

SÉRIES GÉNÉRATRICES

FIL 1ère année - UV Mathématiques Discrètes

Sophie.DEMASSEY@mines-nantes.fr
bureau B210

QUE VA-T-ON VOIR ?

- des suites d'entiers
- des séries génératrices
- un peu de dénombrement
- un peu d'analyse d'algorithmes

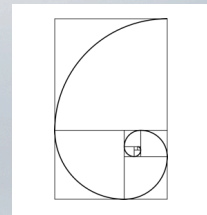
2, 3, 3, 5, 10, 13, 39, 43, 172, 177, ???

$$\sum n^2 x^n$$


$O(n^3)$

POURQUOI FAIRE ?

- prouver par induction
- programmer en récursif
- choisir un algorithme
- résoudre des problèmes combinatoires
- analyser un graphe, un langage, une image, etc.
- briller aux tests de QI



SUITES ET RÉCURRENCE

AUJOURD'HUI

- exemples de suites d'entiers
- formule de récurrence et terme général
- preuve par récurrence
- exemples d'application de l'étude des suites

QUESTION

0, 3, 6, 9, 12, 15, 18, 21, 24, 27, 30, 33, 36, 39, 42, 45, 48

$$a_0=0, a_1=3, a_2=6, \dots, a_n=3n$$

Suite arithmétique

$$a_n = a_{n-1} + 3 \text{ pour tout } n \geq 1$$

QUESTION

1, 3, 9, 27, 81, 243, 729, 2187, 6561, 19683, 59049, 177147

$$a_0=1, a_1=3, a_2=9, \dots, a_n=3^n$$

Suite géométrique

$$a_n = 3a_{n-1} \text{ pour tout } n \geq 1$$

QUESTION

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55

$$a_0=1, a_1=1, a_2=2, \dots, a_n=?$$

suite de Fibonacci

$$a_n = a_{n-1} + a_{n-2} \text{ pour tout } n \geq 2$$

QUESTION

2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23

$$a_0=2, a_1=3, a_2=5, \dots, a_n=?$$

suite des nombres premiers

$$a_n = f(a_{n-1})? \text{ pour tout } n \geq 1$$

EXPRESSION(S)

une suite d'entiers, notée $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$, est définie alternativement:

- en extension $(3, 4, 7, 12, 19, \dots)$
- terme général $a_n = n^2 + 3$
- récursive $\begin{cases} a_0 = 3, \\ a_n = a_{n-1} + 2n - 1, \forall n \geq 1 \end{cases}$

si possible !
à prouver !

PREUVE PAR RÉCURRENCE

Soit la suite définie récursivement par:

$$\begin{cases} a_0 = 3, \\ a_n = a_{n-1} + 2n - 1, \forall n \geq 1 \end{cases}$$

Montrer la propriété suivante :

$$a_n = n^2 + 3 \quad \forall n \geq 0$$

PREUVE PAR RÉCURRENCE

1. On vérifie la propriété au cas initial $n=0$:

$$a_0 = 3 \text{ et } 0^2 + 3 = 3 \text{ donc } a_n = n^2 + 3 \text{ pour } n=0.$$

2. Soit $n \geq 1$, on suppose la propriété vraie au cas $n-1$:

$$a_{n-1} = (n-1)^2 + 3.$$

3. On vérifie la propriété au cas n :

$$a_n = a_{n-1} + 2n - 1 = (n-1)^2 + 3 + 2n - 1 = n^2 - 2n + 1 + 3 + 2n - 1 = n^2 + 3.$$

d'après le **principe d'induction**: CQFD.

MAIS...

- Que fait-on si on ne devine pas la formule de récurrence de la suite ?
- À quoi sert de connaître le terme général d'une suite ?
- À quoi sert une suite d'entiers ?

