

# Table des matières

|          |  |           |
|----------|--|-----------|
| <b>1</b> | <b>Développements Algèbre</b>  | <b>3</b>  |
| 1.1      | Unicité de la représentation des groupes abéliens finis . . . . .  | 3         |
| 1.2      | Théorème de Brauer . . . . .   | 4         |
| 1.3      | Les automorphismes de $\mathfrak{S}_n$ . . . . .   | 6         |
| 1.4      | Théorème de Burnside . . . . .   | 7         |
| 1.5      | Structure de $\mathcal{U}(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})$ . . . . .   | 9         |
| 1.6      | Critère d'Eisenstein . . . . .   | 10        |
| 1.7      | Théorème des deux carrés . . . . .   | 12        |
| 1.8      | Classification des formes quadratiques non dégénérées sur les corps finis de caractéristique différente de 2 . . . . . | 14        |
| 1.9      | Nombres de polynômes unitaires, de degré $n$ , irréductible sur $\mathbb{F}_q$ . . . . .                               | 15        |
| 1.10     | Dimension de l'espace des formes $p$ -linéaires alternées sur un espace de dimension $n$ . . . . .                     | 16        |
| 1.11     | Décomposition effective de Dunford . . . . .   | 17        |
| 1.12     | Etude du dual de $M_n(K)$ . . . . .  | 19        |
| 1.13     | Ellipsoïde de John-Loewner . . . . .   | 20        |
| <b>2</b> | <b>Développements Analyse</b>  | <b>21</b> |
| 2.1      | Equivalence des normes sur les $\mathbb{R}$ -espaces vectoriels de dimension finie . . . . .                           | 21        |
| 2.2      | Théorème d'Ascoli . . . . .  | 23        |
| 2.3      | Théorème d'inversion locale . . . . .  | 25        |
| 2.4      | Développement asymptotique d'une intégrale . . . . .   | 27        |
| 2.5      | Méthode du gradient à pas optimal . . . . .  | 29        |
| 2.6      | Inégalités de Kolmogorov . . . . .   | 31        |
| 2.7      | Equation de Bessel . . . . .   | 34        |
| 2.8      | Problème de Cauchy avec conditions aux limites . . . . .   | 37        |
| 2.9      | Formule de Stirling . . . . .  | 39        |
| 2.10     | Développement asymptotique de $u_{n+1} = u_n - u_n^2$ . . . . .  | 41        |
| 2.11     | Vitesse de convergence des polynômes de Bernstein . . . . .  | 43        |
| 2.12     | Pobabilité d'extinction du processus de Galton-Watson . . . . .  | 45        |
| 2.13     | Théorème de Riemann . . . . .  | 47        |
| 2.14     | Convergence de l'algorithme LR . . . . .   | 49        |
| 2.15     | Intégrale de Dirichlet . . . . .   | 50        |
| 2.16     | Théorème d'inversion de Fourier . . . . .  | 52        |
| 2.17     | Comportement au bord du disque de convergence . . . . .  | 54        |
| 2.18     | Formule Sommatoire de Poisson . . . . .  | 55        |
| 2.19     | Calcul de sommes de séries . . . . .   | 56        |

|          |  |           |
|----------|--|-----------|
| <b>3</b> | <b>Développements Informatique</b>                                       | <b>57</b> |
| 3.1      | Hauteur moyenne d'un arbre binaire de recherche (ABR)                    | 57        |
| 3.2      | Classe universelle de fonctions de hachage                               | 60        |
| 3.3      | Transformée de Fourier rapide  | 61        |
| 3.4      | Circuit additionneur à $n$ bits  | 62        |
| 3.5      | Tri bitonique  | 63        |
| 3.6      | Algorithme CYK   | 64        |
| 3.7      | Algorithme Floyd–Warshall  | 65        |
| 3.8      | Automate de recherche de motifs  | 66        |
| 3.9      | Codage de Huffman  | 67        |
| 3.10     | Algorithme de MacNaughton & Yamada                                       | 68        |
| 3.11     | La fonction d'Ackermann n'est pas récursive primitive                    | 69        |
| 3.12     | Toute fonction Turing–calculable est récursive                           | 72        |
| 3.13     | Théorème de Savitch  | 73        |
| 3.14     | Décidabilité de l'arithmétique de Presburger                             | 74        |
| 3.15     | Indécidabilité de la terminaison des systèmes de réécriture              | 77        |
| 3.16     | Le problème de la couverture de sommets est NP–complet                   | 78        |
| 3.17     | Complétude de la résolution  | 80        |
| 3.18     | Elimination des coupures en calcul des séquents                          | 81        |
| 3.19     | Correction d'un algorithme d'unification                                 | 82        |
| 3.20     | Lemme de Newmann   | 83        |
| 3.21     | Correction de Dijkstra   | 84        |
| 3.22     | Algorithme d'approximation pour le problème de la couverture d'ensembles | 86        |
| <b>4</b> | <b>Références</b>  | <b>89</b> |

# 1 Développements Algèbre

## 1.1 Unicité de la représentation des groupes abéliens finis

Références : [*Francinou et al., a*] p.64

## 1.2 Théorème de Brauer

Références : [Mansuy et Mneimné, ] p.55

**Lemme :**

Deux permutation  $\sigma, \tau \in \mathfrak{S}_n$  sont conjugués ssi  $\sigma$  et  $\tau$  ont autant de cycles de même longueur.

**Définition :**

Pour  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ , on note  $P_\sigma$  la matrice de permutation associée.

**Lemme :**

L'application  $\sigma \in \mathfrak{S}_n \mapsto P_\sigma \in GL_n(\mathbb{C})$  est un morphisme de groupes.

**Théorème (Brauer) :**

Soient  $\sigma, \tau \in \mathfrak{S}_n$ , alors :  $\sigma$  et  $\tau$  sont conjugués dans  $\mathfrak{S}_n$  ssi  $P_\sigma$  et  $P_\tau$  sont semblables dans  $GL_n(\mathbb{C})$

preuve :

**Supposons que  $\sigma = \gamma\tau\gamma^{-1}$**

$$\text{Alors } P_\sigma = P_\gamma P_\tau P_{\gamma^{-1}} = P_\gamma P_\tau P_\gamma^{-1}$$

**Supposons que  $P_\sigma$  et  $P_\tau$  sont semblables**

Soit  $c_k(\sigma)$  le nombre de cycles de longueur  $k$  dans la décomposition en cycles à supports disjoints de  $\sigma$ .

**Montrons que  $\chi_{P_\sigma} = \prod_{k=1}^n (X^k - 1)^{c_k(\sigma)}$**

$\sigma$  s'écrit  $\sigma = (x_1^1 \cdots x_{l_1}^1) \cdots (x_1^r \cdots x_{l_r}^r)$  la décomposition en cycles à supports disjoints de  $\sigma$

Soit  $(e_1, \dots, e_n)$  la base canonique. En passant de la base canonique à a base  $(e_{x_1^1}, \dots, e_{x_{l_1}^1}, \dots, e_{x_1^r}, \dots, e_{x_{l_r}^r})$ , on sait que  $P_\sigma$  est semblable à :

$$\begin{pmatrix} C_{l_1} & & \\ & \ddots & \\ & & C_{l_r} \end{pmatrix}$$

$$\text{où } \forall 1 \leq j \leq r, C_{l_j} = \left( \begin{array}{cccc} 0 & \cdots & 0 & 1 \\ 1 & \ddots & & 0 \\ & \ddots & 0 & \vdots \\ & & 1 & 0 \end{array} \right) \Bigg\} l_j$$

$$\text{On a donc : } \chi_{P_\sigma} = \prod_{j=1}^r \begin{vmatrix} X & \cdots & 0 & -1 \\ -1 & \ddots & & 0 \\ & \ddots & X & \vdots \\ & & -1 & X \end{vmatrix} = \prod_{j=1}^r X^{l_j} - 1 \text{ (faire une décomposition selon la première ligne)}$$

**Montrons que  $\forall 1 \leq k \leq n, \sum_{k|l} c_l(\sigma) = \sum_{k|l} c_l(\tau)$  (\*)**

Soit  $1 \leq k \leq n$ ,  $e^{2i\pi/k}$  est racine de  $X^l - 1$  ssi  $k|l$ . De plus,  $X^l - 1$  est à racines simples (car  $\mathbb{C}$  est de caractéristique nulle).

Donc l'ordre de  $e^{2i\pi/k}$  comme racine de  $\chi_{P_\sigma}$  est  $\sum_{k|l} c_l(\sigma)$

Et, comme  $P_\sigma$  et  $P_\tau$  sont semblables, on a :  $\chi_{P_\sigma} = \chi_{P_\tau}$

D'où  $\forall 1 \leq k \leq n, \sum_{k|l} c_l(\sigma) = \sum_{k|l} c_l(\tau)$

**Montrons que**  $\forall 1 \leq k \leq n, c_k(\sigma) = c_k(\tau)$

On fait un raisonnement par récurrence descendante sur  $k$ .

En prenant  $k = n$  dans la formule (\*) on a :  $c_n(\sigma) = c_n(\tau)$

Soit  $1 \leq k < n$ , supposons que  $\forall d > k, c_d(\sigma) = c_d(\tau)$ . Montrons que  $c_k(\sigma) = c_k(\tau)$ .

La formule (\*) donne :  $\sum_{k|l} c_l(\sigma) = \sum_{k|l} c_l(\tau)$

Par ailleurs, on a :  $\sum_{k|l} c_l(\sigma) = c_k(\sigma) + \sum_{k|l, k < l} c_l(\sigma) = c_k(\sigma) + \sum_{k|l, k < l} c_l(\tau) = c_k(\sigma) - c_k(\tau) + \sum_{k|l} c_l(\tau)$

D'où  $c_k(\sigma) = c_k(\tau)$

■

### 1.3 Les automorphismes de $\mathfrak{S}_n$

Références : [Francinou et al., a] p.74, [Perrin, ] p.31

## 1.4 Théorème de Burnside

Références : [Francinou et al., b] p.185

**Lemme :**

Soit  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$ . Si  $\forall k \geq 1, \text{tr}(A^k) = 0$ , alors  $A$  est nilpotente.

preuve :

Soient  $\lambda_1, \dots, \lambda_r$  les valeurs propres non nulles de  $A$ , notons  $m_1, \dots, m_r$  leur multiplicités respectives (donc  $\forall i, m_i \geq 1$ ).

On a :  $\forall k \geq 1, \text{tr}(A^k) = \sum_{j=1}^r m_j \lambda_j^k = 0$  (par hypothèse).

Pour  $1 \leq k \leq r$ , on obtient le système suivant :

$$\begin{pmatrix} \lambda_1 & \lambda_2 & \dots & \lambda_r \\ \lambda_1^2 & \lambda_2^2 & \dots & \lambda_r^2 \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \lambda_1^r & \lambda_2^r & \dots & \lambda_r^r \end{pmatrix} \begin{pmatrix} m_1 \\ m_2 \\ \vdots \\ m_r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

La matrice à gauche est inversible (en effet, son déterminant vaut  $\lambda_1 \dots \lambda_r \prod_{i < j} (\lambda_j - \lambda_i) \neq 0$ )

D'où  $\forall 1 \leq i \leq r, m_i = 0$

Ceci n'est possible que si  $r = 0$ .

Donc 0 est l'unique valeur propre de  $A$ .

Donc  $A$  est nilpotente (car  $\mathbb{C}$  est algébriquement clos). ■

**Théorème (Burnside) :**

Soit  $G$  sous-groupe de  $GL_n(\mathbb{C})$  d'exposant fini (ie  $\exists d \in \mathbb{N}, \forall A \in G, A^d = I_n$ ). Alors  $G$  est fini.

preuve :

**Montrons qu'il existe une base  $(M_1, \dots, M_r)$  de  $Vect(G)$  tel que  $\forall i, M_i \in G$**

Construisons une famille libre récursivement.

Soit  $M_1 \in G$  quelconque.

Supposons que l'on a une famille libre de  $G : (M_1, \dots, M_k)$

Si  $(M_1, \dots, M_k)$  est une base de  $Vect(G)$ , alors il n'y a rien à faire.

Sinon, Soit  $A \in Vect(G) \setminus Vect(M_1, \dots, M_k)$ . On peut donc écrire  $A = \sum_{i=1}^s \lambda_i A_i$  où  $A_1, \dots, A_s \in G$ .

On sait alors que  $\exists 1 \leq i_0 \leq r, A_{i_0} \notin Vect(M_1, \dots, M_k)$  (sinon  $A$  appartiendrait aussi à  $Vect(M_1, \dots, M_k)$ , ce qui est faux).

On pose alors  $M_{k+1} = A_{i_0} \in G \setminus Vect(M_1, \dots, M_k)$ . Comme  $(M_1, \dots, M_k)$  est libre, il en est de même de  $(M_1, \dots, M_{k+1})$ .

Le processus précédent s'arrête en au plus  $n$  étapes, et permet de construire une base  $(M_1, \dots, M_r)$  de  $Vect(G)$  telle que  $\forall 1 \leq i \leq r, M_i \in G$ .

On définit la fonction suivante :

$$f : A \in G \mapsto (tr(AM_i))_{1 \leq i \leq r} \in \mathbb{C}^r$$

**Montrons que  $f$  est injective**

Soient  $A, B \in G$  tel que  $f(A) = f(B)$ . Montrons que  $A = B$ .

Par linéarité de la trace et de la multiplication matricielle, on a :  $\forall M \in G, tr(AM) = tr(BM)$

Soit  $D = AB^{-1} \in G$ . Montrons que  $D = I_n$  en montrant que  $D - I_n$  est nilpotente et diagonalisable.

Alors  $\forall k \in \mathbb{N}, tr(D^{k+1}) = tr(AB^{-1}D^k) = tr(BB^{-1}D^k) = tr(D^k)$

Donc  $\forall k \in \mathbb{N}, tr(D^k) = tr(I_n) = n$

Donc  $\forall k \geq 1, tr((D - I_n)^k) = tr\left(\sum_{j=0}^k \binom{k}{j} (-1)^j D^{k-j}\right) = \sum_{j=0}^k \binom{k}{j} (-1)^j tr(D^{k-j}) = (1 - 1)^k = 0$

Donc  $D - I_n$  est nilpotente (d'après le lemme)

De plus  $D$  est diagonalisable, car  $D$  est annulée par le polynôme  $X^d - I_n$  qui est scindé à racines simples sur  $\mathbb{C}$ .

Donc  $D - I_n$  est aussi diagonalisable (en effet, toute matrice diagonalisable est co-diagonalisable avec  $I_n$ )

D'où  $D - I_n = 0$

ie  $A = B$

Donc  $f$  est bien injective.

**Montrons que  $G$  est fini**

Il suffit de montrer que  $f(G)$  est fini (puisque  $f$  est injective).

$$f(G) \subseteq \prod_{i=1}^r \{tr(AM_i) : A \in G\} \subseteq \{tr(A) : A \in G\}^r \text{ puisque } \forall A \in G, \forall 1 \leq i \leq r, AM_i \in G$$

De plus,  $\forall A \in G, tr(A) \in \left\{ \sum_{j=1}^n \lambda_j : \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{U}_d \right\}$  puisque  $X^d - 1$  annule toute matrice  $A \in G$ .

