

# Mathématiques discrètes

## Séance 9

### Exercice 1 & 2

Voir séance 8

### Exercice 3

$$D_n = 2D_{n-1} + D_{n-2}$$

### Exercice 4

- cas 1: mot commençant par la lettre A  
cas 2: mot commençant par B ou C  
pour  $a_n$ , le nombre de mots de  $n$  lettres commençant par la lettre A,  
et  $b_n$ ,  $c_n$ , le nombre de mots de  $n$  lettres commençant par la lettre B et C  
respectivement:  
 $a_n = b_{n-1} + cn - 1$ , puisque qu'un mot commençant par A ne peut contenir qu'un mot de  $n - 1$  lettres de cas 2.  
 $b_n = c_n = a_{n-1} + b_{n-1} + c_{n-1}$   
Pour  $m_n$ , le nombre de mots de  $n$  lettres:

$$\begin{aligned} m_n &= a_n + b_n + c_n \\ &= b_{n-1} + c_{n-1} + 2m_{n-1} \\ &= 2m_{n-1} + 2m_{n-2} \end{aligned}$$

On résout ensuite la récurrence:

solution générale:  $m_n = A(1 + \sqrt{3})^n + B(1 - \sqrt{3})^n$

$$m_n = \left(\frac{1}{2} + \frac{1}{\sqrt{3}}\right)(1 + \sqrt{3})^n + \left(\frac{1}{2} - \frac{1}{\sqrt{3}}\right)(1 - \sqrt{3})^n$$

- $a_n = b_{n-1} + cn - 1$   
 $b_n = a_{n-1} + c_{n-1}$

$$c_n = a_{n-1} + b_{n-1} + c_{n-1}$$

Pour  $m_n$ , le nombre de mots de  $n$  lettres:

$$m_n = 2m_{n-1} + m_{n-2}$$

On résout ensuite la récurrence:

$$\text{solution générale: } m_n = A(1 + \sqrt{2})^n + B(1 - \sqrt{2})^n$$

$$m_n = \frac{1}{2} [(1 + \sqrt{2})^{n+1} + (1 - \sqrt{2})^{n+1}]$$

$$3. \quad a_n = b_{n-1} + cn - 1$$

$$b_n = a_{n-1} + c_{n-1}$$

$$c_n = a_{n-1} + b_{n-1}$$

Pour  $m_n$ , le nombre de mots de  $n$  lettres:

$$m_n = 2m_{n-1}$$

On résout ensuite la récurrence:

$$\text{solution générale: } m_n = A2^n$$

$$m_n = 3(2)^{n-1}$$

## Exercice 5

$$1. \quad \alpha = 2, \beta = 2, f(n) = n^2$$

$$\log_\beta \alpha = 1$$

$$f(n) \in \Omega(n^{\log_\beta \alpha + \epsilon}), \text{ pour } \epsilon = 1.$$

$$2f\left(\frac{n}{2}\right) \leq Cf(n), \text{ pour } C < 1$$

$$2 \times \frac{1}{4}n^2 \leq Cn^2$$

$$\frac{1}{2} \leq C$$

$$\text{Donc } T(n) \in \Theta(n^2).$$

$$2. \quad \alpha = 1, \beta = \frac{10}{9}, f(n) = n$$

$$\log_\beta \alpha = 0$$

$$f(n) \in \Omega(n^{\log_\beta \alpha + \epsilon}), \text{ pour } \epsilon = 1.$$

$$f\left(\frac{9n}{10}\right) \leq Cf(n), \text{ pour } C < 1$$

$$\frac{9}{10} \leq C$$

$$\text{Donc } T(n) \in \Theta(n).$$

$$3. \quad \alpha = 16, \beta = 4, f(n) = n^2$$

$$\log_\beta \alpha = 2$$

$f(n) \in \Theta(n^{\log_\beta \alpha})$   
 Donc  $T(n) \in \Theta(n^2 \log_2 n)$ .

4.  $\alpha = 7, \beta = 2, f(n) = n^2$   
 $\log_\beta \alpha = \log_2 7$   
 $f(n) \in O(n^{\log_\beta \alpha - \epsilon})$ , pour  $\epsilon = \log_2 7 - 2$ .  
 Donc  $T(n) \in \Theta(n^{\log_2 7})$ .

5.  $\alpha = 2, \beta = 4, f(n) = \sqrt{n}$   
 $\log_\beta \alpha = \frac{1}{2}$   
 $f(n) \in \Theta(n^{\frac{1}{2}})$   
 Donc  $T(n) \in \Theta(n^{\frac{1}{2}} \log_2 n)$ .

6.  $T(n) - T(n-1) = n$

EHA:  $x - 1 = 0$ , donc solution:  $A1^n$

si  $\tilde{T}(n) = Bn^2 + C$ , alors  $2An - -A + B = n$ , soit  $A = B = \frac{1}{2}$

donc  $T(n) = \frac{1}{2}(n^2 + n) + A$ .

Donc  $T(n) \in \Theta(n^2)$ .

## Exercice 6

$a_n = 2^{b_n}$ , pour  $b_n = \frac{1}{2}(b_{n-1} + b_{n-2})$

Ici, bête observation si vous essayez de  $a_0$  à  $a_4$

$b_n - \frac{1}{2}b_{n-1} - \frac{1}{2}b_{n-2} = 0$

EHA:  $x^2 - \frac{1}{2}x - \frac{1}{2} = 0$ , donc solution:  $A + B(-\frac{1}{2})^n$

donc  $b_n = \frac{2}{3} \left[ 1 - (-\frac{1}{2})^n \right]$ .

Donc  $a_n = 2^{\frac{2}{3}[1 - (-\frac{1}{2})^n]}$ .

## Exercice 7

Prenons  $S_n$ , le nombre de potentiels 2ndes lignes si la première est dans l'ordre:

alors  $S_n = S_{n-1} + S_{n-2}$

donc  $S_n = F_{n+1}$

Quand la 1ere ligne n'est pas dans l'ordre, elle est simplement une permutation possible de celle-ci, soit  $n!$ .

On a donc  $n!F_{n+1}$  matrices possibles.