ÇA SERT À COMPTER (1.1)

le nombre a_n de mots de longueur n sur $\{0,1\}$:

facile c'est 2 puissance n !

$$\begin{cases} a_0=1 \\ a_n=2a_{n-1}, \forall n \geq 1 \end{cases}$$

= a_{n-1} mots terminant par 0
+ a_{n-1} mots terminant par 1

COMPTER (1.2)

le nombre a_n de mots de longueur n sur $\{0,1\}$ qui ne possèdent pas deux 0 consécutifs:

$$\begin{cases} a_0=1, a_1=2 \\ a_n=a_{n-1}+a_{n-2}, \forall n \geq 2 \end{cases}$$

= a_{n-2} mots terminant par 0 (interdit ceux terminant par 00)
+ a_{n-1} mots terminant par 1

→ Fibonacci (décalée): $a_n = F_{n+1}$

COMPTER (1.3)

- **codage:** A transmet à B une clé de taille n . Signal '00' termine la transmission.
Q: Clé est-elle attaquable en brute-force ? R: non si n suffisamment grand.
- **probabilité** que '00' apparaisse dans un mot de longueur n : $P(n)=1-(F_{n+1}/2^n)$.
Si $P(n)$ est faible:
- **sécurité** info: détection d'attaques
- **datamining:** '00' est un bon discriminant
- **bio-info:** pattern significatif dans un séquençement ADN

COMPTER (2)

le nombre a_n d'instructions dans un algorithme:

```
k=0;
for (i=1; i<=n; i++)
  for (j=1; j<=i; j++)
    k++;
```

$a_0=3$ et $a_n = a_{n-1} + 3 + 3n \forall n \geq 1$

→ $a_n = 3(n+2)(n+1)/2$
→ complexité: $O(n^2)$

LE TERME GÉNÉRAL

- permet d'analyser le comportement asymptotique:
 $a_n = 3(n+2)(n+1)/2 \approx n^2$ quand n est grand
- permet de calculer plus rapidement a_n pour tout n :
 - $a_n = a_{n-1} + 5$ se calcule en $O(n)$ en récursif
 - $a_n = 5n$ se calcule en $O(1)$

TROUVER LE TERME GÉNÉRAL

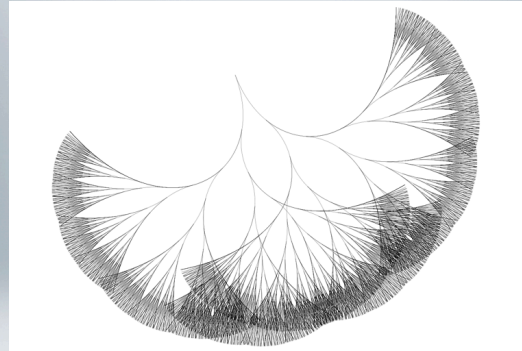
1. on utilise la **série génératrice** de la suite:

$$G(x) = \sum_{n \geq 0} a_n x^n$$

2. on la manipule par diverses opérations: +, x, /, ∂

3. on la compare à une autre série caractéristique:

$$G(x) \approx \sum b_n x^n \rightarrow a_n \approx b_n$$



SÉRIES GÉNÉRATRICES

AUJOURD'HUI

- définition des séries génératrices
- opérations de base sur les séries
- déterminer la fonction génératrice à partir de la récurrence
- déterminer le terme général à partir de la fonction génératrice

EXPRESSIONS D'UNE SUITE

• en extension $(a_n)_{n \in \mathbb{N}} = (3, 4, 7, 12, 19, \dots)$

• terme général $a_n = n^2 + 3$

• récursive $\begin{cases} a_0 = 3, \\ a_n = a_{n-1} + 2n - 1, \quad \forall n \geq 1 \end{cases}$

• série génératrice $G(x) = \sum_{(n \geq 0)} a_n x^n = \frac{4x^2 - 5x + 3}{(1-x)^3}$

ENCORE UNE ÉCRITURE ???

- formule compacte
- facile à manipuler par des opérations arithmétiques classiques
- facile à déduire de la définition récursive $a_n = r(a_{n-1})$
- permet de comprendre le comportement asymptotique
- **permet de déduire le terme général $a_n = f(n)$**

PREMIER EXEMPLE

terme général de $\begin{cases} a_0 = 1, \\ a_n = 2a_{n-1} + 1, \quad \forall n \geq 1 \end{cases}$?