D'où  $f(G) \subseteq \left\{ \sum_{j=1}^n \lambda_j : \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{U}_d \right\}^r$  qui est fini. ■



## 1.5 Structure de $\mathcal{U}(\mathbb{Z}/n\mathbb{Z})$

Références : [Perrin, ] p.25

## 1.6 Critère d'Eisenstein

Références : [Francinou et al., a] p.188

**Lemme :**

Soit  $A$  un anneau intègre, alors  $A[X]$  est intègre.

**Lemme :**

Soit  $A$  un anneau. Soient  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $a \in A \setminus \{0\}$ ,  $P, Q \in A[X]$  tels que  $aX^n = B.C$ . Alors  $B$  et  $C$  sont des monômes.

preuve :

Écrivons  $B = \sum_{i=0}^k b_i X^i$  et  $C = \sum_{j=0}^l c_j X^j$  avec  $n = k + l$ .

Soient  $i_0 = \min\{0 \leq i \leq k : b_i \neq 0\}$  et  $j_0 = \min\{0 \leq j \leq l : c_j \neq 0\}$ . Il suffit alors de montrer que  $i_0 = k$  et  $j_0 = l$ .

Mais, si ce n'était pas le cas, on aurait :

$$aX^n = b_k.c_l X^n + b_{i_0}c_{j_0} X^{i_0+j_0} + \sum_{u=i_0+j_0+1}^{n-1} d_u X^u$$

Ce qui n'est possible que si  $b_{i_0}c_{j_0} = 0$ , ie  $b_{i_0} = 0$  ou  $c_{j_0} = 0$ , ce qui est absurde. ■

**Définition :**

Soit  $A = \sum_{k=0}^n a_k X^k \in \mathbb{Z}[X]$ . On note  $c(A)$  le pgcd des  $(a_k : 0 \leq k \leq n)$ .  $c(A)$  est le contenu de  $A$ .

On dit que  $Z$  est primitif si  $c(A) = 1$

**Lemme :**

Pour  $A, B \in \mathbb{Z}[X]$ ,  $c(A.B) = c(A)c(B)$

preuve :

**Montrons d'abord le résultat dans le cas où  $c(A) = c(B) = 1$**

On écrit  $A = \sum_{k=0}^n a_k X^k$  et  $B = \sum_{k=0}^m b_k X^k$ .

Soit  $C = A.B = \sum_{k=0}^{m+n} c_k X^k$ . Montrons par l'absurde que  $c(C) = 1$ .

Soit donc  $p$  un diviseur premier de  $c(C)$ . On sait donc que dans  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}[X]$ ,  $\overline{C} = \overline{A}.\overline{B} = 0$ . Comme  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$  est un corps, on sait par le lemme ci-dessus, que  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}[X]$  est intègre. On déduit que  $\overline{A} = 0$  ou  $\overline{B} = 0$ . Ce qui signifie exactement que  $p$  divise  $c(A)$  ou  $p$  divise  $c(B)$ . Ce qui est absurde puisque,  $c(A) = c(B) = 1$  par hypothèse.

D'où :  $c(A) = c(B) = 1 \Rightarrow c(A.B) = 1$

**Montrons le cas général.**

Il est clair que  $\frac{A}{c(A)}$  et  $\frac{B}{c(B)}$  sont primitifs (par définition du contenu et de la primitivité), de plus, il est évident que  $\forall k \in \mathbb{N}^*$ ,  $\forall C \in \mathbb{Z}[X]$ ,  $c(k.C) = k.c(C)$ .

Donc en écrivant  $A.B = c(A).c(B).\frac{A}{c(A)}.\frac{B}{c(B)}$ , et en utilisant ce qui a déjà été démontré, on obtient :  $c(A.B) = c(A).c(B)$

**Lemme :**

Soit  $A \in \mathbb{Z}[X]$ . Si  $A$  n'est pas irréductible dans  $\mathbb{Q}[X]$ , alors  $\exists B, C \in \mathbb{Z}[X]$  tels que  $A = B.C$  et  $\deg B, \deg C \geq 1$

**preuve :**

Si  $A$  n'est pas irréductible dans  $\mathbb{Q}[X]$ , alors on peut écrire  $A = B.C$  où  $B, C \in \mathbb{Z}[X]$  et  $\deg B, \deg C \geq 1$ .

Soient  $\beta, \gamma \in \mathbb{N}^*$  tels que  $\beta B, \gamma C \in \mathbb{Z}[X]$  (par exemple  $\beta$  est le produit des dénominateurs des coefficients de  $B$ ).

On a donc :  $\beta.\gamma A = \beta B.\gamma C$

D'où :  $\beta.\gamma c(A) = c(\beta B)c(\gamma C)$

Donc on peut écrire  $A$  sous la forme :

$$A = B.C = \beta.\gamma.c(A) \frac{B}{c(\beta B)} \frac{C}{c(\gamma C)}$$

Et  $\frac{B}{c(\beta B)}, \frac{C}{c(\gamma C)}$  sont des polynômes de  $\mathbb{Z}[X]$  de degré supérieur à 1. ■

### **Théorème (Critère d'Eisenstein) :**

Soient  $A = \sum_{k=0}^n a_k X^k \in \mathbb{Z}[X]$  et  $p$  un nombre premier. On suppose que :

- $p$  ne divise pas  $a_n$
- pour  $0 \leq k \leq n-1$ ,  $p$  divise  $a_k$
- $p^2$  ne divise pas  $a_0$

Alors :  $A$  est irréductible dans  $\mathbb{Q}[X]$

**preuve :**

Supposons que  $A$  n'est pas irréductible dans  $\mathbb{Q}[X]$ . Alors, par le lemme précédent,  $\exists B, C \in \mathbb{Z}[X], A = B.C$  et  $\deg B, \deg C > 1$ .

Écrivons  $B = \sum_{i=0}^k b_i X^i$  et  $C = \sum_{j=0}^l c_j X^j$  où  $k = \deg B$  et  $l = \deg C$ .

En projetant  $A = B.C$  dans  $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}[X]$ , on a :

$$\overline{a_n} X^n = \overline{BC}$$

On sait alors que  $\overline{B}$  et  $\overline{C}$  sont des monômes. On écrit donc  $B = \overline{b_i} X^i$  et  $C = \overline{c_j} X^j$  où  $i \leq k$  et  $j \leq l$ .

En passant au degré dans l'égalité  $\overline{a_n} X^n = \overline{BC}$ , on a :  $n = i + j \leq k + l = n$ . Donc les inégalités  $i \leq k$  et  $j \leq l$  sont en fait des égalités. On sait alors que  $\overline{B} = \overline{b_k} X^k$  et  $\overline{C} = \overline{c_l} X^l$ , et comme  $k = \deg B \geq 1$  et  $l = \deg C \geq 1$ , on sait que  $\overline{b_0} = 0 = \overline{c_0}$ . Autrement dit,  $p$  divise  $b_0$  et  $p$  divise  $c_0$ , donc  $p^2$  divise  $b_0 c_0 = a_0$ , ce qui est exclu par la troisième hypothèse. ■

## 1.7 Théorème des deux carrés

### Lemme :

Soit  $K$  un corps fini commutatif de caractéristique différente de 2, de cardinal  $q$ , et soit  $a$  un élément de  $K$ . Alors  $a$  est un carré dans  $K$  ssi  $a^{\frac{q-1}{2}} = 1$

preuve :

**Montrons que**  $\prod_{x \in K^*} x = -1$

On considère la relation d'équivalence  $R$  sur  $K^*$  :  $xRy \Leftrightarrow y = x$  ou  $y = x^{-1}$

La classe d'équivalence d'un  $x \in K^*$  est  $\{x, x^{-1}\}$

1 et  $-1$  sont les seuls éléments dont les classes d'équivalences n'ont qu'un seul élément. En effet,  $|\{x, x^{-1}\}| = 1 \Rightarrow x = x^{-1} \Rightarrow x$  racine de  $X^2 - 1$ . Comme c'est un polynôme de degré 2, il a au plus deux racines, et 1 et  $-1$  sont bien des racines de  $X^2 - 1$ .

Finalement, si on note  $x_1, \dots, x_r$  des représentants des classes d'équivalences, on peut calculer  $\prod_{x \in K^*} x$  en regroupant les termes par classes d'équivalences :

$$\prod_{x \in K^*} x = 1 \cdot (-1) \cdot \prod_{i=1}^r x_i \cdot x_i^{-1} = -1$$

**Montrons que** ( $a$  est un carré  $\Rightarrow a^{\frac{q-1}{2}} = 1$ ) et ( $a$  n'est pas un carré  $\Rightarrow a^{\frac{q-1}{2}} = -1$ )

Si  $a$  est un carré, alors on écrit  $a = x^2$ . Donc  $a^{\frac{q-1}{2}} = x^{q-1} = 1$  (par le théorème de Lagrange).

Si  $a$  n'est pas un carré, on considère la relation d'équivalence  $S$  sur  $K^*$  :  $xSy \Leftrightarrow y = x$  ou  $y = ax^{-1}$

La classe d'équivalence d'un  $x \in K^*$  est  $\{x, ax^{-1}\}$ . Chaque classe est de cardinal 2. En effet, si  $|\{x, ax^{-1}\}| = 1$ , alors  $x = ax^{-1}$  ie  $a = x^2$  ce qui est faux par hypothèse.

En calculant  $\prod_{x \in K^*} x$  en regroupant les termes par classes d'équivalences, on a :

$$-1 = \prod_{x \in K^*} x = \prod_{i=1}^r x_i \cdot a \cdot x_i^{-1} = a^r = a^{\frac{q-1}{2}}$$

■

### Théorème :

Soit  $p$  premier. Alors  $\exists x, y \in \mathbb{N}, p = x^2 + y^2$  ssi  $p = 2$  ou  $p \equiv 1 \pmod{4}$

preuve :

**Supposons que**  $p = x^2 + y^2$  avec  $x, y \in \mathbb{N}$

on sait que  $x^2 \equiv 0$  ou  $1 \pmod{4}$

donc  $p = x^2 + y^2 \equiv 0$  ou  $1$  ou  $2 \pmod{4}$

de plus, il est impossible que  $p \equiv 0 \pmod{4}$  (car  $p$  est premier)

et  $p \equiv 2 \pmod{4}$  signifie exactement que  $p = 2$  (puisque c'est le seul nombre premier pair).

**Réciproquement, supposons que**  $p \equiv 1 \pmod{4}$

Rq : On peut se passer du cas trivial  $p = 2 = 1^2 + 1^2$ .

on sait alors que  $(-1)^{\frac{p-1}{2}} = 1$ , donc  $-1$  est un carré dans  $\mathbb{F}_p$  (d'après le Lemme).

Soit  $a$  dans  $\mathbb{F}_p$  tel que  $\overline{-1} = a^2$

Soit  $\psi : (x, y) \in \llbracket 0, \lfloor \sqrt{p} \rfloor \rrbracket^2 \mapsto \overline{x - a \cdot y} \in \mathbb{F}_p$

On a  $\left| \llbracket 0, \lfloor \sqrt{p} \rfloor \rrbracket^2 \right| = (\lfloor \sqrt{p} \rfloor + 1)^2 > \sqrt{p}^2 = p = |\mathbb{F}_p|$

Donc  $\psi$  ne peut pas être injective. Soient donc  $(x_1, y_1), (x_2, y_2) \in \llbracket 0, \lfloor \sqrt{p} \rfloor - 1 \rrbracket^2$  tels que  $(x_1, y_1) \neq (x_2, y_2)$

et  $\overline{x_1 - a \cdot y_1} = \overline{x_2 - a \cdot y_2}$

On a donc  $\overline{x_1 - x_2} = \overline{a \cdot y_1 - y_2}$

donc  $\overline{x_1 - x_2}^2 = \overline{-y_1 - y_2}^2$

d'où  $(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2 = 0$

On a donc que  $(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2$  est un multiple de  $p$ .

Et on a aussi que  $(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2 > 0$  (puisque  $(x_1, y_1) \neq (x_2, y_2)$ )

Et  $(x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2 < 2p$

Comme  $p$  est le seul multiple de  $p$  dans  $]0, 2p[$ , on a nécessairement  $p = (x_1 - x_2)^2 + (y_1 - y_2)^2$

■

## 1.8 Classification des formes quadratiques non dégénérées sur les corps finis de caractéristique différente de 2

Références : [*Francinou et al., c*] p.217

## 1.9 Nombres de polynômes unitaires, de degré $n$ , irréductible sur $\mathbb{F}_q$

Soit  $q$  une puissance d'un nombre premier.

Soit  $K_n$  l'ensemble des polynômes de  $\mathbb{F}_q[X]$  unitaires, irréductibles et degré  $n$ .

Soit  $I_n = |K_n|$ .

Dans un premier temps, montrons que  $q^n = \sum_{d|n} d.I_d$

Pour cela, il suffit de montrer que  $X^{q^n} - X = \prod_{d|n} \prod_{P \in K_d} P$ .

Soit  $Q = X^{q^n} - X$ .

**Montrons qu'il n'y a pas de facteurs carré dans la décomposition en produits de polynômes irréductibles sur  $\mathbb{F}_q$  de  $Q$ .**

Par l'absurde, supposons qu'il existe  $P \in \mathbb{F}_q[X]$  irréductible sur  $\mathbb{F}_q$  tel que  $P^2|Q = X^{q^n} - X$ . On aurait alors  $P|Q' = -1$  ce qui est absurde.

Il suffit alors de montrer que les polynômes qui apparaissent dans la décomposition en facteurs premiers sur  $\mathbb{F}_q$  de  $Q$  sont exactement les polynômes de  $\bigcup_{d|n} K_d$ .

**Soit  $P \in \mathbb{F}_q[X]$  irréductible et unitaire tel que  $P|Q$ , notons  $d$  son degré. Montrons que  $d|n$**

Soit  $a \in \mathbb{F}_{q^n}$  une racine de  $P$ . Par multiplicativité des degrés, on a :  $[\mathbb{F}_{q^n} : \mathbb{F}_q] = [\mathbb{F}_{q^n} : \mathbb{F}_q[a]] \cdot [\mathbb{F}_q[a] : \mathbb{F}_q]$

d'où :  $n = [\mathbb{F}_{q^n} : \mathbb{F}_q[a]] \cdot d$

**Soit  $d|n$ , et soit  $P \in K_d$ . Montrons que  $P|Q$ .**

Soit  $L$  le corps de décomposition de  $P$  sur  $\mathbb{F}_q$ .

Soit  $a \in L$  une racine de  $P$ . On a donc :  $[\mathbb{F}_q[a] : \mathbb{F}_q] = \deg P = d$  (car  $P$  est irréductible sur  $\mathbb{F}_q$ ).

D'où  $\mathbb{F}_q[a] \approx \mathbb{F}_{q^d} \subseteq \mathbb{F}_{q^n}$  (car  $d|n$ ).

