

# FIL: Séries génératrices

## TD1: Récurrence

Sophie.Demassey@mines-nantes.fr

4 octobre 2011

### 1 Preuve par récurrence simple

**Théorème 1 (Principe d'Induction)** Soit  $P(n)$  une propriété définie pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$ .

1. si  $P(0)$  est vraie ;

2. et si, pour tout  $n \geq 1$ ,  $P(n-1)$  vraie  $\implies P(n)$  vraie ;

alors  $P(n)$  est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .

**Question 1** Soit la suite d'entiers  $(a_n)_{n \geq 0}$  définie par récurrence par :

$$a_n = \begin{cases} a_{n-1} + 2n - 1 & \forall n \geq 1, \\ 0 & \text{si } n = 0. \end{cases}$$

**Q1.1.** Déterminez le terme général  $a_n$  de la suite.

**Q1.2.** Prouvez que  $a_{n+1} = \sum_{k=0}^n (2k+1)$ , pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .

#### Correction Question 1.

1.  $a_0 = 0, a_1 = 1, a_2 = 4, a_3 = 9, \dots$  on suppose que  $a_n = n^2 \dots$  reste à prouver par récurrence la propriété suivante :

$$P(n) : a_n = n^2, \quad \forall n \in \mathbb{N}.$$

(a)  $0^2 = 0 = a_0$  donc  $P(0)$  est vraie ;

(b) supposons que  $P(n-1)$  vraie pour  $n \geq 1$ , alors  $a_n = a_{n-1} + (2n-1) = (n-1)^2 + 2n-1 = n^2 - 2n + 1 + 2n - 1 = n^2$  ; donc  $P(n)$  est vraie.

Par le principe d'induction  $P(n)$  est donc vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .

2. On prouve également la seconde propriété par récurrence :

$$Q(n) : a_{n+1} = \sum_{k=0}^n (2k+1), \quad \forall n \in \mathbb{N}.$$

(a)  $a_{0+1} = a_1 = 1^2 = \sum_{k=0}^0 (2k+1)$  donc  $Q(0)$  est vraie ;

(b) supposons que  $Q(n-1)$  vraie pour  $n \geq 1$ , alors  $a_{n+1} = a_n + (2n+1) = \sum_{k=0}^{n-1} (2k+1) + 2n+1 = \sum_{k=0}^n (2k+1)$  ; donc  $Q(n)$  est vraie.

---

## 2 Preuve par récurrence généralisée

**Théorème 2 (Principe d'Induction Généralisé)** Soit  $P(n)$  une propriété définie pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$ .

1. si  $P(0)$  est vraie ;

2. et si, pour tout  $n \geq 1$ ,  $(P(k) \text{ vraie } \forall 0 \leq k < n) \implies P(n) \text{ vraie}$  ;

alors  $P(n)$  est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ .

**Question 2** Soit  $(F_n)_{n \geq 0}$  la suite de Fibonacci, définie par :

$$F_n = \begin{cases} F_{n-1} + F_{n-2} & \forall n \geq 2, \\ 1 & \text{si } n = 0 \text{ ou } n = 1. \end{cases}$$

Prouvez que  $F_{p+q} = F_p F_q + F_{p-1} F_{q-1}$  pour tout  $p \geq 1, q \geq 1$ .

### Correction Question 2.

On prouve par récurrence généralisée sur  $q$  uniquement, pour un  $p \geq 1$  quelconque **fixé** :

$$P(q) : F_{p+q} = F_p F_q + F_{p-1} F_{q-1}, \quad \forall q \geq 1.$$

1.  $F_{p+1} = F_p + F_{p-1} = F_p F_1 + F_{p-1} F_0$  donc  $P(1)$  est vraie ;

2.  $F_{p+2} = F_{p+1} + F_p = (F_p + F_{p-1}) + F_p = 2F_p + F_{p-1} = F_p F_2 + F_{p-1} F_1$  donc  $P(2)$  est vraie ;

3. soit  $q \geq 3$ , supposons que  $P(k)$  soit vraie pour tout  $1 \leq k < q$ , alors

$$\begin{aligned} F_{p+q} &= F_{p+(q-1)} + F_{p+(q-2)} = F_p F_{q-1} + F_{p-1} F_{q-2} + F_p F_{q-2} + F_{p-1} F_{q-3} \\ &= F_p (F_{q-1} + F_{q-2}) + F_{p-1} (F_{q-2} + F_{q-3}) = F_p F_q + F_{p-1} F_{q-1}. \end{aligned}$$

donc  $P(q)$  est vraie.

**Note** : ces calculs sont faux pour  $q = 2$  car alors  $F_{q-3}$  n'est pas défini.

Par le principe d'induction généralisé  $P(q)$  est donc vraie pour tout  $q \geq 1$ .