1) SÉRIE GÉNÉRATRICE DE $\begin{cases} a_0=1, \\ a_n=2a_{n-1}+1, \forall n \geq 1 \end{cases}$

• série génératrice $G(x) = \sum_{n \geq 0} a_n x^n = a_0 + \sum_{n \geq 1} (2a_{n-1} + 1) x^n$

$$G(x) = 1 + 2 \sum_{n \geq 1} a_{n-1} x^n + \sum_{n \geq 1} x^n$$

$$G(x) = 1 + 2x \sum_{n \geq 1} a_{n-1} x^{n-1} + x \sum_{n \geq 1} x^{n-1} = a_0 + 2x \sum_{n \geq 0} a_n x^n + x \sum_{n \geq 0} x^n$$

$$G(x) = 1 + 2xG(x) + \frac{x}{1-x}$$

$$(1-2x)G(x) = 1 + \frac{x}{1-x} = \frac{1}{1-x}$$

$$G(x) = \frac{1}{(1-x)(1-2x)}$$

**fonction
génératrice**

2) TERME GÉNÉRAL DE $G(x) = \frac{1}{(1-x)(1-2x)}$

$$G(x) = \frac{a}{1-x} + \frac{b}{1-2x} = \frac{(a+b) - (2a+b)x}{(1-x)(1-2x)} \quad \begin{cases} a+b=1 \\ 2a+b=0 \end{cases}$$

$$G(x) = \frac{-1}{1-x} + \frac{2}{1-2x}$$

$$G(x) = -\sum_{n \geq 0} x^n + 2 \sum_{n \geq 0} (2x)^n$$

$$G(x) = \sum_{n \geq 0} (2^{n+1} - 1) x^n \quad \text{d'où le terme général: } a_n = 2^{n+1} - 1$$

3) VÉRIFICATION: $a_n = 2^{n+1} - 1 \ (\forall n \geq 0) \rightarrow \begin{cases} a_0=1, \\ a_n=2a_{n-1}+1, \forall n \geq 1 \end{cases}$

$$a_0 = 2^1 - 1 = 1$$

$$n \geq 1, a_{n-1} = 2^n - 1$$

$$n \geq 1, a_n = 2(2^n - 1) + 1 = 2^{n+1} - 1$$



DÉFINITIONS

SÉRIE FORMELLE

- une série génératrice est une série formelle
- x est un symbole (invariant) et non une variable
- \neq série analytique $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$
 $x \mapsto \sum x^n$
- pas d'étude de convergence ($\sum x^n$ existe ssi $x < 1$)
- mais les opérations coïncident

ENSEMBLE $\mathbb{R}[[x]]$

- l'ensemble des séries formelles à coefficients dans \mathbb{R}
- on identifie une suite à sa série génératrice $(a_n)_n \equiv \sum a_n x^n$
- $(a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots) = (b_0, b_1, b_2, \dots, b_n, \dots)$ ssi $a_n = b_n, \forall n \geq 0$
- $\sum a_n x^n = \sum b_n x^n$ ssi $a_n = b_n, \forall n \geq 0$

OPÉRATION +

opérateur + des séries

opérateur + dans \mathbb{R}

- addition: $\sum a_n x^n + \sum b_n x^n = \sum (a_n + b_n) x^n$
- équivalent à: $(a_0, a_1, a_2, \dots, a_n, \dots) + (b_0, b_1, b_2, \dots, b_n, \dots) = (a_0 + b_0, a_1 + b_1, a_2 + b_2, \dots, a_n + b_n, \dots)$
- élément neutre noté $0 = (0, 0, 0, \dots, 0, \dots)$: $\sum a_n x^n + \sum 0 x^n = \sum a_n x^n$
- opposé: $\sum a_n x^n + \sum (-a_n) x^n = 0$

OPÉRATION X

opérateur x des séries

opérateur x dans \mathbb{R}

- produit: $(\sum a_n x^n) \cdot (\sum b_n x^n) = \sum (a_0 \cdot b_n + a_1 \cdot b_{n-1} + a_2 \cdot b_{n-2} + \dots + a_n \cdot b_0) x^n$
- élément neutre noté $1 = (1, 0, 0, \dots, 0, \dots)$: $(\sum a_n x^n) \cdot (1 + \sum 0 x^n) = \sum a_n x^n$
- si $a_0 \neq 0$, inverse noté $\frac{1}{\sum a_n x^n}$: $\sum b_n x^n = \frac{1}{\sum a_n x^n}$ ssi $(\sum a_n x^n) \cdot (\sum b_n x^n) = 1$

