

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 $p \in \llbracket 1; n \rrbracket$.

- 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 $\llbracket 1; p \rrbracket$ vers $\llbracket 1; n \rrbracket$ 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 :

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

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 $p(n) = \prod_{k=0}^n a(k)$ \circlearrowleft 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^{ième} 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**