle vérifie l'équation

$$(1 - 3z)K(z) = \frac{1 + 6z}{1 - 2z}.$$

3. Calculer alors  $k_m$  en fonction de  $m$ , puis  $k_n$  en fonction de  $n$ .

## Exercice 2 : Compositions d'un entier (4 points)

On appelle composition d'un entier  $n$ , une suite  $(x_1, \dots, x_k)$  d'entiers strictement positifs telle que  $n = x_1 + \dots + x_k$ . Les  $x_i, 1 \leq i \leq k$ , sont appelés les parts de la composition. Par exemple  $(3, 1, 4, 1, 6, 4)$  est une composition en 6 parts de 19.

- [facultatif] Une composition d'un entier  $n$  peut-être vue graphiquement comme le placement de barres verticales entre certains des  $n$  points alignés, chaque groupe de points entre deux barres verticales (ou celui à gauche de la barre la plus à gauche, ou encore celui à droite de la barre la plus à droite) représente alors une part de la composition. Par exemple la composition  $(3, 1, 4, 1, 6, 4)$  a pour représentation graphique :

. . . | . | . . . . | . | . . . . . | . . . .

En utilisant la représentation graphique, montrer que le nombre de compositions  $c_{k,n}$  de  $n$  à  $k$  parts est égal à  $\sum_{k=1}^n \binom{n-1}{k-1}$ .

- Soit  $C_k(z) = \sum_{n \geq 1} c_{k,n} z^n$ , la série génératrice des compositions à  $k$  parts. Montrer que  $C_k(z) = \sum_{n \geq 1} \sum_{x_1 + \dots + x_k = n} c_{k,n} z^n$ .
- Calculer alors l'équation fonctionnelle vérifiée par  $C_k(z)$ .
- [facultatif] Dédire des questions 1 et 3 une identité pour  $[z^n]C_k(z)$ .

## Exercice 3 : Involutions (7 points)

Une involution  $\sigma$  de  $\{1, \dots, n\}$  est une permutation de  $\{1, \dots, n\}$  telle que  $\sigma^2 = 12 \dots n$ . C'est donc une permutation dont les cycles qui la composent sont de longueurs inférieures ou égales à 2.

Par exemple la permutation  $\sigma = 3214 = (13)(2)(4)$  est une involution et on a bien  $\sigma^2 = 1234$  car  $\sigma(\sigma(1)) = \sigma(3) = 1$ ,  $\sigma(\sigma(2)) = \sigma(2) = 2$ ,  $\sigma(\sigma(3)) = \sigma(1) = 3$  et  $\sigma(\sigma(4)) = \sigma(4) = 4$ .

- On note  $i_n$  le nombre d'involution de  $\{1, \dots, n\}$ . Montrer que

$$i_0 = 1, \quad i_1 = 1 \quad \text{et} \quad \forall n \geq 2, \quad i_n = i_{n-1} + (n-1)i_{n-2}$$

- Soit  $I(z)$  la série génératrice exponentielle du nombre d'involutions.

(a) Montrer que  $I'(z) = (z+1)I(z)$  (\*).

(b) L'ensemble des solutions de l'équation différentielle (\*) est  $Ce^{z+\frac{z^2}{2}}$  où  $C$  est une constante. Dédire de l'équation (\*) une formule close pour  $I(z)$ .

- Montrer alors que  $i_n = \sum_{k=0}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \frac{n!}{2^k(n-2k)!k!}$  où  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  représente la partie entière de  $\frac{n}{2}$ .

## Exercice 4 : Langages rationnels (3 points)

- Montrer que le langage  $L = \{b^n a^p \mid n, p \in \mathbb{N} \text{ et } n \text{ et } p \text{ sont pairs}\}$  est rationnel.
- Soit le langage  $L'$  de  $\{a, b\}^*$  tel que toute occurrence du facteur  $b^n a^p, n, p \geq 1, n \text{ et } p \text{ maximaux, dans un mot de } L', \text{ soit tel que } n \text{ ou } p \text{ est impair (par exemple } a^2 b^4 a^3 b a \in L', \text{ mais } a^2 b^4 a^3 b^2 a^2 \notin L' \text{ car le facteur } b^2 a^2 \text{ ne vérifie pas les conditions requises). Montrer sans exhiber d'automate, que } L' \text{ est rationnel.}$