EXEMPLES

- $3 = (3, 0, 0, \dots, 0, \dots)$
- $3+4 = 7 = (7, 0, 0, \dots, 0, \dots)$
- $3+5x+2x^2 = (3, 5, 2, 0, \dots, 0, \dots)$
- $3 \cdot \sum a_n x^n = \sum a_n x^n + \sum a_n x^n + \sum a_n x^n = \sum 3a_n x^n = (3a_0, 3a_1, \dots, 3a_n, \dots)$
- $1+2x+x^2 = (1, 2, 1, 0, \dots, 0, \dots) = (1+x)^2 = (1, 1, 0, \dots, 0, \dots) \cdot (1, 1, 0, \dots, 0, \dots)$

EXERCICES

EXERCICE I

trouver l'inverse de $\sum x^n$?

on cherche $\sum a_n x^n$ telle que $(\sum a_n x^n) \cdot (\sum x^n) = 1$

$$(a_0, a_1, \dots, a_n, \dots) \cdot (1, 1, 1, \dots, 1, \dots) = (a_0, a_0 + a_1, \dots, a_0 + a_1 + \dots + a_n, \dots) = (1, 0, 0, \dots, 0, \dots)$$

$$a_0 = 1, a_0 + a_1 = 0, a_0 + a_1 + a_2 = 0, a_0 + a_1 + a_2 + a_3 = 0, \dots$$

$$a_0 = 1, a_1 = -1, a_2 = 0, a_3 = 0, \dots$$

$$\frac{1}{\sum x^n} = 1-x \quad \text{ou} \quad \sum x^n = \frac{1}{1-x}$$

EXERCICE I AUTRE MÉTHODE

$$\sum_{n \geq 0} x^{n+1} = \sum_{n \geq 1} x^n = \sum_{n \geq 0} x^n - 1 \quad \text{et} \quad \sum_{n \geq 0} x^{n+1} = x \sum_{n \geq 0} x^n$$

$$\text{d'où } (1-x) \cdot \sum x^n = 1$$

EXERCICE 2

- $\frac{3}{1-x} = 3\sum x^n = \sum 3x^n$
- $\frac{1}{1-5x} = \sum (5x)^n = \sum 5^n x^n$
- $\frac{1}{(1-x)^2} = (\sum x^n) \cdot (\sum x^n) = \sum (\sum_{k=0}^n 1) x^n = \sum (n+1) x^n$

EXERCICE 3

- $\frac{1}{(1-x)^3} = (\sum (n+1)x^n) \cdot (\sum x^n) = \sum (\sum_{k=0}^n (k+1)) x^n = \sum \frac{(n+1)(n+2)}{2} x^n$
- $\frac{x}{1-x} + \frac{1}{3-x} + \frac{2}{(1-x)^2} = x\sum x^n + \sum (1/3)^{n+1} x^n + \sum 2(n+1)x^n$

EXERCICE 4

$$\frac{x}{1-2x-x^2}$$

1. factoriser $\frac{x}{(1-ax)(1-bx)}$

2. décomposer $\frac{c}{1-ax} + \frac{d}{1-bx}$

3. identifier $\sum a_n x^n + \sum b_n x^n$

(EX. 4) 1. FACTORISER

$$\begin{aligned} 1-2x-x^2 &= -(x^2+2x-1) \\ &= -((x^2+2x)-1) &= -(x^2+2x+1-2) &= -(x+1)^2-2 \\ &= -((x+1)^2-1) &= -(\sqrt{2}+(x+1))(\sqrt{2}-(x+1)) \\ &= -((x+1)^2-2) &= -(\sqrt{2}+1+x)(\sqrt{2}-1-x) \end{aligned}$$

(EX. 4) 2. DÉCOMPOSER

$$\frac{x}{1-2x-x^2} = \frac{x}{(\sqrt{2}+1+x)(\sqrt{2}-1-x)} = \frac{a}{(\sqrt{2}+1+x)} + \frac{b}{(\sqrt{2}-1-x)}$$

$$x = (\sqrt{2}+1+x)b + (\sqrt{2}-1-x)a = (\sqrt{2}+1)b + (\sqrt{2}-1)a + (b-a)x$$

$$\begin{cases} b-a=1 \\ (\sqrt{2}+1)b + (\sqrt{2}-1)a = 0 \end{cases}$$

$$(\sqrt{2}+1)(1+a) + (\sqrt{2}-1)a = 2a\sqrt{2} + \sqrt{2} + 1 = 0$$

$$a = \frac{-(\sqrt{2}+1)}{2\sqrt{2}}, \quad b = \frac{\sqrt{2}-1}{2\sqrt{2}}$$

(EX. 4) 3. IDENTIFIER

$$\frac{x}{1-2x-x^2} = \frac{-(\sqrt{2}+1)}{2\sqrt{2}(\sqrt{2}+1+x)} + \frac{(\sqrt{2}-1)}{2\sqrt{2}(\sqrt{2}-1-x)}$$