### 3 Preuve par récurrence multiple

**Théorème 3 (Principe d'Induction Multiple)** Soit  $P(m, n)$  une propriété définie pour tous entiers  $m \in \mathbb{N}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ .

1. si  $P(0, n)$  est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ;
2. si  $P(m, 0)$  est vraie pour tout  $m \in \mathbb{N}$ ;
3. et si, pour tous  $m \geq 1$  et  $n \geq 1$ ,  $P(p, q)$  vraie  $\forall 0 \leq p < m, 0 \leq q < n \implies P(m, n)$  vraie;

alors  $P(m, n)$  est vraie pour tous  $m, n \in \mathbb{N}$ .

**Question 3** Soit  $C_k^n$  le nombre de combinaisons de  $k$  éléments parmi  $n$ , pour tous  $0 \leq k \leq n$  (rappel :  $C_k^n = \frac{n!}{k!(n-k)!}$  et  $0! = 1$ ). Prouvez que  $C_k^n = C_{k-1}^{n-1} + C_k^{n-1} \forall 1 \leq k \leq n$ .

**Correction Question 3.**

On prouve par récurrence multiple sur  $(k, n)$  :

$$P(k, n) : C_k^n = C_{k-1}^{n-1} + C_k^{n-1}, \quad \forall 1 \leq k \leq n.$$

1. Si  $n = 1$  alors  $k = 1$  et  $C_k^1 = \frac{1!}{1!0!} = 1 = C_0^0 + C_1^0$  donc  $P(k, 1)$  est vraie  $\forall 1 \leq k \leq 1$ ;
2. Si  $k = 1$  et  $n \geq 1$  et  $C_1^n = \frac{n!}{1!(n-1)!} = n$  et  $C_0^{n-1} + C_1^{n-1} = \frac{(n-1)!}{(n-1)!} + \frac{(n-1)!}{(n-2)!} = 1 + (n-1) = C_1^n$ , donc  $P(1, n)$  est vraie  $\forall 1 \leq n$ ;
3. Soit  $2 \leq k \leq n$  et supposons que  $P(l, m)$  est vraie pour tous  $1 \leq l < k, 1 \leq m < n$  tels que  $l \leq m$  alors

$$\begin{aligned} C_{k-1}^{n-1} + C_k^{n-1} &= C_{k-2}^{n-2} + C_{k-1}^{n-2} + C_{k-1}^{n-2} + C_k^{n-2} \\ &= \frac{(n-2)!}{(k-2)!(n-k)!} + 2 \frac{(n-2)!}{(k-1)!(n-k-1)!} + \frac{(n-2)!}{k!(n-k-2)!} \\ &= \frac{(n-2)!}{k!(n-k)!} (k(k-1) + 2k(n-k) + (n-k-1)(n-k)) \\ &= \frac{(n-2)!}{k!(n-k)!} (k^2 - k) + (2kn - 2k^2) + (n^2 - nk - n - nk + k^2 + k) \\ &= \frac{(n-2)!}{k!(n-k)!} (n^2 - n) = \frac{n!}{k!(n-k)!} = C_k^n. \end{aligned}$$

donc  $P(k, n)$  est vraie.

Par le principe d'induction multiple  $P(k, n)$  est donc vraie pour tout  $1 \leq k \leq n$ .

## 4 Applications

**Question 4** Dans la preuve des propositions suivantes, précisez le principe d'induction (simple, généralisé, multiple) utilisé et les cas initiaux :

**Q4.1.** Prouvez que  $9^n - 1$  est divisible par 8 pour tout entier  $n$  strictement positif.

**Q4.2.** Prouvez que  $x^n - y^n$  est divisible par  $x - y$  pour tout  $n$  strictement positif.

**Q4.3.** Prouvez que  $n! > 2^n$  pour  $n \geq 4$ .

**Q4.4.** Soit la proposition  $P(n)$  : de George Pólya dans tout groupe de  $n$  chevaux, les chevaux ont tous la même couleur. Démontrez en quoi la preuve par induction suivante est incorrecte :  $P(1)$  est trivialement vraie. Supposons  $n > 1$  tel que  $P(n-1)$  soit vraie, et soit un groupe de  $n$  chevaux numérotés de 1 à  $n$  alors  $\{1, 2, \dots, n-1\}$  et  $\{2, 3, \dots, n\}$  sont deux groupes de  $n-1$  chevaux. D'après  $P(n-1)$ , les chevaux de 1 à  $n-1$  sont tous de la même couleur et les chevaux de 2 à  $n$  sont tous de la même couleur. Comme les deux groupes s'intersectent, on en déduit que tous les  $n$  chevaux ont la même couleur et donc  $P(n)$  est vraie. D'après le principe d'induction simple,  $P(n)$  est vraie pour tout  $n \geq 1$ .