Donc  $a^{q^n} = a$ , ie  $a$  est une racine de  $Q$ .

On vient de montrer que toute racine de  $P$  est racine de  $Q$ . De plus,  $Q$  n'a que des racines simples (on a déjà montré que  $Q$  n'a pas de facteurs irréductibles au carré), donc  $P$  aussi.

On sait alors que  $P$  divise  $Q$  dans  $L$ .

Comme  $L$  est une extension de  $\mathbb{F}_q$ , on sait alors que  $P$  divise  $Q$  dans  $\mathbb{F}_q$ . (cf unicité de la division euclidienne)

Finalement, on a montré que  $X^{q^n} - X = \prod_{d|n} \prod_{P \in K_d} P$

En passant au degré, on a :  $q^n = \sum_{d|n} d.I_d$

**Montrons que  $I_n \sim \frac{q^n}{n}$**

On a :  $q^n \geq n.I_n$

D'où  $n.I_n = q^n - \sum_{d|n, d \neq n} d.I_d \geq q^n - \sum_{d|n, d \neq n} q^d \geq q^n - \sum_{d=1}^{\lfloor n/2 \rfloor} q^d = q^n - q \frac{q^{\lfloor n/2 \rfloor} - 1}{q-1} \geq q^n - q^{\lfloor n/2 \rfloor + 1} \sim q^n$

D'où  $n.I_n \sim q^n$

## 1.10 Dimension de l'espace des formes $p$ -linéaires alternées sur un espace de dimension $n$

Références : [Francinou et al., b] p.5



## 1.11 Décomposition effective de Dunford

### Lemme :

$$\forall P \in \mathbb{C}[X], \exists \tilde{P} \in \mathbb{C}[X, Y], P(X - Y) = P(X) - YP'(X) + Y^2\tilde{P}(X, Y)$$

preuve :

$$\text{Soit } P = \sum_{k=0}^n a_k X^k.$$

$$\text{Alors } P(X - Y) = \sum_{k=0}^n a_k \sum_{j=0}^k \binom{k}{j} X^{k-j} (-Y)^j = \sum_{k=0}^n a_k \binom{k}{0} X^{k-0} + \sum_{k=1}^n a_k \binom{k}{1} X^{k-1} \cdot (-Y) + \sum_{k=2}^n a_k \sum_{j=2}^k \binom{k}{j} X^{k-j} (-Y)^j$$

$$\text{Donc } P(X - Y) = P(X) - YP'(X) + Y^2\tilde{P}(X, Y) \text{ où } \tilde{P}(X, Y) = \sum_{k=2}^n a_k \sum_{j=2}^k \binom{k}{j} X^{k-j} (-Y)^{j-2}$$

### Théorème :

Soit  $A \in \mathcal{M}_n(K)$  trigonalisable. Soit  $\chi_A = \prod_{j=1}^d (X - \lambda_j)^{\alpha_j}$  le polynôme caractéristique de  $A$ .

$$\text{Soit } P = \prod_{j=1}^d (X - \lambda_j).$$

Alors :

- (i)  $P = \frac{\chi_A}{\chi_A \wedge \chi'_A}$

- (ii) on peut définir la suite  $\begin{cases} A_0 = A \\ A_{k+1} = A_k - P(A_k)P'(A_k)^{-1} \end{cases}$ . De plus cette suite est stationnaire, et converge vers une matrice diagonale  $D$  tel que  $A - D$  est nilpotente. De plus,  $D$  et  $A - D$  sont des polynômes en  $A$ .

preuve :

(i)

$$\chi'_A \text{ s'écrit } \chi'_A = \sum_{j_0=1}^d \alpha_{j_0} (X - \lambda_{j_0})^{\alpha_{j_0}-1} \prod_{j \neq j_0} (X - \lambda_j)^{\alpha_j}$$

Soit  $Q = \chi_A \wedge \chi'_A$ . Comme  $Q$  divise  $\text{chi}_A$ , on sait que  $Q$  s'écrit :  $Q = \prod_{j=1}^d (X - \lambda_j)^{\beta_j}$  où  $\forall j, 0 \leq \beta_j \leq \alpha_j$

D'autre part, pour  $j_0$  fixé,  $(X - \lambda_{j_0})^{\alpha_{j_0} - 1}$  divise  $\chi'_A$  (puisqu'il divise tous les termes de la somme). Et  $(X - \lambda_{j_0})^{\alpha_{j_0}}$  ne divise pas  $\chi'_A$ . En effet, si c'était le cas,  $(X - \lambda_{j_0})^{\alpha_{j_0}}$  devrait diviser  $\alpha_{j_0} (X - \lambda_{j_0})^{\alpha_{j_0}-1} \prod_{j \neq j_0} (X - \lambda_j)^{\alpha_j}$ , et donc, on aurait que  $(X - \lambda_{j_0})^{\alpha_{j_0}}$  divise  $(X - \lambda_{j_0})^{\alpha_{j_0}-1}$ . Ce qui est absurde.

Donc finalement, on a bien  $Q = \prod_{j=1}^d (X - \lambda_j)^{\alpha_j - 1}$

(ii)

$$\text{On va montrer par récurrence sur } k \begin{cases} (1) A_k \in K[A] \\ (2) P(A_k) \in P(A)^{2^k} K[A] \\ (3) P'(A_k) \text{ inversible et } P'(A_k)^{-1} \in K[A] \end{cases}$$

initialisation : (1) et (2) sont trivialement vraies. Montrons (3).

$P$  est scindé à racines simples, donc  $P$  et  $P'$  sont premiers entre eux. Donc  $P^n$  et  $P'$  sont premiers entre eux. Soient donc  $U, V \in K[X]$  tel que  $U.P^n + V.P' = 1$ . Comme  $\chi_A$  divise  $P^n$ , on a  $P^n(A) = 0$ . D'où  $V(A).P'(A) = 1$ , ie  $P'(A)$  est inversible, et  $P'(A)^{-1} = V(A)$ .

hérédité :

(1)  $A_{k+1} = A_k - P(A_k)P'(A_k)^{-1} \in K[A]$  car  $P'(A_k)^{-1} \in K[A]$  par hypothèse de récurrence.

(2)  $P(A_{k+1}) = P(A_k - P(A_k)P'(A_k)^{-1})$

En appliquant le Lemme, on obtient :  $P(A_{k+1}) = P(A_k) - P(A_k)P'(A_k)^{-1}P'(A_k) - (P(A_k)P'(A_k)^{-1})^2 R(A_k)$  où  $R \in K[X]$ .

D'où  $P(A_{k+1}) = P(A_k)^2 P'(A_k)^{-2} R(A_k) \in P(A)^{2^{k+1}} K[A]$  puisque par hypothèse de récurrence, on a  $P(A_k) \in P(A)^{2^k} K[A]$  et  $A_k \in K[A]$ .

(3) On ré-utilise la relation de Bézout précédente :  $U.P^n + V.P' = 1$ .

Comme  $P(A_{k+1}) \in P(A)^{2^{k+1}} K[A]$  et que  $P(A)^n = 0$ , on sait que  $P(A_{k+1})^n = 0$ . D'où  $P'(A_{k+1})V(A_{k+1}) = 1$ , ie  $P'(A_{k+1})$  est inversible et  $P'(A_{k+1})^{-1} = V(A_{k+1}) \in K[A_{k+1}] \subseteq K[A]$ , puisque  $A_{k+1} \in K[A]$  (on l'a déjà montré).

On a donc montré que  $\forall k, \begin{cases} (1) A_k \in K[A] \\ (2) P(A_k) \in P(A)^{2^k} K[A] \\ (3) P'(A_k) \text{ inversible et } P'(A_k)^{-1} \in K[A] \end{cases}$

La suite  $(A_k)_k$  est constante à partir du rang  $k_0 = \lceil \log_2 n \rceil$  (d'après (2)).

Soit  $D = A_{k_0}$ .  $D$  est diagonalisable puisque  $P(D) = 0$  (cf (2)) et  $P$  scindé à racines simples.

Et  $A - D = \sum_{k=0}^{k_0-1} A_k - A_{k+1}$ . Comme les matrices  $A_k - A_{k+1} = P(A_k)P'(A_k)^{-1}$  sont nilpotentes et commutent deux-à-deux (ce sont toutes des polynômes en  $A$ ), on sait que  $A - D$  est nilpotente.

Ainsi,  $A = D + (A - D)$  avec  $D$  diagonalisable,  $A - D$  nilpotentes, et  $D$  et  $A - D$  sont des polynômes en  $A$ .

On a donc bien trouvé la décomposition de Dunford de  $A$ . ■

## 1.12 Etude du dual de $M_n(K)$

Références : [Francinou et al., a] p.329-331

### 1.13 Ellipsoïde de John-Loewner

Références : [Francinou et al., c] p.229

## 2 Développements Analyse

### 2.1 Equivalence des normes sur les $\mathbb{R}$ -espaces vectoriels de dimension finie

Références : [Choquet, ] p.8

**Proposition :**

Dans  $\mathbb{R}$  tout segment est compact.

preuve :

Soient  $a < b$ , soit  $[a, b] \subseteq \bigcup_{i \in I} O_i$  un recouvrement ouvert de  $[a, b]$ .

Soit  $X = \left\{ a \leq x \leq b : \exists J \subseteq I, J \text{ est fini et } [a, x] \subseteq \bigcup_{j \in J} O_j \right\}$   
 $X \neq \emptyset$  (car  $a \in X$ ) et  $X$  est majoré par  $b$ , soit donc  $c = \sup X$ .

On sait que  $c > a$  (puisque'il existe  $i$  tel que  $a \in O_i$ , et donc il existe  $a < x < b$  tel que  $[a, x] \subseteq O_i$ )

**Montrons que  $c \in X$**

Soit  $i_0$  tel que  $x \in O_{i_0}$ , soit  $c' < c$  tel que  $[c', c] \subseteq O_{i_0}$ . Soit  $c'' \in [c', c]$  tel que  $c'' \in X$  (d'après les propriétés de la borne supérieure). Soit donc  $J \subseteq I$  fini tel que  $[a, c''] \subseteq \bigcup_{j \in J} O_j$ .

On a alors :  $[a, c] = [a, c''] \cup [c'', c] \subseteq \bigcup_{j \in J \cup \{i_0\}} O_j$

donc  $c \in X$ .

**Montrons que  $c = b$**

Supposons que  $c < b$ . Reprenons les notations précédentes, soit  $c < d < b$  tel que  $[c, d] \subseteq O_{i_0}$ .

On a alors :  $[a, d] = [a, c] \cup [c, d] \subseteq \bigcup_{j \in J \cup \{i_0\}} O_j$

donc  $d \in X$  et  $d > c = \sup X$ . C'est absurde.

D'où  $c = b$ .

Finalement  $b = c \in X$ . Donc on peut extraire un sous-recouvrement fini de  $[a, b]$ . ■

**Proposition :**

Dans  $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$ , les compacts sont les fermés bornés

preuve :

Soit  $A$  fermée et bornée dans  $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$ . Alors il existe des segments  $[a_i, b_i]$  tels que  $A \subseteq \prod_{i=1}^n [a_i, b_i]$ .

De plus,  $\prod_{i=1}^n [a_i, b_i]$  est un compact pour la topologie produit (cf théorème de Tychonoff), donc est un compact pour la topologie de  $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$ .

Donc  $A$  est fermé dans  $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$  et est inclus dans un compact de  $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$ . Donc  $A$  est compact. ■

**Théorème :**

Sur  $\mathbb{R}^n$  toutes les normes sur équivalentes.

preuve :

Soit  $N$  une norme quelconque sur  $\mathbb{R}^n$ , soit  $(e_i)_{1 \leq i \leq n}$  la base canonique de  $\mathbb{R}^n$ .

D'abord,  $\forall x, N(x) = N\left(\sum_{i=1}^n x_i e_i\right) \leq \left(\sum_{i=1}^n e_i\right) \|x\|_\infty$

En particulier,  $N$  est continue dans la topologie de  $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$

Soit  $C = \{x : \|x\|_\infty = 1\}$  compact pour  $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$  (car fermé et borné pour  $\|\cdot\|_\infty$ )

Soit  $x_0 \in C$  tel que  $N(x_0) = \min_{x \in C} N(x)$ .

D'où  $\forall x \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}, N\left(\frac{x}{\|x\|_\infty}\right) \geq N(x_0)$

Donc :  $\forall x \in \mathbb{R}^n, N(x) \geq N(x_0) \cdot \|x\|_\infty$

■

Conséquences :

- toute application linéaire dont l'espace de départ est un  $\mathbb{R}$ -espace vectoriel normé de dimension finie est continue
- le théorème de Riesz

## 2.2 Théorème d'Ascoli

### Lemme :

Soit  $A$  une partie d'un espace métrique  $E$ , alors :

$A$  relativement compact dans  $E$  ssi toute suite à valeurs dans  $A$  admet une sous-suite qui converge dans  $E$ .

### Définition :

Soit  $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{C}(E, F)$  où  $E, F$  sont des espaces métriques.

$\mathcal{A}$  est équicontinue en  $x \in E$  si :  $\forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0, \forall y \in E, d(x, y) < \eta \Rightarrow \forall f \in \mathcal{A}, d(f(x), f(y)) < \epsilon$

$\mathcal{A}$  est uniformément équicontinue sur  $E$  si :  $\forall \epsilon > 0, \exists \eta > 0, \forall x, y \in E, d(x, y) < \eta \Rightarrow \forall f \in \mathcal{A}, d(f(x), f(y)) < \epsilon$

### Lemme :

Soit  $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{C}(K, F)$  où  $K$  espace métrique compact, et  $F$  espace métrique (quelconque), alors :

$\mathcal{A}$  est équicontinue sur  $K$  (ie en tout point de  $K$ ) ssi  $\mathcal{A}$  est uniformément équicontinue sur  $K$

### Lemme :

Soit  $E$  et  $F$  des espaces métriques, tel que  $F$  est complet, soit  $D$  une partie dense dans  $E$ , et soit  $f : D \rightarrow F$  uniformément continue sur  $D$ . Alors il existe un unique prolongement continue de  $f$  sur  $E$ . De plus, ce prolongement est uniformément continue.

### Théorème :

Soit  $\mathcal{A} \subseteq \mathcal{C}(K, F)$  où  $K$  espace métrique compact et  $F$  espace métrique complet.

On a :  $\mathcal{A}$  relativement compacte dans  $\mathcal{C}(K, F)$  ssi

- $$\left\{ \begin{array}{l} (i) \quad \mathcal{A} \text{ est équicontinue sur } K \\ (ii) \quad \text{pour tout } x \text{ dans } K, \mathcal{A}(x) = \{f(x) : f \in \mathcal{A}\} \text{ est relativement compacte dans } F \end{array} \right.$$

preuve :

Supposons que  $\mathcal{A}$  est relativement compacte dans  $\mathcal{C}(K, F)$ .

**Montrons (i) :** Soit  $\epsilon > 0$ , soit  $B(f_j, \epsilon)$  ( $1 \leq j \leq k$ ) tel que  $\mathcal{A} \subseteq \bigcup_{j=1}^k B(f_j, \epsilon)$  où  $f_j \in \mathcal{A}$ .