$$\frac{x}{1-2x-x^2} = \frac{-(\sqrt{2}+1)(\sqrt{2}-1)}{2\sqrt{2}(1-(1-\sqrt{2})x)} + \frac{(\sqrt{2}-1)(\sqrt{2}+1)}{2\sqrt{2}(1-(\sqrt{2}+1)x)}$$

$$\frac{x}{1-2x-x^2} = \frac{-1}{2\sqrt{2}} \sum (1-\sqrt{2})^n x^n + \frac{1}{2\sqrt{2}} \sum (1+\sqrt{2})^n x^n$$

$$\frac{x}{1-2x-x^2} = \sum \frac{(1+\sqrt{2})^n - (1-\sqrt{2})^n}{2\sqrt{2}} x^n$$

EXERCICE 5 $\begin{cases} P_0=0, P_1=1 \\ P_n=2P_{n-1}+P_{n-2}, \forall n \geq 2 \end{cases}$

- série génératrice $G(x) = \sum_{(n \geq 0)} P_n x^n = P_0 + P_1 x + \sum_{(n \geq 2)} (2P_{n-1} + P_{n-2}) x^n$
- $G(x) = x + 2x \sum_{(n \geq 2)} P_{n-1} x^{n-1} + x^2 \sum_{(n \geq 2)} P_{n-2} x^{n-2}$
- $G(x) = x + 2x \sum_{(n \geq 1)} P_n x^n + x^2 \sum_{(n \geq 0)} P_n x^n$
- $G(x) = x + 2x(G(x) - P_0) + x^2 G(x)$
- $G(x) = \frac{x}{1-2x-x^2}$ *tiens tiens...*

EXERCICE 5 $\begin{cases} P_0=0, P_1=1 \\ P_n=2P_{n-1}+P_{n-2}, \forall n \geq 2 \end{cases}$

d'après l'exercice précédent $\frac{x}{1-2x-x^2} = \sum \frac{(1+\sqrt{2})^n (1-\sqrt{2})^n}{2\sqrt{2}} x^n$

donc $P^n = \frac{(1+\sqrt{2})^n (1-\sqrt{2})^n}{2\sqrt{2}} \quad \forall n \geq 0$

question: calculer $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{P^{n+1} \cdot P^n}{P^n}$

EXERCICE 5 $\begin{cases} P_0=0, P_1=1 \\ P_n=2P_{n-1}+P_{n-2}, \forall n \geq 2 \end{cases}$

$$\frac{P^{n+1} \cdot P^n}{P^n} = \frac{\sqrt{2}((1+\sqrt{2})^{n+1} (1-\sqrt{2})^{n+1})}{(1+\sqrt{2})^n (1-\sqrt{2})^n} = \frac{\sqrt{2}(1+a^n)}{(1-a^n)}$$

avec $a = (1+\sqrt{2})/(1-\sqrt{2}) \leq 1$ donc $\lim_{n \rightarrow \infty} a^n = 0$

$$\frac{P^{n+1} \cdot P^n}{P^n} \mapsto \sqrt{2}$$

QUESTION

- Proposer un algorithme d'approximation de $\sqrt{2}$

```
square_two(int n) {
    a=0, b=1, p=0;
    for (i=2; i<=n; i++){
        p=2b+a;
        a=b;
        b=p;
    }
    return (b-a)/a;
}
```

QUESTION SUBSIDIAIRE

- quelle est la complexité de l'algo récursif / itératif ?
- le nombre a_n d'instructions de l'algorithme récursif:

$$\text{rec}(n) = 2\text{rec}(n-1) + \text{rec}(n-2)$$

$$a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$$

- Fibonacci... reste plus qu'à calculer le terme général !

APPLICATIONS

- analyse d'algorithmes: calcul de complexité moyenne, pire cas
- statistiques: *profondeur moyenne d'un arbre binaire*
- dénombrement: *compter des pavages, des partitions*
- prédiction asymptotique: quand n est grand ?