**Q4.5.** Prouvez que tout entier supérieur à 1 est soit un entier premier, soit un produit d'entiers premiers.

**Q4.6.** Prouvez que  $\sum_{k=1}^n k = \frac{n^2+n}{2}$ .

**Q4.7.** Prouvez que  $\sum_{k=1}^n \log \frac{k+1}{k} = \log(n+1)$  pour  $n \geq 1$ .

**Q4.8.** Prouvez que tout entier strictement positif  $n$  possède une écriture binaire :  $n = \sum k = 0^p c_k 2^k$  avec  $p \in \mathbb{N}$ , et  $c_k \in \{0, 1\}$  pour tout  $k \geq 0$ .

**Q4.9.** Prouvez que  $\sum_{k=0}^n F_k = F_{n+2} - 1$  pour tout entier  $n$  positif,  $(F_n)$  étant la suite de Fibonacci.

**Q4.10.** Trouvez le nombre de recouvrements possibles d'un tableau de taille  $2 \times n$  par des dominos ( $2 \times 1$ ).

**Q4.11.** Prouvez que tout courrier de plus de 12 centimes peut être affranchi au moyen de timbres de 4 et 5 centimes.

### Correction Question 4.

- simple ( $n = 1$ ) :  $9^n - 1 = 9(9^{n-1} - 1) + 8 = 9.8\alpha + 8 = 8(9\alpha + 1)$
- simple ( $n = 1$ ) :  $x^n - y^n = x.x^{n-1} - y(y^{n-1} - \alpha(x-y)) = (x-y)(x^{n-1} + y\alpha)$
- simple ( $n = 4$ ) :  $n! = n.(n-1)! > n.2^{n-1} > 2.2^{n-1} = 2^n$
- si  $n = 2$ , les deux groupes  $\{1, \dots, n-1\}$  et  $\{2, \dots, n\}$  ne s'intersectent pas et donc l'argument ne tient pas pour  $n = 2$ . Le principe d'induction ne s'applique alors pas.
- généralisée ( $n = 2$ ) : 2 est premier ; si  $n$  est premier OK, sinon il existe  $1 < m, p < n$  tels que  $n = mp$  et  $m$  et  $p$  sont premiers ou facteurs de premiers.
- simple ( $n = 1$ ) :  $\sum_{k=1}^n k = \frac{(n-1)^2+n-1}{2} + n = \frac{n^2-2n+1+n-1}{2} + \frac{2n}{2} = \frac{n^2+n}{2}$ .
- simple ( $n = 1$ ) :  $\exp(\sum_{k=1}^n \log \frac{k+1}{k}) = \exp(\log(n) + \log(\frac{n+1}{n})) = \exp(\log(n)). \exp(\log(\frac{n+1}{n})) = n. \frac{n+1}{n} = n+1$  donc  $\sum_{k=1}^n \log \frac{k+1}{k} = n$ .
- généralisée ( $n = 0$ ) :  $n = 0$ , on prend  $p = 0$  et  $c_0 = 0$  ; si  $n$  pair, alors  $n = 2(n/2)$  avec  $0 < n/2 < n$  ; sinon  $n = 2(n-1)/2 + 1$  avec  $0 \leq (n-1)/2 < n$ .
- simple ( $n = 0$ ) :  $F_0 = F_2 - 1 = 1$  ;  $F_{n+2} = F_n + F_{n+1} = F_n + \sum_{k=0}^{n-1} F_k - 1 = \sum_{k=0}^n F_k - 1$
- $a_0 = 0, a_1 = 1, a_2 = 2, a_3 = 3, a_4 = 5, \dots$  On a soit un recouvrement du sous-rectangle  $2 \times (n-1)$  + un domino vertical occupant les 2 carrés restants ; soit un recouvrement du sous-rectangle  $2 \times (n-2) + 2$  dominos horizontaux occupant les 4 carrés restants ; ainsi  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$  avec  $a_0 = 1$  et  $a_1 = 1$  : Fibonacci.
- généralisé ( $n = 12$ ) :  $n = 12$  : 3 timbres de 4 ;  $n+1 = 4m + 5p + 1$  si  $m \geq 1$  alors  $n+1 = 4(m-1) + 5(p+1)$  sinon  $n+1 = 5p+1$  avec  $n \geq 12$  donc  $p \geq 3$ , et  $n+1-4 \geq 16-4 = 12$  donc  $n+1-4 = 4m' + 5p'$  et donc  $n+1 = 4(m'+1) + 5p'$ .