Soit  $\eta$  tel que  $\forall 1 \leq j \leq k, \forall x, y \in E, d(x, y) < \eta \Rightarrow d(f_j(x), f_j(y)) < \epsilon$  (ce  $\eta$  vient de l'uniforme continuité des  $f_j$  sur  $K$  qui est compact).

Soit  $f$  dans  $\mathcal{A}$  quelconque, soit  $j$  tel que  $d_\infty(f, f_j) < \epsilon$ , on a donc :

$$\forall x, y \in K, d(x, y) < \eta \Rightarrow d(f(x), f(y)) \leq d(f(x), f_j(x)) + d(f_j(x), f_j(y)) + d(f_j(y), f(y)) < 3\epsilon$$

**Montrons (ii) :** Soit  $x$  dans  $K$ , soit  $(y_n)_n \in (\mathcal{A}(x))^\mathbb{N}$ , on écrit  $y_n = f_n(x)$  avec  $f_n \in \mathcal{A}$ , par relative compacité, on peut extraire une sous-suite  $(f_{\phi(n)})_n$  qui converge vers  $f \in \mathcal{C}(K, F)$  (pour la topologie de  $\mathcal{C}(K, F)$  ie convergence uniforme), alors  $(y_{\phi(n)})$  converge vers  $f(x) \in F$ .

Supposons (i) et (ii), et montrons que  $\mathcal{A}$  est relativement compacte.

Soit  $(f_n)_n \in (\mathcal{A})^\mathbb{N}$ , montrons qu'elle admet une sous-suite convergente.

Soit  $D = \{d_k : k \in \mathbb{N}\}$  un ensemble dénombrable dense dans  $K$ .

**Montrons qu'il existe une sous-suite  $(f_{\varphi(n)})_n$  qui converge simplement sur  $D$**

La suite  $(f_n(d_0))_n$  est à valeurs dans  $\mathcal{A}(d_0)$  qui est relativement compact, il existe donc  $\varphi_0$  tel que  $f_{\varphi_0(n)}(d_0)$  converge vers une limite notée  $f(d_0)$ .

En appliquant le même raisonnement à  $(f_{\varphi_0(n)}(d_1))_n$ , on en déduit l'existence de  $\varphi_1$  tel que  $(f_{\varphi_0 \circ \varphi_1(n)}(d_1))_n$  converge vers une limite  $f(d_1)$ .

En itérant ce procédé, on construit par récurrence une suite d'extractrice  $(\varphi_n)_n$  tel que  $\forall k, f_{\varphi_0 \circ \dots \circ \varphi_k(n)}(d_k)$  converge vers  $f(d_k)$

Soit  $\varphi(n) = \varphi_0 \circ \dots \circ \varphi_n(n)$  (extraction diagonale). On a alors :

$$\forall k, \forall n \geq k, f_{\varphi(n)}(d_k) = f_{\varphi_0 \circ \dots \circ \varphi_k(\varphi_{k+1} \circ \dots \circ \varphi_n(n))}(d_k) \longrightarrow f(d_k)$$

puisque c'est une sous-suite de  $f_{\varphi_0 \circ \dots \circ \varphi_k(n)}(d_k)$ .

On a donc bien que  $(f_{\varphi(n)})_n$  converge simplement sur  $D$  vers une certaine fonction  $f$  définie sur  $D$ .

**Montrons que  $f$  est uniformément continue sur  $D$**

Soit  $\varepsilon > 0$ , soit  $\eta$  tel que  $\forall x, y \in K, d(x, y) < \eta \Rightarrow \forall g \in \mathcal{A}, d(g(x), g(y)) < \varepsilon$  (par (i))

Soient  $x, y \in K$  tels que  $d(x, y) < \eta$ , soient  $n_\varepsilon \in \mathbb{N}$  tel que  $d(f_{\varphi(n_\varepsilon)}(x), f(x)) < \varepsilon$  et  $d(f_{\varphi(n_\varepsilon)}(y), f(y)) < \varepsilon$ .

On a alors :  $d(f(x), f(y)) \leq d(f(x), f_{\varphi(n_\varepsilon)}(x)) + d(f_{\varphi(n_\varepsilon)}(x), f_{\varphi(n_\varepsilon)}(y)) + d(f_{\varphi(n_\varepsilon)}(y), f(y)) < 3\varepsilon$

Donc  $f$  est uniformément continue sur  $D$ , et peut donc se prolonger sur  $K$  (car  $F$  est complet). Ce prolongement est de plus uniformément continue. On notera toujours  $f$  ce prolongement.

**Montrons que  $(f_{\varphi(n)})_n$  converge uniformément sur  $K$  vers  $f$**

Soit  $\varepsilon > 0$ , soit  $\eta > 0$  défini par l'uniforme équicontinuité de  $\mathcal{A}$  sur  $K$  et par l'uniforme continuité de  $f$  sur  $K$ .

Soit  $K \subseteq \bigcup_{j=1}^k B(x_j, \eta)$  un recouvrement de  $K$ , où  $\forall j, x_j \in D$ .

Soit  $n_\varepsilon$  tel que  $\forall j, \forall n \geq n_\varepsilon, d(f(x_j), f_n(x_j)) < \varepsilon$ . Pour tout  $n \geq n_\varepsilon$ , pour tout  $x \in K$ , soit  $j$  tel que  $d(x, x_j) < \eta$ . On a alors :

$$d(f(x), f_{\varphi(n)}(x)) \leq d(f(x), f(x_j)) + d(f(x_j), f_{\varphi(n)}(x_j)) + d(f_{\varphi(n)}(x_j), f_{\varphi(n)}(x)) < 3\varepsilon$$

■

Conséquences du Théorème d'Ascoli :

- le théorème de Cauchy-Arzela (par la méthode d'Euler)
- si une suite de fonctions équicontinues  $(f_n)_n$  définies sur un compact  $K$  converge simplement sur  $K$ , alors la convergence est uniforme.
- démontrer que l'opérateur  $T : f \in \mathcal{C}([a, b], \mathbb{R}) \mapsto \int_a^b K(x, y)f(y)dy$  où  $K \in \mathcal{C}([a, b] \times [a, b], \mathbb{R})$  est compact



## 2.3 Théorème d'inversion locale

Références : [Rouvière, ] p.222

### Lemme :

Soit  $u : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  une application linéaire. Soit  $\|\cdot\|$  une norme sur  $\mathbb{R}^n$  subordonnée à une norme de  $\mathbb{R}^n$ . Si on suppose que  $\|u\| < 1$ , alors  $Id - u$  est inversible, d'inverse  $(Id - u)^{-1} = \sum_{k=0}^{\infty} u^k$

### Théorème :

Soit  $U$  un ouvert de  $\mathbb{R}^n$  qui contient 0. Soit  $f : U \rightarrow \mathbb{R}^n$  de classe  $\mathcal{C}^1$  telle que  $f(0) = 0$  et telle que  $df(0)$  est inversible.

Alors : il existe  $V, W$  ouverts de  $\mathbb{R}^n$  contenant 0 tels que  $f$  induit un  $\mathcal{C}^1$ -difféomorphisme de  $V$  sur  $W$ .

**preuve :**

Pour  $y \in \mathbb{R}^n$ , posons  $F_y : x \in U \mapsto x + df(0)^{-1}(y - f(x))$

Pour  $r > 0$ , soient  $B_r = \{x \in \mathbb{R}^n : \|x\| < r\}$  et  $\overline{B_r} = \{x \in \mathbb{R}^n : \|x\| \leq r\}$

**Montrons qu'il existe  $r > 0$  tel que :**  $\forall y \in \mathbb{R}^n, \forall x \in B_r \cap U, \|dF_y(x)\| \leq \frac{1}{2}$

Soit  $y \in \mathbb{R}^n$ . On sait que  $F_y$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $U$  et on a :

$$\forall x \in U, dF_y(x) = Id - df(0)^{-1}(df(x))$$

Donc  $dF_y(0) = 0$ , et par continuité de  $x \mapsto dF_y(x)$  (puisque  $F_y$  est  $\mathcal{C}^1$ ), on sait qu'il existe  $r > 0$  tel que :  $\forall x \in B_r \cap U, \|dF_y(x)\| \leq \frac{1}{2}$ .

De plus, le  $r$  qu'on a choisit ne dépend pas de  $y$  puisque  $dF_y$  ne dépend pas non plus de  $y$ .

Remarque : quitte à réduire  $r$ , on peut supposer que  $\overline{B_r} \subseteq U$ . On fait cette hypothèse dans la suite.

Posons  $W = \{y \in \mathbb{R}^n : \|df(0)^{-1}(y)\| < \frac{r}{2}\}$

**Montrons que :**  $\forall y \in W, F_y(\overline{B_r}) \subseteq B_r$

Soit  $y \in W$ . Soit  $x \in \overline{B_r}$ .

On a :  $\|F_y(x)\| \leq \|F_y(x) - F_y(0)\| + \|F_y(0)\|$

Par ailleurs,  $\|F_y(0)\| = \|df(0)^{-1}(y)\| < \frac{r}{2}$  (puisque  $y \in W$ ).

Et, par l'inégalité des accroissements finis, on a :  $\|F_y(x) - F_y(0)\| \leq \frac{1}{2}\|x\| \leq \frac{r}{2}$

D'où  $\|F_y(x)\| < r$

Posons  $V = B_r \cap f^{-1}(W)$

**Montrons que  $f$  induit une bijection de  $V$  sur  $W$**

On a :

$$\begin{aligned} f : V \rightarrow W \text{ bijective} &\Leftrightarrow \forall y \in W, \exists! x \in V, y = f(x) \\ &\Leftrightarrow \forall y \in W, \exists! x \in V, F_y(x) = x \\ &\Leftrightarrow \forall y \in W, F_y \text{ admet un unique point fixe sur } V \end{aligned}$$

Soit  $y \in W$ . Comme  $F_y : \overline{B_r} \rightarrow \overline{B_r}$  est contractante (par l'inégalité des accroissements finis), on sait que  $F_y$  admet un unique point fixe  $x \in \overline{B_r} \supseteq V$ . Il suffit alors de montrer que ce  $x$  appartient à  $V$  (ie  $x \in B_r$  et  $x \in f^{-1}(W)$ ). Ceci est clair, puisque  $x = F_y(x) \in B_r$  (puisque  $F_y(\overline{B_r}) \subseteq B_r$ ) et que  $y = f(x)$  (puisque  $F_y(x) = x$ ).

**Montrons que  $f^{-1}$  est lipschitzienne sur  $W$**

Soient  $y_1, y_2 \in W$ , soient  $x_1, x_2 \in V$  tels que  $y_i = f(x_i)$  ( $1 \leq i \leq 2$ ). On a :

$$\begin{aligned} x_1 - x_2 &= F_{y_1}(x_1) - F_{y_2}(x_2) \\ &= (F_{y_1}(x_1) - F_{y_1}(x_2)) + (F_{y_1}(x_2) - F_{y_2}(x_2)) = (F_{y_1}(x_1) - F_{y_1}(x_2)) + df(0)^{-1}(y_1 - y_2) \end{aligned}$$

Par l'inégalité des accroissements finis :

$$\|x_1 - x_2\| \leq \frac{1}{2}\|x_1 - x_2\| + \|df(0)^{-1}\| \|y_1 - y_2\|$$

D'où

$$\frac{1}{2}\|x_1 - x_2\| \leq \|df(0)^{-1}\| \|y_1 - y_2\|$$

Autrement dit

$$\forall y_1, y_2 \in W, \|f^{-1}(y_1) - f^{-1}(y_2)\| \leq 2\|df(0)^{-1}\| \|y_1 - y_2\|$$

Donc  $f^{-1}$  est lipschitzienne sur  $W$ , donc continue sur  $W$ .

**Montrons que  $\forall x \in B_r, df(x)$  inversible**

Soit  $x \in B_r$ . Soit  $y \in W$  quelconque. On a donc  $\|dF_y(x)\| \leq \frac{1}{2}$ . Par le lemme, on sait donc que la somme  $\sum_{k=0}^{\infty} (dF_y(x))^k$  converge, et est inversible d'inverse  $Id - dF_y(x)$ . Au début de la preuve on avait calculé que  $Id - dF_y(x) = df(0)^{-1}(df(x))$ . On sait donc que  $df(x)$  est inversible.

**Montrons que  $f^{-1}$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $W$**

Soient  $y, y_0 \in W$ , soient  $x, x_0 \in V$  tels que  $y = f(x)$  et  $y_0 = f(x_0)$ . On a :

$$y - y_0 = f(x) - f(x_0) = df(x_0)(x - x_0) + R$$

Avec  $R = o(\|x - x_0\|)$ .

Et, comme  $\|x - x_0\| \leq C\|y - y_0\|$  où  $C$  est une constante (on a déjà montré que  $f^{-1}$  est lipschitzienne), on sait que  $R$  est aussi un  $o(\|y - y_0\|)$ .

On peut donc écrire :

$$df(x_0)(x - x_0) = y - y_0 + o(\|y - y_0\|)$$

Autrement dit

$$f^{-1}(y) - f^{-1}(y_0) = df(x_0)^{-1}(y - y_0) + o(\|y - y_0\|)$$

ie

$$f^{-1}(y) - f^{-1}(y_0) = df(f^{-1}(y_0))^{-1}(y - y_0) + o(\|y - y_0\|)$$

Donc  $f^{-1}$  est différentiable, et  $d(f^{-1})(y) = df(f^{-1}(y))^{-1}$

De plus, comme  $y \mapsto d(f^{-1})(y)$  est la composée de trois fonctions continue, on sait que  $f$  est  $\mathcal{C}^1$ .

■

## 2.4 Développement asymptotique d'une intégrale

Références : [Rouvière, ] p.245

Soient  $a < b$ .

$$\text{Soit } f : \begin{cases} \mathbb{R} \times \mathbb{R} & \longrightarrow \mathbb{R} \\ (x, \varepsilon) & \longmapsto \varepsilon x^3 + (x-a)(b-x) \end{cases}$$

### Proposition :

Pour  $\varepsilon > 0$  assez petit, l'équation  $f(x, \varepsilon) = 0$  a trois solutions distinctes  $x_1(\varepsilon) < x_2(\varepsilon) < x_3(\varepsilon)$ . De plus, on a :

- $x_1(\varepsilon) = a - \frac{a^3}{b-a}\varepsilon + O(\varepsilon^2)$
- $x_2(\varepsilon) = b + \frac{b^3}{b-a}\varepsilon + O(\varepsilon^2)$
- $x_3(\varepsilon) = \frac{1}{\varepsilon} - (a+b) - (a^2 + ab + b^2)\varepsilon + O(\varepsilon^2)$

preuve :

On a  $f(a, 0) = 0$ , et  $\frac{\partial f}{\partial x}(x, \varepsilon) = 3\varepsilon x^2 - 2x + a + b$ . Donc  $\frac{\partial f}{\partial x}(a, 0) = b - a > 0$ .

