

# Outils Mathématiques

A.Kanber: chargé d'Inspection

kanber@ucam.ac.ma.

Journée D'informatiques II, Rabat, Maroc, 29octobre - 2  
Novembre

# Sommaire

- 1 **Dénombrements et Calculs Sommatoires**
  - Dénombrement
  - Ensembles dénombrables
  - Calculs Sommatoires
    - Coefficients binomiaux
    - Suites géométriques
- 2 **Comportement Asymptotique de Suites**
  - Domination
  - Similitude
  - Négligeabilité. Prépondérance
  - Equivalence
  - Sommation des Relations de Comparaisons
  - Comportement Asymptotique de certain somme
- 3 **Suites Récurrentes**
  - Suites Récurrentes Linéaire de Premier Ordre
    - Méthode générale des facteurs sommants
    - Récurrence  $u_{n+1} = au_n + br^n$

# 1: Dénombrement

Le nombre d'éléments d'un ensemble fini  $E$ , appelé cardinal sera noté  $|E|$ .

**Rappels** : on suppose que  $|E| = n$ ,  $|F| = m$  et que  $p \in [1; n]$ .

- Le nombre d'application de  $E$  vers  $F$  est égal à  $m^n$  : ainsi  $|F^E| = |F|^{|E|}$
- Lorsque  $m = n$ , le nombre de bijection de  $E$  sur  $F$  est égal à  $n!$ .
- Le nombre d'injection de  $[1; p]$  vers  $[1; n]$  est égal à  $A_n^p = \frac{n!}{(n-p)!} = n(n-1) \dots (n-p+1)$ .
- Le nombre de parties de  $E$  ayant  $p$  éléments est égal à  $C_n^p = \frac{A_n^p}{p!} = \frac{n!}{p!(n-p)!}$

## 2: Ensembles dénombrables

### Definition

un ensemble est dit dénombrable si et seulement si il existe une bijection de  $\mathbb{N}$  sur  $E$ .

Ainsi, on peut alors théoriquement "numéroter" tous les éléments de  $E$  et écrire que  $E = \{x_n, n \in \mathbb{N}\}$ .

### Proposition

- *Toute partie d'un ensemble dénombrable est finie ou dénombrable.*
- *Si  $E_1, \dots, E_p$  sont dénombrables, alors  $E_1 \times E_2 \times \dots \times E_p$  est dénombrable*
- *Si  $I$  est dénombrable et si  $\forall i \in I, E_i$  est dénombrable, alors  $\bigcup_{i \in I} E_i$  est dénombrable*

## Exemples:

- $\mathbb{Z}, \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}, \mathbb{Q}$  sont dénombrables;
- $\{0, 1\}^{\mathbb{N}}, \mathcal{P}(\mathbb{N}), \mathbb{R}, [0, 1]$  ne sont pas dénombrable.

# Coefficients binomiaux

- $C_n^{n-p} = C_n^p$  et  $C_{n-1}^{p-1} + C_{n-1}^p = C_n^p$  (Triangle de Pascal)
- $\sum_{k=0}^n C_n^k = 2^n$ ,  $\sum_{k=1}^n k C_n^k = n 2^{n-1}$ ,  $\sum_{k=1}^n k^2 C_n^k = n(n+1) 2^{n-2}$
- $\sum_{k=0}^p C_m^k C_n^{p-k} = C_{n+m}^p$

# Suites géométriques

Pour  $|x| < 1$ ,  $\sum_{k=0}^n x^k = \frac{1 - x^{n+1}}{1 - x}$ .

- $\sum_{k=0}^n x^k = \frac{1 - x^{n+1}}{1 - x}$

- $\sum_{k=0}^n kx^k = \frac{nx^{n+2} - (n+1)x^{n+1} + 1}{(1-x)^2}$

- $\sum_{k=0}^n k^2 x^k = \text{dériver}$

# Comportement Asymptotique de Suites

On se limitera dans ce chapitre au cas des suites réelles positives.

## Definition

On dit que  $(u_n)$  est dominé par  $(v_n)$ , ce qu'on écrit  $u_n = O(v_n)$

$$\exists \lambda > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0 \quad u_n \leq \lambda v_n$$

## Proposition

$$O(O(u_n)) = O(u_n), \quad O(u_n) + O(u_n) = O(u_n), \quad \lambda O(u_n) = O(\lambda u_n) = O(u_n)$$

et

$$v_n O(u_n) = O(u_n v_n) = O(u_n) O(v_n)$$



## Définition

On dit que deux suites  $(u_n)$  et  $(v_n)$  sont semblable ce qu'on note  $u_n = \theta(v_n)$   $u_n = O(v_n)$  et  $v_n = O(u_n)$

Exemple : Si  $\lim \frac{u_n}{v_n} = l \neq 0$  alors,  $u_n = \theta(v_n)$

## Définition

On dit  $(u_n)$  est négligeable devant  $(v_n)$ , ce qu'on écrit  $u_n = o(v_n)$

$$\forall \epsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0 \quad u_n \leq \epsilon v_n$$