Par le théorème des fonctions implicites, on sait qu'il existe un intervalle ouvert  $V_1$  de 0 et un voisinage  $W_1$  de  $a$  tels que  $\forall \varepsilon \in V_1, f(x_1(\varepsilon), \varepsilon) = 0$ . De plus, on sait que la fonction implicite  $x_1$  est  $\mathcal{C}^2$  (et même  $\mathcal{C}^\infty$ ), puisque  $f$  l'est. Par l'inégalité de Taylor-Lagrange à l'ordre 2, on a donc :

$$\forall \varepsilon \in V_1, x_1(\varepsilon) = a + \varepsilon x_1'(0) + O(\varepsilon^2)$$

Or, on sait que  $\forall \varepsilon \in V_1, \varepsilon x_1(\varepsilon)^3 - x_1(\varepsilon)^2 + (a+b)x_1(\varepsilon) - ab = f(x_1(\varepsilon), \varepsilon) = 0$

En dérivant, on obtient :  $\forall \varepsilon \in V_1, x_1(\varepsilon)^3 + 3x_1'(\varepsilon)x_1(\varepsilon)^2 - 2x_1'(\varepsilon)x_1(\varepsilon) + (a+b)x_1'(\varepsilon) = 0$

En prenant  $\varepsilon = 0$ , on obtient :  $a^3 - 2x_1'(0)a + (a+b)x_1'(0) = 0$

On a donc :  $x_1'(0) = -\frac{a^3}{b-a}$

D'où  $\forall \varepsilon \in V_1, x_1(\varepsilon) = a - \frac{a^3}{b-a}\varepsilon + O(\varepsilon^2)$

De même, on trouve une fonction implicite  $x_2$  d'un intervalle ouvert  $V_2$  de  $b$  dans un voisinage  $W_2$  de 0 telle que  $\forall \varepsilon \in V_2, f(x_2(\varepsilon), \varepsilon) = 0$ .

Avec le même raisonnement, on trouve :  $\forall \varepsilon \in V_2, x_2(\varepsilon) = b + \frac{b^3}{b-a}\varepsilon + O(\varepsilon^2)$

Les relations racines-coefficients donne l'existence d'une  $x_3 : V = V_1 \cap V_2 \rightarrow \mathbb{R}$  qui vérifie :

$$\forall \varepsilon \in V, x_1(\varepsilon) + x_2(\varepsilon) + x_3(\varepsilon) = \frac{1}{\varepsilon}$$

D'où :  $\forall \varepsilon \in V, x_3(\varepsilon) = \frac{1}{\varepsilon} - (a+b) - (a^2 + ab + b^2)\varepsilon + O(\varepsilon^2)$  ■

### Proposition :

Pour  $\varepsilon$  assez petit, on définit  $I(\varepsilon) = \int_{x_1(\varepsilon)}^{x_2(\varepsilon)} \frac{1}{\sqrt{f(x, \varepsilon)}} dx$

Pour  $\varepsilon$  assez petit,  $I(\varepsilon) = \pi + \frac{3\pi}{4}(a+b)\varepsilon + O(\varepsilon^2)$

preuve :

On a :  $f(x, \varepsilon) = \varepsilon(x - x_1(\varepsilon))(x_2(\varepsilon) - x)(x_3(\varepsilon) - x) = (x - x_1)(x_2 - x)(1 - \varepsilon(x + x_1 + x_2))$

Rq : On écrit  $x_1$  au lieu de  $x_1(\varepsilon)$  pour alléger les notations.

D'où

$$I(\varepsilon) = \int_{x_1}^{x_2} \frac{(1 - \varepsilon(x + x_1 + x_2))^{-1/2}}{\sqrt{(x - x_1)(x - x_2)}} dx$$

En faisant le changement de variables  $x = u + v \sin t$  avec  $u = \frac{x_1 + x_2}{2}$  et  $v = \frac{x_2 - x_1}{2}$ , on a :

$$I(\varepsilon) = \int_{-\pi/2}^{\pi/2} (1 - \varepsilon(3u + v \sin t))^{-1/2} dt \quad (1)$$

Notons  $y = 3u + v \sin t$ . Comme  $x_1 = a + O(\varepsilon)$  et  $x_2 = b + O(\varepsilon)$ , on a

$$y = \frac{3}{2}(a + b) + \frac{b - a}{2} \sin t + O(\varepsilon) \quad (2)$$

Rq : le dernier grand  $O(\varepsilon)$  est uniforme en  $t$ , puisque  $|\sin t| \leq 1, \forall t$ .

D'autre part,

$$(1 - \varepsilon y)^{-1/2} = 1 + \frac{\varepsilon}{2} y + O(\varepsilon) \quad (3)$$

Rq : ce grand  $O(\varepsilon)$  est aussi uniforme en  $t$ , puisque  $|\sin t| \leq 1, \forall t$ .

En injectant (2) et (3) dans (1), et parceque les  $O(\varepsilon)$  sont uniformes en  $t$ , on a :

$$I(\varepsilon) = \int_{-\pi/2}^{\pi/2} \left( 1 + \frac{3}{4}(a + b)\varepsilon + \frac{b - a}{4}\varepsilon \sin t \right) dt + O(\varepsilon^2)$$

D'où  $I(\varepsilon) = \pi + \frac{3\pi}{4}(a + b)\varepsilon + O(\varepsilon^2)$

■

## 2.5 Méthode du gradient à pas optimal

Références : [Francinou et al., g] p. 39

**Lemme :**

Soit  $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  continue telle que  $\lim_{\|x\| \rightarrow \infty} f(x) \rightarrow +\infty$ . Alors  $f$  admet un minimum.

preuve :

Soit  $A > 0$  tel que,  $\forall x, \|x\| > A \Rightarrow f(x) > f(0)$ .

La boule de centre 0 et de rayon  $A$  est un compact de  $\mathbb{R}^n$ . Soit donc  $a$  un point de cette boule où la restriction de  $f$  à la boule atteint son minimum.

On a alors,  $\forall x \in B(0, A), f(x) \geq f(a)$

Et  $\forall x \in \mathbb{R}^n \setminus B(0, A), f(x) > f(0) \geq f(a)$

Donc  $f$  admet bien un minimum en  $a$ . ■

Soit  $G : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R} \mathcal{C}^1$  et  $\alpha > 0$  tels que :

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^n, G(y) - G(x) \geq \langle \text{grad}_G(x), y - x \rangle + \alpha \|y - x\|^2$$

**Proposition :**

$G$  atteint sa borne inférieure en un unique point  $a \in \mathbb{R}^n$ .

De plus,  $\forall x \in \mathbb{R}^n, \text{grad}_G(x) = 0 \Rightarrow x = a$

preuve :

**Montrons que  $G$  admet un minimum en un point  $a$**

On a :  $\forall y, G(y) \geq G(0) + \langle \text{grad}_G(0), y \rangle + \alpha \|y\|^2 = O(\|y\|) + \alpha \|y\|^2 \xrightarrow{\|y\| \rightarrow +\infty} +\infty$  (cf l'inégalité de Cauchy-Schwarz)

Donc le lemme donne l'existence d'un point  $a$  en lequel  $G$  est minimale.

**Montrons que  $\forall x, \text{grad}_G(x) = 0 \Rightarrow x = a$**

Supposons que  $\text{grad}_G(x) = 0$  pour un certain  $x \in \mathbb{R}^n$ .

Alors, on a :  $G(a) - G(x) \geq \langle \text{grad}_G(x), a - x \rangle + \alpha \|x - a\|^2$

D'où :  $G(x) \leq G(a) - \alpha \|x - a\|^2$

Par minimalité de  $G(a)$ , on a nécessairement  $\|x - a\|^2 = 0$

D'où  $x = a$ .

La propriété que l'on vient de démontrer donne aussi l'unicité du point en lequel  $G$  atteint son minimum, puisque tout point définissant un extremum global de  $G$  définit un extremum local ( $G$  est défini sur  $\mathbb{R}^n$ ), donc est un point critique. ■

**Proposition :**

Soit  $(x_k)_k \in (\mathbb{R}^n)^\mathbb{N}$  définie par un  $x_0 \in \mathbb{R}^n$  et pour tout  $k$ ,  $x_{k+1}$  est un point de  $x_k + \mathbb{R}\text{grad}_G(x_k)$  qui minimise la restriction de  $G$ .

Alors  $(x_k)_k$  converge vers  $a$ .

**preuve :**

**Montrons que la suite  $(x_k)_k$  est bien définie**

Supposons que  $x_k$  soit construit.

Si  $\text{grad}_G(x_k) = 0$ , alors on a  $x_k = a$ , et on pose  $x_{k+1} = a$ .

Sinon, on pose  $\varphi_{x_k} : t \in \mathbb{R} \mapsto G(x_k + t\text{grad}_G(x_k))$

$\varphi_{x_k}$  est continue, et  $\varphi_{x_k}(t) \xrightarrow{|t| \rightarrow +\infty} +\infty$ , donc par le lemme, on peut définir  $t_k$  comme un point où  $\varphi_{x_k}$  atteint son minimum, puis poser  $x_{k+1} = x_k + t_k \text{grad}_G(x_k)$ .

**Montrons que  $\forall k, \langle \text{grad}_G(x_k), \text{grad}_G(x_{k+1}) \rangle = 0$** 

Si  $\text{grad}_G(x_k) = 0$ , le résultat est évident.

Sinon, on sait que  $t_k$  définit un extremum global de  $\varphi_{x_k}$ , donc aussi un extremum local, donc est un point critique.

Par ailleurs,  $\forall t, \varphi'_{x_k}(t) = \langle \text{grad}_G(x_k + t\text{grad}_G(x_k)), \text{grad}_G(x_k) \rangle$

D'où  $0 = \varphi'_{x_k}(t_k) = \langle \text{grad}_G(x_{k+1}), \text{grad}_G(x_k) \rangle$

**Montrons que  $(x_k)_k$  converge vers  $a$** 

Par construction  $(G(x_k))_k$  est décroissante et minorée par  $G(a)$ , donc admet une limite  $l \in \mathbb{R}$ . En particulier,  $(G(x_k))$  est bornée.

Comme  $G(x) \xrightarrow{\|x\| \rightarrow +\infty} +\infty$ , on sait que  $(x_k)_k$  est aussi bornée. On va montrer que  $a$  est son unique valeur d'adhérence. Soit donc  $b$  une valeur d'adhérence de  $(x_k)_k$ , soit  $\psi$  une extractrice telle que  $x_{\psi(k)} \rightarrow b$ .

On a :  $\alpha \|x_{\psi(k)} - x_{\psi(k)+1}\|^2 \leq G(x_{\psi(k)}) - G(x_{\psi(k)+1}) \rightarrow 0$ . Donc  $(x_{\psi(k)+1})_k$  converge aussi vers  $b$ .

Par ailleurs, on a :  $\forall k, 0 = \langle \text{grad}_G(x_{\psi(k)}), \text{grad}_G(x_{\psi(k)+1}) \rangle \rightarrow \langle \text{grad}_G(b), \text{grad}_G(b) \rangle = \|\text{grad}_G(b)\|^2$

Donc  $\text{grad}_G(b) = 0$ , et  $b = a$ .

■

## 2.6 Inégalités de Kolmogorov

Références : [Francinou et al., d] p.274

### Proposition :

Soit  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \mathcal{C}^2$ . Soit  $M_k = \sup_{x \in \mathbb{R}} f^{(k)}(x)$  ( $0 \leq k \leq 2$ ). On suppose que  $M_0, M_2 < +\infty$ .

Alors :  $M_1 \leq \sqrt{2M_0M_2}$

preuve :

Soit  $x \in \mathbb{R}$ .

Pour  $h > 0$ , on écrit l'inégalité de Taylor-Lagrange entre  $x$  et  $x + h$ , et entre  $x$  et  $x - h$ .

$$\forall h > 0, |f(x+h) - f(x) - hf'(x)| \leq \frac{h^2}{2} M_2$$

$$\forall h > 0, |f(x-h) - f(x) + hf'(x)| \leq \frac{h^2}{2} M_2$$

D'autre part, en utilisant l'inégalité triangulaire, on a :

$$\forall h > 0, 2h|f'(x)| = |(f(x-h) - f(x) + hf'(x)) + (-f(x+h) + f(x) + hf'(x)) - f(x-h) + f(x+h)| \leq h^2 M_2 + 2M_0$$

$$\text{D'où : } \forall h > 0, |f'(x)| \leq \frac{hM_2}{2} + \frac{M_0}{h}$$

En particulier, si on prend  $h = \sqrt{2\frac{M_0}{M_2}}$ , on obtient :

$$|f'(x)| \leq \sqrt{2M_0M_2}$$

Ceci étant vrai pour tout  $x \in \mathbb{R}$ , on a bien  $M_1 \leq \sqrt{2M_0M_2}$ . ■

### Proposition :

Soit  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \mathcal{C}^n$  ( $n \in \mathbb{N}^*$ ). Pour toute fonction  $g \mathcal{C}^m$ , on notera  $M_k(g) = \sup_{x \in \mathbb{R}} g^{(k)}(x)$  ( $0 \leq k \leq m$ ). On notera  $M_k = M_k(f)$ . On suppose  $M_0, M_n < +\infty$ .

Alors  $\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, M_k \leq 2^{k(n-k)/2} M_0^{1-k/n} M_n^{k/n}$

preuve :

**D'abord, montrons que tous les  $M_k$  sont finis**

Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Soient  $0 < h_0 < \dots < h_{n-1}$

On a :

$$\forall 0 \leq j \leq n-1, |f(x+h_j) - f(x) - h_j f'(x) - \dots - \frac{h_j^{n-1}}{(n-1)!} f^{(n-1)}(x)| \leq \frac{h_j^n}{n!} M_n$$

D'où (par l'inégalité triangulaire) :

$$\forall 0 \leq j \leq n-1, |f(x) + h_j f'(x) + \dots + \frac{h_j^{(n-1)}}{(n-1)!} f^{(n-1)}(x)| \leq M_0 + \frac{h_j^n}{n!} M_n \leq M_0 + \frac{h_{n-1}^n}{n!} M_n = K < +\infty$$

Autrement dit :

$$\left\| \begin{pmatrix} f(x) + h_0 f'(x) + \dots + \frac{h_0^{n-1}}{(n-1)!} f^{(n-1)}(x) \\ \vdots \\ f(x) + h_{n-1} f'(x) + \dots + \frac{h_{n-1}^{n-1}}{(n-1)!} f^{(n-1)}(x) \end{pmatrix} \right\|_{\infty} \leq K$$

Donc :

$$\left\| \underbrace{\begin{pmatrix} 1 & h_0 & \dots & \frac{h_0^{n-1}}{(n-1)!} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & h_{n-1} & \dots & \frac{h_{n-1}^{n-1}}{(n-1)!} \end{pmatrix}}_V \underbrace{\begin{pmatrix} f(x) \\ \vdots \\ f^{(n-1)}(x) \end{pmatrix}}_{F(x)} \right\|_{\infty} \leq K$$

Or  $V$  est inversible. En effet,  $\det V = \frac{1}{2! \dots (n-1)!} \prod_{i < j} (h_j - h_i) > 0$  (cf déterminant de Vandermonde).

En notant  $\|\cdot\|$  la norme subordonnée à  $\|\cdot\|_{\infty}$ , on a :

$$\|F(x)\|_{\infty} = \|V^{-1}(V.F(x))\|_{\infty} \leq \|V^{-1}\| \cdot K$$

Ceci étant vrai pour tout  $x \in \mathbb{R}$ , on a :  $\forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, M_k \leq \|V^{-1}\| \cdot K < +\infty$

### Montrons maintenant l'inégalité

On va procéder par récurrence sur  $n$ . Le cas  $n = 2$  a déjà été fait dans la proposition précédente.

Soit  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \quad \mathcal{C}^{n+1}$ .

On suppose que  $\forall g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{C} \quad \mathcal{C}^m$ , si  $m \leq n$  et que  $M_0(g), M_m(g) < +\infty$ , alors

$$\forall 0 \leq i \leq m, M_i(g) \leq 2^{i(m-i)/2} M_0(g)^{1-i/m} M_m(g)^{i/m}$$

On suppose de plus que  $M_0, M_{n+1} < +\infty$ . On vient de démontrer que  $\forall 0 \leq k \leq n+1, M_k < +\infty$ .

Soit  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ .

Appliquons le cas  $n = 2$  à  $f^{(k-1)}$  (qui est bien  $\mathcal{C}^2$ ) :

$$M_1(f^{(k-1)})^2 \leq 2M_0(f^{(k-1)})M_2(f^{(k-1)})$$

Autrement dit,

$$M_k^2 \leq 2M_{k-1}M_{k+1} \tag{1}$$

En appliquant l'hypothèse de récurrence à  $g = f$ ,  $m = k$  et  $i = k-1$ , on a :

$$M_{k-1}(f) \leq 2^{(k-1)/2} M_0(f)^{1-(k-1)/k} M_k(f)^{(k-1)/k}$$

Autrement dit,

$$M_{k-1} \leq 2^{(k-1)/2} M_0^{1/k} M_k^{1-1/k} \tag{2}$$

En appliquant l'hypothèse de récurrence à  $g = f^{(k)}$ ,  $m = n+1-k$  et  $i = 1$ , on a :



$$M_1 (f^{(k)}) \leq 2^{(n-k)/2} M_0 (f^{(k)})^{1-1/(n+1-k)} M_{n+1-k} (f^{(k)})^{1/(n+1-k)}$$

Autrement dit,

$$M_{k+1} \leq 2^{(n-k)/2} M_k^{1-1/(n+1-k)} M_{n+1}^{1/(n+1-k)} \quad (3)$$

En injectant les inégalités (2) et (3) dans (1), on a :

$$M_k^2 \leq 2^{(n+1)/2} M_0^{1/k} M_k^{(k-1)/k+(n-k)/(n+1-k)} M_{n+1}^{1/(n+1-k)}$$

En élevant à la puissance  $\frac{k(n+1-k)}{n+1}$ , on a bien :

$$M_k \leq 2^{k(n+1-k)/2} M_0^{1-k/(n+1)} M_{n+1}^{k/(n+1)}$$

■

## 2.7 Equation de Bessel

Références : [Francinou et al., g] p.101

On considère l'équation différentielle :

$$xy'' + y' + xy = 0 \quad (E)$$

**Proposition :**

$g : x \mapsto \frac{1}{\pi} \int_0^\pi \cos(x \sin \theta) d\theta$  est solution de (E).

**preuve :**

La fonction  $(x, \theta) \mapsto \cos(x \sin \theta)$  est  $\mathcal{C}^\infty$ , donc par le théorème de dérivation sous l'intégrale (on intègre sur un segment), on sait que  $g$  est aussi  $\mathcal{C}^\infty$ , et on a :

$$g'(x) = -\frac{1}{\pi} \int_0^\pi \sin(x \sin \theta) \sin \theta d\theta$$

$$g''(x) = -\frac{1}{\pi} \int_0^\pi \cos(x \sin \theta) (\sin \theta)^2 d\theta$$

On a donc, pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$\begin{aligned} xg''(x) + g'(x) + xg(x) &= \frac{1}{\pi} \int_0^\pi (x \cos(x \sin \theta) (1 - (\sin \theta)^2) - \sin(x \sin \theta) \sin \theta) d\theta \\ &= \frac{1}{\pi} \int_0^\pi (x \cos(x \sin \theta) (\cos \theta)^2 - \sin(x \sin \theta) \sin \theta) d\theta \\ &= \frac{1}{\pi} [\sin(x \sin \theta) \cos \theta]_0^\pi \\ &= 0 \end{aligned}$$

**Proposition :**

Les solutions de (E) développables en série entière sont exactement les fonctions de la forme  $x \mapsto \lambda \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{4^n (n!)^2} x^{2n}$  avec  $\lambda \in \mathbb{R}$ .

**preuve :**

Soit  $f$  une solution de (E) développable en série entière au voisinage de 0. Soient  $(a_n)_n \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  et  $R > 0$  tels que :

$$\forall x \in ]-R, R[, f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n$$

On sait alors que :

$$\begin{aligned} \forall x \in ]-R, R[, xf(x) &= \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^{n+1} = \sum_{n=1}^{\infty} a_{n-1} x^n \\ \forall x \in ]-R, R[, f'(x) &= \sum_{n=1}^{\infty} n a_n x^{n-1} = \sum_{n=0}^{\infty} (n+1) a_{n+1} x^n \\ \forall x \in ]-R, R[, xf''(x) &= \sum_{n=2}^{\infty} n(n-1) a_n x^{n-1} = \sum_{n=1}^{\infty} n(n+1) a_{n+1} x^n \end{aligned}$$

Comme  $f$  est solution de  $(E)$ , on a :

$$\forall x \in ]-R, R[, 0 = x f''(x) + f'(x) + x f(x) = a_1 + \sum_{n=1}^{\infty} (a_{n-1} + (n+1)a_{n+1} + n(n+1)a_{n+1})x^n$$

Donc :

$$\begin{cases} a_1 = 0 \\ \forall n \in \mathbb{N}^*, a_{n-1} + (n+1)^2 a_{n+1} = 0 \end{cases}$$

Donc, avec une récurrence immédiate, on en déduit que  $\forall n \in \mathbb{N}^*, a_{2n+1} = 0$  et que  $\forall n \in \mathbb{N}^*, a_{2n} = \frac{(-1)^n}{4^n (n!)^2} a_0$ .

On a donc,  $\forall x \in ]-R, R[, f(x) = a_0 \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{4^n (n!)^2} x^{2n}$ .

Réciproquement, cette série entière a un rayon de convergence infini, et donc est bien une solution de  $(E)$

sur  $\mathbb{R}$ . ■

Soit  $f_0 : x \mapsto \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{4^n (n!)^2} x^{2n}$

**Proposition :**

Soit  $f$  une solution de  $(E)$  définie sur  $]0, \infty[$ . Alors :  $(f, f_0)$  est libre ssi  $f$  non-bornée au voisinage de 0.

**preuve :**

La fonction  $f_0$  est continue en 0, donc bornée au voisinage de 0.

Il est alors clair que si  $(f, f_0)$  est liée, alors  $f$  est aussi bornée au voisinage de 0.

**Supposons que  $(f, f_0)$  est libre, et montrons que  $f$  n'est pas bornée au voisinage de 0**

Sur  $\mathbb{R}_+^*$ ,  $(E)$  s'écrit sous forme résolue  $y'' + \frac{1}{x}y' + y = 0$ , les solutions de  $(E)$  sur  $R_+^*$  forment donc un espace vectoriel de dimension 2, dont  $(f, f_0)$  est une base. Soit  $W = f \cdot f_0' - f_0 \cdot f'$  le wronskien associé à cette base.

On a :

$$\begin{aligned} \forall x > 0, W'(x) &= f(x) \cdot f_0''(x) - f_0(x) \cdot f''(x) \\ &= f(x) \left(-\frac{1}{x} f_0'(x) - f_0(x)\right) + f_0(x) \left(\frac{1}{x} f'(x) + f(x)\right) \\ &= -\frac{1}{x} W(x) \end{aligned}$$

On sait alors, qu'il existe  $C \in \mathbb{R}$  tel que  $\forall x > 0, W(x) = \frac{C}{x}$

On sait que  $C \neq 0$ , puisque la famille  $(f, f_0)$  est libre.

On a donc :  $\forall x > 0, f(x) f_0'(x) - f'(x) f_0(x) = \frac{C}{x}$

Si  $f$  était bornée au voisinage de 0, alors, comme  $f_0(x) \xrightarrow{x \rightarrow 0} 1$  et que  $f_0'(x) \xrightarrow{x \rightarrow 0} 0$ , on aurait (en faisant tendre  $x$  vers 0 dans l'égalité précédente) :

$$f'(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} -\frac{C}{x}$$

Mais, comme  $x \mapsto -\frac{C}{x}$  garde un signe constant, et n'est pas intégrable sur  $]0, 1]$ , on aurait aussi :

$$f(1) - f(x) = \int_x^1 f'(t) dt \underset{x \rightarrow 0}{\sim} -C \int_x^1 \frac{dt}{t} = C \ln x$$

On aurait alors :  $f(x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} -C \ln x$  qui n'est pas bornée au voisinage de 0.

On sait donc que, sous l'hypothèse que  $(f, f_0)$  est libre,  $f$  n'est pas bornée au voisinage de 0. ■

**Proposition :**

$$\forall x \in \mathbb{R}, \frac{1}{\pi} \int_0^\pi \cos(x \sin \theta) d\theta = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{4^n (n!)^2} x^{2n}$$

**preuve :**

La fonction  $g$  (introduit dans la première proposition) est bornée sur  $\mathbb{R}$ , donc la famille  $(f_0, g)$  est liée sur  $]0, \infty[$ . Par continuité en 0,  $(f_0, g)$  est liée sur  $\mathbb{R}_+$ . Et, comme  $f_0(0) = 1 = g(0)$ , on sait que  $\forall x \geq 0, f_0(x) = g(x)$ .

Comme  $f_0$  et  $g$  sont paires, on en déduit que  $\forall x \in \mathbb{R}, g(x) = f_0(x)$  ■

## 2.8 Problème de Cauchy avec conditions aux limites

**Références :** [Francinou et al., g] p.112

Soit  $p : \mathbb{R}^+ \rightarrow \mathbb{R}$  continue telle que  $\int_0^\infty t|p(t)|dt < \infty$

L'équation différentielle  $y'' + py = 0$  admet une unique solution telle que  $\lim_\infty y = 1$  et  $\lim_\infty y' = 0$ .

Procédons par analyse-synthèse. Soit  $y$  une telle solution. On sait que  $y$  est bornée (en effet,  $y$  est continue et admet une limite finie en  $\infty$ ).

On a :  $\forall x \in \mathbb{R}^+, y(x) = 1 - \int_x^\infty y'(t)dt$  (puisque  $\lim_\infty y = 1$ ).

En intégrant par parties :  $\forall x \in \mathbb{R}^+, y(x) = 1 - [(t-x)y'(t)]_x^\infty + \int_x^\infty (t-x)y''(t)dt$

Comme on a supposé que  $y$  était solution de l'équation différentielle, on a :  $\forall x \in \mathbb{R}^+, y(x) = 1 - \lim_\infty (t-x)y'(t) - \int_x^\infty (t-x)p(t)y(t)dt$

Par ailleurs, comme  $(t-x)|p(t)y(t)| \leq (t-x)|p(t)| \cdot K$  (où  $K$  est une constante), on sait que  $t \mapsto (t-x)p(t)y(t)$  est intégrable, et donc que  $(t-x)y'(t)$  admet une limite  $l \in \mathbb{R}$  en  $\infty$ . Si cette limite  $l$  était non-nulle, on aurait  $y'(t) \sim_\infty \frac{l}{t}$ , et alors  $\int_0^\infty y'(t)dt = \infty$  (ce qui est absurde, puisque  $y(x) = 1 - \int_x^\infty y'(t)dt$ ).

D'où :  $\forall x \in \mathbb{R}^+, y(x) = 1 - \int_0^\infty (t-x)p(t)y(t)dt$

Ce qui termine la phase d'analyse.

On voit donc comment ramener le problème de l'équation différentielle à un problème de point fixe.

Posons donc  $E = \{f : [a, \infty[ \rightarrow \mathbb{R} : \text{continue et bornée}\}$  (on fixera la valeur de  $a$  après). On munit de la norme uniforme.

Pour  $f \in E$ , soit  $T(f) : x \geq a \mapsto 1 - \int_0^\infty (t-x)p(t)f(t)dt$

**Montrons que  $E$  (muni de la norme infini) est complet.**

Soit  $(f_n)_n \in E^\mathbb{N}$  une suite de Cauchy. Pour  $\varepsilon > 0$ , soit  $n_\varepsilon \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n, m \geq n_\varepsilon, \|f_n - f_m\|_\infty < \varepsilon$ . Alors on a aussi,  $\forall x \in \mathbb{R}, \forall n, m \geq n_\varepsilon, |f_n(x) - f_m(x)| < \varepsilon$ . Donc la suite  $(f_n(x))_n$  est de Cauchy, donc converge vers une limite, que l'on note  $f(x)$ .

Comme  $\forall n, m \geq n_\varepsilon, |f_n(x) - f_m(x)| < \varepsilon$ , en faisant tendre  $m$  vers  $\infty$ , on voit que  $\forall x \in \mathbb{R}, \forall n \geq n_\varepsilon, |f(x) - f_n(x)| \leq \varepsilon$ . D'où  $\forall n \geq n_\varepsilon, \|f - f_n\|_\infty \leq \varepsilon$ . De plus, comme  $f = f_n - (f_n - f)$ , on sait que  $f \in E$  (puisque  $f_n \in E$  et que  $f_n - f \in E$ ).

**Montrons que  $T$  admet un unique point fixe  $f \in E$ .**

Comme  $E$  est complet, il suffit de montrer que  $T$  est contractante (c'est ici, qu'il faut bien choisir  $a$ ).

Tout d'abord, il faut montrer que  $T$  est à valeurs dans  $E$ . Soit  $f \in E$ , et soit  $g = T(f)$ .  $g$  est clairement continue. De plus, pour  $x \geq a$ ,

$$|g(x)| \leq 1 + \|f\|_\infty \int_a^\infty t|p(t)|dt$$

Maintenant, montrons que  $T$  est contractante. Soient  $f_1, f_2 \in E$  et  $g_1 = T(f_1), g_2 = T(f_2)$ . On a

$$\forall x \geq a, |g_1(x) - g_2(x)| \leq \|f_1 - f_2\|_\infty \int_a^\infty t|p(t)|dt$$

Mais, comme  $t \mapsto t|p(t)|$  est intégrable, on sait que  $\int_u^\infty t|p(t)|dt \rightarrow_\infty 0$ . On sait donc qu'il existe  $a \geq 0$  tel que  $\int_a^\infty t|p(t)|dt < 1$ . Pour ce choix de  $a$ ,  $T$  est bien contractante.