Ce quit est équivalent à dire :

$$\exists(\epsilon_n) \rightarrow 0 \text{ et } n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0 \quad u_n = \epsilon_n v_n$$

# Exemples de Références

Pour  $\alpha, \beta > 0$  et  $a > 1$  on a :

$$n^\alpha = o(n^\beta) \Leftrightarrow \alpha < \beta, \ln^\beta(n) = o(n^\alpha), n^\alpha = o(a^n), a^n = o(n!)$$

# Equivalence

## Définition

On dit que  $(u_n)$  et  $(v_n)$  sont équivalentes, ce qu'on écrit  $u_n \sim v_n$   $|u_n - v_n| = o(v_n)$  ce qui est équivalent à dire :

$$\exists(\epsilon_n) \rightarrow 0 \text{ et } n_0 \in \mathbb{N} / \forall n \geq n_0 u_n = (1 + \epsilon_n)v_n$$

## Remarque

La relation  $\sim$  définie une relation d'équivalence sur  $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$

## Proposition

Si  $u_n \sim u'_n$  et  $v_n \sim v'_n$  alors

- $u'_n = O(v_n) \Rightarrow u_n = O(v_n)$
- $u'_n = o(v_n) \Rightarrow u_n = o(v_n)$

# Sommation des Relations de Comparaisons

Soit  $(u_n)$  et  $(v_n)$  deux suites positives. On note  $V_n = \sum_{k=0}^n v_k$  et

$U_n = \sum_{k=0}^n u_k$ . Si  $\lim_{n \rightarrow +\infty} V_n = +\infty$  On a les résultats suivants :

- si  $u_n = O(v_n)$ , alors  $U_n = O(V_n)$
- si  $u_n = o(v_n)$ , alors  $U_n = o(V_n)$
- si  $u_n \sim v_n$ , alors  $U_n \sim V_n$

# Comportement Asymptotique de certain somme

On suppose que  $f$  est une fonction à valeurs positive décroissante, continue sur  $[p, +\infty[$ . On pose  $S_n = \sum_{k=p+1}^n f(k)$ . On a alors l'encadrement suivant :

$$\int_{p+1}^{n+1} f(x)dx \leq S_n \leq \int_p^n f(x)dx$$

Exemples classiques :

$$1 + \frac{1}{2} + \dots + \frac{1}{n} \sim \ln n, \quad \ln n! \sim n \ln n, \quad \sum_{k=1}^n k^\alpha \sim \frac{n^{\alpha+1}}{\alpha+1}$$

# Suites Récurrentes Linéaire de Premier Ordre

Se sont des suites vérifiant une relation de récurrence sous la forme  $u_{n+1} = a(n)u_n + b(n)$  (E). // On se propose de donner des méthodes permettant, lorsque c'est possible, de calculer explicitement  $u_n$  en fonction de  $n$ , ou à défaut de donner un équivalent de  $u_n$ .

- Principe  $\mapsto$  au cas particulier  $a(n) = 1$ .

- On pose  $p(n) = \prod_{k=0}^n a(k)$   $\circlearrowright$  le changement de  $v_n = \frac{v_n}{p(n)}$ .

- On obtient alors

$$v_{n+1} = v_n + c(n), \quad c(n) = \frac{b(n)}{p(n+1)}$$

## Récurrance $u_{n+1} = au_n + br^n$

- Méthode rapide: Ici

$$p(k) = a^k, v_k = \frac{u_k}{a^k}$$

On obtient :

- si  $r \neq a$  alors  $u_k = \alpha a^k + \beta r^k$
  - si  $r = a$  alors  $u_k = (\alpha + \beta k)r^k$
- En se ramenant au 2<sup>ième</sup> ordre : A partir des relations  $u_k = au_{k-1} + br^k$  et  $u_{k-1} = au_{k-2} + br^{k-1}$  on obtient :

$$u_k - (a + r)u_{k-1} + aru_{k-2} = 0$$

## Application à des suites fréquentes : Coûts d'Algorithmes

$T(n)$  une suite croissante positive vérifiant :

$$\forall n = 2^k, T(n) = aT\left(\frac{n}{2}\right) + \theta(n^p)$$

On s'intéresse d'abord à la suite extraite  $kT(2^k)$

On introduit les deux suites définie par :

$$u_0 = T(0) \quad u_{k+1} = au_k + \gamma(2^{k+1})^p \quad \forall k \geq 0 \quad (1)$$

$$v_0 = T(0) \quad v_{k+1} = av_k + \delta(2^{k+1})^p \quad \forall k \geq 0 \quad (2)$$



## Référence

**Référence : D'après un cours d'Informatique que j'ai suivi  
dans la classe de mon ancien ami et collègue DANIEL  
GENOUD au lycée Lamartinière Mon plaisir à Lyon**