**Montrons que  $f$  est solution de l'équation différentielle sur  $[a, \infty[$**

Pour  $x \geq a$ ,  $f(x) = 1 - \int_x^\infty tp(t)f(t)dt + x \int_x^\infty p(t)f(t)dt$

Donc  $f$  est dérivable sur  $[a, \infty[$  et

$$\forall x \geq a, f'(x) = xp(x)f(x) - xp(x)f(x) + \int_x^\infty p(t)f(t)dt = \int_x^\infty p(t)f(t)dt$$

Comme  $f$  est bornée, on voit que  $\lim_{\infty} f' = 0$ , et aussi que  $f'$  est dérivable, de dérivée  $f''(x) = -p(x)f(x)$ .

Par ailleurs,  $|f(x) - 1| \leq \|f\|_\infty \int_x^\infty t|p(t)|dt$ . D'où  $\lim_{\infty} f = 1$ .

On sait (d'après la phase d'analyse que  $f$  est la seule solution de  $E$  sur  $[a, \infty[$ ).

Mais on sait aussi, qu'il existe des solutions de l'équation différentielle définies sur  $\mathbb{R}^+$ . Parmi elle, on sait qu'il en existe une et une seule qui prolonge  $f$ .

## 2.9 Formule de Stirling

### Lemme :

Soit  $I_n = \int_0^{\pi/2} (\sin t)^n dt$ . On a :

- $I_{2n+1} = \frac{2.4 \dots 2n}{1.3 \dots (2n+1)}$
- $I_n \sim \sqrt{\frac{\pi}{2n}}$

preuve :

**Montrons que**  $I_{n+1} = \frac{n}{n+1} I_{n-1}$

En intégrant par parties, on a :  $I_{n+1} = \int_0^{\pi/2} (\sin t) (\sin t)^n dt = n \int_0^{\pi/2} (\cos t)^2 (\sin t)^{n-1} dt$

Donc  $I_{n+1} = n \int_0^{\pi/2} (1 - (\sin t)^2) (\sin t)^{n-1} dt = nI_{n-1} - nI_{n+1}$

D'où  $I_{n+1} = \frac{n}{n+1} I_{n-1}$

A partir de cette formule, on établit aisément le premier point du lemme.

**Montrons que**  $I_n \sim I_{n+1}$

D'abord  $\forall 0 \leq t \leq \pi/2, 0 \leq \sin t \leq 1$

donc  $\forall 0 \leq t \leq \pi/2, (\sin t)^{n+1} \leq (\sin t)^n$

D'où  $I_{n+1} \leq I_n$

donc  $\frac{I_{n+1}}{I_n} \leq 1$

De plus,  $\frac{I_{n+1}}{I_n} = \frac{n}{n+1} \frac{I_{n-1}}{I_n} \geq \frac{n}{n+1}$

On a donc  $\frac{n}{n+1} \leq \frac{I_{n+1}}{I_n} \leq 1$

D'où  $I_n \sim I_{n+1}$

**Montrons que**  $I_n \sim \sqrt{\frac{\pi}{2n}}$

Comme  $\forall n, I_n = \frac{n-1}{n} I_{n-2}$ , on sait que la suite  $(nI_n I_{n-1})_n$  est constante.

donc  $\forall n, nI_n I_{n-1} = \pi/2$

donc  $nI_n^2 \sim \pi/2$

d'où  $I_n \sim \sqrt{\frac{\pi}{2n}}$

### Théorème :

$$n! \sim_{\infty} \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n$$

preuve :

Soit  $u_n = \frac{n!e^n}{n^{n+1/2}}$ , il s'agit de montrer que  $(u_n)_n$  converge vers  $\sqrt{2\pi}$

**Montrons que**  $(u_n)_n$  converge vers un nombre  $\lambda > 0$

$$\frac{u_{n+1}}{u_n} = (n+1)e \frac{n^{n+1/2}}{(n+1)^{n+1+1/2}} = e \left(\frac{n}{n+1}\right)^{n+1/2} = e \left(1 - \frac{1}{n+1}\right)^{n+1/2}$$

$$\text{donc } \ln u_{n+1} - \ln u_n = 1 + \left(n + \frac{1}{2}\right) \ln \left(1 - \frac{1}{n+1}\right) = 1 - \left(n + \frac{1}{2}\right) \left(\frac{1}{n+1} + \frac{1}{2(n+1)^2} + O\left(\frac{1}{n^3}\right)\right)$$

$$\ln u_{n+1} - \ln u_n = 1 - \left( \frac{n}{n+1} + \frac{1}{2(n+1)} + \frac{n}{2(n+1)^2} + O\left(\frac{1}{n^2}\right) \right) = \frac{1}{2(n+1)} - \frac{n}{2(n+1)^2} + O\left(\frac{1}{n^2}\right)$$

$$\text{donc } \ln u_{n+1} - \ln u_n = O\left(\frac{1}{n^2}\right)$$

donc la série de terme général  $(\ln u_{n+1} - \ln u_n)$  est convergente. Doù, la suite  $(\ln u_n)_n$  converge vers un réel  $l$ . Finalement,  $(u_n)_n$  converge vers  $\lambda = e^l > 0$

**Montrons que**  $\lambda = \sqrt{2\pi}$

$$\text{On sait que } \frac{u_n^2}{u_{2n}} \rightarrow \frac{\lambda^2}{\lambda} = \lambda$$

$$\text{D'autre part } \frac{u_n^2}{u_{2n}} = \frac{(n!)^2}{(2n)!} \cdot \frac{(2n)^{2n+1/2}}{n^{2n+1}} = \frac{(n!)^2}{(2n)!} 2^{2n} \sqrt{\frac{2}{n}} = \frac{2 \cdot 4 \cdots 2n}{1 \cdot 3 \cdots (2n-1)} \sqrt{\frac{2}{n}} = (2n+1) I_{2n+1} \sqrt{\frac{2}{n}}$$

$$\text{D'où } \frac{u_n^2}{u_{2n}} \sim 2n \frac{1}{2} \sqrt{\frac{\pi}{n}} \sqrt{\frac{2}{n}} = \sqrt{2\pi}$$

■



## 2.10 Développement asymptotique de $u_{n+1} = u_n - u_n^2$

Références : [Francinou et al., d] p.99

**Lemme :**

$$\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} = \ln n + o(\ln n)$$

preuve :

la fonction  $t \in [1, +\infty[ \mapsto \frac{1}{t}$  est décroissante et positive.

On a donc :  $\forall k \geq 2, \int_k^{k+1} \frac{dt}{t} \leq \frac{1}{k} \leq \int_{k-1}^k \frac{dt}{t}$

D'où  $\int_2^{n+1} \frac{dt}{t} \leq \sum_{k=2}^n \frac{1}{k} \leq \int_1^n \frac{dt}{t}$

Donc  $\ln(n+1) - \ln 2 \leq \sum_{k=2}^n \frac{1}{k} \leq \ln n$

Donc  $\sum_{k=2}^n \frac{1}{k} \sim \ln n$

Donc  $\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \sim \ln n$

D'où le résultat. ■

**Proposition :**

Soit  $f : [0, b] \rightarrow \mathbb{R}_+$  où  $b > 0$  telle que  $f(x) = x - ax^\alpha + o_{x \rightarrow 0}(x^\alpha)$  avec  $a > 0$  et  $\alpha > 1$ . Alors, il existe  $\eta > 0$  tel que pour toute suite  $(u_n)_n$  définie par un  $u_0 \in ]0, \eta[$  et  $u_{n+1} = f(u_n)$ ,  $u_n \sim (a(\alpha - 1)n)^{\frac{1}{1-\alpha}}$ .

preuve :

**Montrons qu'il existe  $\eta > 0$  tel que  $f([0, \eta]) \subseteq [0, \eta[$**

Cela permet de montrer que la suite  $(u_n)_n$  est bien définie.

Pour  $x \in [0, b]$ , on écrit  $f(x) = x - ax^\alpha + g(x)$  où  $\frac{g(x)}{x^\alpha} \xrightarrow{x \rightarrow 0} 0$

Alors  $f(x) - x = x^\alpha \left( \frac{g(x)}{x^\alpha} - a \right)$

Soit  $\eta > 0$  tel que  $\forall x \in ]0, \eta[, \frac{g(x)}{x^\alpha} - a < 0$

On a donc  $\forall x \in ]0, \eta[, f(x) - x < 0$

D'où  $\forall x \in ]0, \eta[, f(x) < x < \eta$

Et par hypothèse,  $\forall x \in ]0, \eta[, f(x) \geq 0$

D'où le résultat.

**Cherchons  $\beta$  tel que  $u_{n+1}^\beta - u_n^\beta$  converge**

$$u_{n+1} = u_n (1 - au_n^{\alpha-1} + o(u_n^{\alpha-1}))$$

$$\text{donc } u_{n+1}^\beta = u_n^\beta (1 - a\beta u_n^{\alpha-1} + o(u_n^{\alpha-1}))$$

$$\text{d'où } u_{n+1}^\beta - u_n^\beta = -a\beta u_n^{\alpha-1+\beta} o(u_n^{\alpha-1+\beta})$$

on prend donc  $\beta = 1 - \alpha < 0$ .

$$\text{on a } u_{n+1}^{1-\alpha} - u_n^{1-\alpha} \rightarrow a(\alpha - 1)$$

**Montrons que  $u_n \sim (a(\alpha - 1)n)^{\frac{1}{1-\alpha}}$**

Par le théorème de Césaro, on a :  $\frac{1}{n} \sum_{k=0}^{n-1} u_{k+1}^{1-\alpha} - u_k^{1-\alpha} \rightarrow a(\alpha - 1)$

D'où  $\frac{1}{n} u_n^{1-\alpha} \rightarrow a(\alpha - 1)$

Donc  $u_n \sim (a(\alpha - 1)n)^{\frac{1}{1-\alpha}}$

**Proposition :**

Soit  $(u_n)_n$  définie par un  $u_0 \in ]0, 1[$  et  $u_{n+1} = u_n - u_n^2$ .

Alors  $u_n = \frac{1}{n} - \frac{\ln n}{n^2} + o\left(\frac{\ln n}{n^2}\right)$

**preuve :**

La proposition précédente s'applique ( $a = 1$  et  $\alpha = 2$ ).

On a donc :  $u_n \sim \frac{1}{n}$

D'autre part :  $\frac{1}{u_{n+1}} - \frac{1}{u_n} - 1 = \frac{1 - (1-u_n) - u_n(1-u_n)}{u_n(1-u_n)} = \frac{u_n^2}{u_n(1-u_n)} = \frac{1}{1/u_n - 1} \sim \frac{1}{n}$

C'est le terme générale de signe constant d'une série divergente.

On a donc :  $\sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{u_{k+1}} - \frac{1}{u_k} - 1 \sim \sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k}$

D'où  $\frac{1}{u_n} - \frac{1}{u_1} - n + 1 = \ln n + o(\ln n)$

Donc  $\frac{1}{u_n} = n + \ln n + o(\ln n)$

Donc  $u_n = \frac{1}{n + \ln n + o(\ln n)} = \frac{1}{n} \left(1 + \frac{\ln n}{n} + o\left(\frac{\ln n}{n}\right)\right)^{-1} = \frac{1}{n} \left(1 - \frac{\ln n}{n} + o\left(\frac{\ln n}{n}\right)\right)$

Finalement  $u_n = \frac{1}{n} - \frac{\ln n}{n^2} + o\left(\frac{\ln n}{n^2}\right)$

## 2.11 Vitesse de convergence des polynômes de Bernstein

### Définition :

Pour  $f : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  continue, on note  $w_f(h) = \sup_{|x-y| \leq h} |f(x) - f(y)|$  (où  $h \geq 0$ )

### Proposition :

$\forall f : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  continue,  $\forall h, \lambda \geq 0, w_f(\lambda h) \leq (\lambda + 1)w_f(h)$

preuve :

Soit  $f : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$

**Montrons que  $w_f$  est croissante**

Soient  $0 \leq h_1 \leq h_2$

Alors  $\{x, y : |x - y| \leq h_1\} \subseteq \{x, y : |x - y| \leq h_2\}$

D'où  $w_f(h_1) \leq w_f(h_2)$

**Montrons que  $\forall h_1, h_2 \geq 0, w_f(h_1 + h_2) \leq w_f(h_1) + w_f(h_2)$**

Soient  $h_1, h_2 \geq 0$

Soient  $x, y$  tel que  $|x - y| \leq h_1 + h_2$

Soit  $z = \frac{h_2 x + h_1 y}{h_1 + h_2}$

Alors  $|x - z| \leq h_1$  et  $|y - z| \leq h_2$

D'où  $|f(x) - f(y)| \leq |f(x) - f(z)| + |f(z) - f(y)| \leq w_f(h_1) + w_f(h_2)$

Ceci étant vrai pour tous  $x, y$  tels que  $|x - y| \leq h_1 + h_2$ , on a :  $w_f(h_1 + h_2) \leq w_f(h_1) + w_f(h_2)$

On en déduit immédiatement par récurrence que :  $\forall n \in \mathbb{N}, \forall h \geq 0, w_f(nh) \leq n w_f(h)$

**Montrons que  $\forall h, \lambda \geq 0, w_f(\lambda h) \leq (\lambda + 1)w_f(h)$**

$w_f(\lambda h) \leq w_f(([\lambda] + 1)h) \leq ([\lambda] + 1)w_f(h) \leq (\lambda + 1)w_f(h)$

■

### Définition :

Pour  $f : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$ , on note  $B_n(f)(p) = \mathbb{E} \left[ f \left( \frac{X_n^p}{n} \right) \right]$  où  $n \in \mathbb{N}^*, p \in [0, 1]$  et  $(X_n^p)_{n,p}$  sont des variables aléatoires indépendantes, de loi  $\mathcal{B}(n, p)$ .

Autrement dit :  $B_n(f)(p) = \sum_{k=0}^n p^k (1-p)^{n-k} f(k/n)$

### Proposition :

$\forall f : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$  continue,  $\|B_n(f) - f\|_\infty \leq \frac{3}{2}w_f(1/\sqrt{n})$

preuve :

Soit  $p \in [0, 1]$ .

$|B_n(f)(p) - f(p)| = |\mathbb{E}[f(p) - f(X_n^p/n)]| \leq \mathbb{E}[|f(p) - f(X_n^p/n)|] \leq \mathbb{E}[w_f(|p - X_n^p/n|)]$

D'autre part,  $w_f(|p - X_n^p/n|) \leq (1 + \sqrt{n}|p - X_n^p/n|)w_f(1/\sqrt{n})$  (d'après la première proposition)

Et  $\mathbb{E}[|p - X_n^p/n|] \leq \mathbb{E}[(p - X_n^p/n)^2]^{1/2} = \mathbb{V}[X_n^p/n]^{1/2} = \frac{1}{n}\mathbb{V}[X_n^p]^{1/2} = \frac{1}{\sqrt{n}}\sqrt{p(1-p)} \leq \frac{1}{2\sqrt{n}}$

La première inégalité ci-dessus est un cas particulier de l'inégalité de Cauchy-Schwarz (ie  $\mathbb{E}[|X.Y|] \leq \mathbb{E}[X^2]^{1/2}\mathbb{E}[Y^2]^{1/2}$  avec  $Y = 1$ )

En combinant les trois inégalités ci-dessus, on obtient :

$$|B_n(f)(p) - f(p)| \leq w_f(1/\sqrt{n}) \left(1 + \sqrt{n} \frac{1}{2\sqrt{n}}\right) = \frac{3}{2}w_f(1/\sqrt{n})$$

■

## 2.12 Probabilité d'extinction du processus de Galton–Watson

### **Théorème :**

Soit  $Z$  une variable aléatoire intégrable, à valeurs dans  $\mathbb{N}$  telle que  $\mathbb{P}(Z = 1) < 1$ . Soit  $(Z_n^k)_{n,k \in \mathbb{N}}$  des variables i.i.d de même loi que  $Z$ . On définit une suite de variables aléatoires  $(X_n)_n$  récursivement :

$$\begin{cases} X_0 = 1 \\ X_{n+1} = \sum_{k=1}^{X_n} Z_n^k \end{cases}$$

On note  $p_e = \mathbb{P}(\exists n. X_n = 0)$  la probabilité d'extinction du processus.

On a alors :  $p_e = 1$  ssi  $\mathbb{E}[Z] \leq 1$

### **preuve :**

**Montrons que  $g_{X_{n+1}} = g_{X_n} \circ g_Z$  sur  $[0, 1]$**

$$\text{On a } \forall t \in [0, 1], g_{X_{n+1}}(t) = \mathbb{E}[t^{X_{n+1}}] = \mathbb{E}\left[\prod_{k=1}^{X_n} t^{Z_n^k}\right] = \mathbb{E}\left[\sum_{x=0}^{\infty} \mathbb{1}_{X_n=x} \prod_{k=1}^x t^{Z_n^k}\right] = \sum_{x=0}^{\infty} \mathbb{E}\left[\mathbb{1}_{X_n=x} \prod_{k=1}^x t^{Z_n^k}\right]$$

Comme  $X_n$  est indépendant de  $Z_n^k$  (pour tout  $k$ ), on a :

$$\forall t \in [0, 1], g_{X_{n+1}}(t) = \sum_{x=0}^{\infty} \mathbb{P}(X_n = x) \prod_{k=1}^x \mathbb{E}[t^{Z_n^k}] = \sum_{x=0}^{\infty} \mathbb{P}(X_n = x) \prod_{k=1}^x \mathbb{E}[t^Z] = \sum_{x=0}^{\infty} \mathbb{P}(X_n = x) g_Z(t)^x = g_{X_n}(g_Z(t))$$

Rq : On en déduit via une récurrence immédiate que  $g_{X_n} = g_Z^n$  (ici l'exposant désigne l'itéré pour la loi de composition)

D'où  $g_{X_{n+1}} = g_Z \circ g_{X_n}$  (c'est cette relation que l'on utilisera dans la suite)

**Montrons que  $p_e$  est le plus petit point fixe de  $g_Z$  dans  $[0, 1]$**

Par définition,  $p_e = \mathbb{P}\left(\bigcup_{n \in \mathbb{N}} \{X_n = 0\}\right) = \lim \mathbb{P}(X_n = 0) = \lim g_{X_n}(0)$  (car  $\{X_n = 0\}$  est une suite croissante pour l'inclusion).

On a :  $\forall n, g_{X_{n+1}}(0) = g_Z(g_{X_n}(0))$

Comme  $g_Z$  est continue sur  $[0, 1]$  (puisque  $Z$  est intégrable), on peut passer à la limite :  $p_e = g_Z(p_e)$ .

$p_e$  est donc bien point fixe de  $g_Z$ .

Soit  $p \in [0, 1]$  un point fixe de  $g_Z$ . Montrons que  $p_e \leq p$ .

On a  $0 \leq p$ .

Donc  $\forall n, g_{X_n}(0) = g_Z^n(0) \leq g_Z^n(p) = p$  (car  $g_Z$  est croissante (c'est une somme de monômes de coefficient positif), et  $p$  est un point fixe de  $g_Z$ )

rappel : l'exposant dans la relation ci-dessus est l'itération de composition (pas de la multiplication).

En passant à la limite dans l'inégalité ci-dessus, on a :  $p_e \leq p$

On a donc bien que  $p_e$  est le plus petit point fixe de  $g_Z$  dans  $[0, 1]$ .

**Montrons que  $g_Z$  est convexe sur  $[0, 1]$ , et que, si  $\mathbb{P}(Z \geq 2) > 0$  alors  $g_Z$  est strictement convexe sur  $[0, 1]$**

$$\forall t \in [0, 1], g'_Z(t) = \sum_{j=1}^{\infty} \mathbb{P}(Z = j) j \cdot t^{j-1}$$

Donc  $g'_Z$  est croissante sur  $[0, 1]$ , ie  $g_Z$  est convexe sur  $[0, 1]$ .

De plus, si  $\mathbb{P}(Z \geq 2) > 0$ , alors il existe  $j \geq 2$ , tel que  $t \mapsto \mathbb{P}(Z = j) j \cdot t^{j-1}$  est strictement croissante sur  $[0, 1]$ .

Donc  $g'_Z$  est strictement croissante sur  $[0, 1]$ .

**Montrons que  $\mathbb{E}[Z] \leq 1$  ssi  $p_e = 1$**

cas 1 :  $\mathbb{E}[Z] = g'_Z(1) < 1$

Alors, par convexité de  $g_Z$ , on a :  $\forall p \in ]0, 1[$ ,  $\frac{1-g_Z(p)}{1-p} \leq g'_Z(1) < 1$

D'où  $\forall p \in ]0, 1[$ ,  $1 - g_Z(p) < 1 - p$

Donc  $\forall p \in ]0, 1[$ ,  $p < g_Z(p)$

Donc  $g_Z$  n'a aucun point fixe sur  $]0, 1[$ .

Comme 1 est le seul point fixe de  $g_Z$  sur  $[0, 1]$ , on a nécessairement  $p_e = 1$

cas 2 :  $\mathbb{E}[Z] = g'_Z(1) = 1$

Montrons que  $g_Z$  est strictement convexe sur  $[0, 1]$ .

On a  $1 = \mathbb{E}[Z] = \mathbb{P}(Z = 1) + \sum_n n \mathbb{P}(Z = n)$

Comme par hypothèse,  $\mathbb{P}(Z = 1) < 1$ , on a  $\sum_n n \mathbb{P}(Z = n) > 0$

D'où  $\mathbb{P}(Z \geq 2) > 0$ , donc  $g_Z$  est strictement convexe sur  $[0, 1]$  (on l'a déjà montré).

Par stricte convexité de  $g_Z$ , on a donc  $\forall p \in ]0, 1[$ ,  $\frac{1-g_Z(p)}{1-p} < g'_Z(1) = 1$

On conclut comme dans le cas 1, que  $p_e = 1$ .

cas 3 :  $\mathbb{E}[Z] = g'_Z(1) > 1$

Soit  $h : p \in [0, 1] \mapsto p - g_Z(p)$

Soit  $\varepsilon > 0$  tel que  $g'_Z(1) > 1 + \varepsilon$ . Soit  $p_0 \in [0, 1[$ ,  $\frac{1-g_Z(p_0)}{1-p_0} > g'_Z(1) - \varepsilon > 1$

ie  $1 - g_Z(p_0) > 1 - p_0$

D'où  $h(p_0) > 0$

D'autre part,  $h(0) = -g_Z(p_0) \leq 0$ .

D'après le théorème des valeurs intermédiaires, il existe  $p \in [0, p_0[$  tel que  $h(p) = 0$ , ie  $g_Z(p) = p$ .

Donc  $g_Z$  admet un point fixe  $p$  dans  $]0, 1[$ . Comme  $p_e$  est le plus petit point fixe de  $g_Z$  dans  $[0, 1]$ , on a  $p_e \leq p < 1$ .

D'où  $p_e < 1$ .

■

## 2.13 Théorème de Riemann

Références : [Francinou et al., d] p.217

### Définition :

La série  $\left(\sum_{k=0}^n a_k\right)_n$  est semi-convergente si la série converge, mais pas absolument.

### Théorème (Riemann) :

Soit  $\left(\sum_{k=0}^n a_k\right)_n$  une série semi-convergente. Alors, pour tout  $\alpha \in \mathbb{R}$ , il existe  $\sigma \in \mathfrak{S}(\mathbb{N})$  tel que  $\sum_{n=0}^{\infty} a_{\sigma(n)} = \alpha$

preuve :

Soient  $A = \{n \in \mathbb{N} : a_n \geq 0\}$  et  $B = \{n \in \mathbb{N} : a_n < 0\}$ .

Tout d'abord, on sait que  $A$  et  $B$  sont infinis. En effet, si par exemple,  $A$  était fini, alors, en posant  $N = 1 + \max A$ , on aurait que  $\forall n \geq N, a_n < 0$ , et alors, la convergence de la série serait équivalente à son absolue convergence (ce qui est faux, puisque la série est semi-convergente).

Définissons  $\sigma(n)$  par récurrence sur  $n \in \mathbb{N}$  :

- $\sigma(0) = 0$
- $\forall n \in \mathbb{N}, \sigma(n+1) = \begin{cases} \min A \setminus \{\sigma(0), \dots, \sigma(n)\} & \text{si } \sum_{k=0}^n a_{\sigma(k)} \leq \alpha \\ \min B \setminus \{\sigma(0), \dots, \sigma(n)\} & \text{si } \sum_{k=0}^n a_{\sigma(k)} > \alpha \end{cases}$

Montrons que  $\sigma$  est une bijection de  $\mathbb{N}$  dans  $\mathbb{N}$ .

Il est évident que  $\sigma$  est injective. En effet,  $\forall n \in \mathbb{N}, \forall k < n, \sigma(n) \neq \sigma(k)$  par définition.

Supposons que  $\sigma$  n'est pas surjective. Soit donc  $N \in \mathbb{N}$  tel que  $N \notin \sigma(\mathbb{N})$ . Supposons, par exemple, que  $N \in A$ . Par construction de  $\sigma$ , on sait alors que  $\forall k \in \mathbb{N}$ , si  $\sigma(k) \in A$ , alors  $\sigma(k) \leq n$ .

On sait donc  $\{k \in \mathbb{N} : \sigma(k) \in A\} \subseteq \sigma^{-1}(\llbracket 0, N \rrbracket)$  qui est fini, par injectivité de  $\sigma$ . Soit donc  $N = 1 + \max\{k \in \mathbb{N} : \sigma(k) \in A\}$ . On sait alors, que  $\forall n \geq N, \sigma(n) \in B$ , mais par définition de  $\sigma$ , cela implique que  $\forall n \geq N, \sigma(n) = n - N + \sigma(N)$ . Cela implique aussi que  $\forall n > \sigma(N), n \in B$ , et donc par conséquence, que  $A$  est fini. Ce qui est absurde.

D'où  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ .

Montrons que  $\sum_{k=0}^n a_{\sigma(k)}$  converge vers  $\alpha$ .

Comme la série  $\sum_{k=0}^n a_n$  converge, on sait que  $a_n \rightarrow 0$ . Cela implique que  $a_{\sigma(n)} \rightarrow 0$ . En effet, Soit  $\varepsilon > 0$ , soit  $n_\varepsilon \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq n_\varepsilon, |a_n| < \varepsilon$ . Par ailleurs  $\{n \in \mathbb{N} : \sigma(n) < n_\varepsilon\} = \sigma^{-1}(\llbracket 0, n_\varepsilon - 1 \rrbracket)$  qui est fini (puisque  $\sigma$  est injective). Si on pose  $N_\varepsilon = 1 + \max\{n \in \mathbb{N} : \sigma(n) < n_\varepsilon\}$ , on sait alors que  $\forall n \geq N_\varepsilon, |a_{\sigma(n)}| < \varepsilon$ .

Soit  $\varepsilon > 0$ . Soit  $N_\varepsilon > 0$  comme précédemment. On sait qu'il existe un  $N \in \mathbb{N}$  tel que  $\sigma(N) \in A$  et  $\sigma(N+1) \in B$  (on a déjà vu que les  $\sigma(n)$  ne pouvait pas tous rester dans  $A$  ni dans  $B$ ).

Soit  $S_n = \sum_{k=0}^n a_{\sigma(k)}$ . Il suffit maintenant de montrer que  $\forall n \geq N, |S_n - \alpha| \leq \varepsilon$ .

Comme  $\sigma(N) \in A, \sigma(N+1) \in B$ , on sait que  $S_{N-1} \leq \alpha$  et  $S_N > \alpha$  (par définition de  $\sigma$ ). On sait donc que  $|S_N - \alpha| \leq |S_N - S_{N-1}| = |a_{\sigma(N)}| \leq \varepsilon$ . Autrement dit,  $S_N \in [\alpha - \varepsilon, \alpha + \varepsilon]$ .

Soit  $n > N$ . Supposons que  $|S_n - \alpha| > \varepsilon$ . Par exemple, supposons que  $S_n > \alpha + \varepsilon$ . On a alors  $S_{n-1} = S_n - a_{\sigma(n)} > \alpha$ . Mais alors, par définition de  $\sigma$ , on sait que  $a_{\sigma(n)} < 0$ , et alors  $S_n < S_{n-1}$ . En réitérant le raisonnement, on obtient :

$$\alpha + \varepsilon < S_n < S_{n-1} < S_{n-2} < \dots < S_N$$

En particulier,  $|S_N - \alpha| > \varepsilon + \alpha$  ce qui est absurde (on l'a déjà montré).

Donc, finalement,  $\forall n \geq N, |S_n - \alpha| \leq \varepsilon$

■



## 2.14 Convergence de l'algorithme LR

## 2.15 Intégrale de Dirichlet

**Références :** [Francinou et al., f] p.214

Il s'agit de montrer que  $\int_0^{+\infty} \frac{\sin t}{t} dt = \frac{\pi}{2}$

Soit  $F : x \mapsto \int_0^{+\infty} e^{-xt} \frac{\sin t}{t} dt$

**Montrons que  $F$  est définie sur  $\mathbb{R}_+$**

Soit  $f : (x, t) \in \mathbb{R}_+ \times \mathbb{R}_+^* \mapsto e^{-xt} \frac{\sin t}{t}$ .

Pour tout  $x > 0$ ,  $t \mapsto f(x, t)$  est intégrable sur  $\mathbb{R}_+$  car elle se prolonge par continuité en 0, et  $f(x, t) = O_{t \rightarrow \infty} \left( \frac{1}{t^2} \right)$ .

Donc  $F$  est définie sur  $\mathbb{R}_+^*$ . Montrons que  $F$  est définie en 0.

La fonction  $t \mapsto \frac{\sin t}{t}$  est intégrable en 0 (par continuité), mais pas en  $+\infty$ . Il suffit donc de vérifier que  $\int_1^{+\infty} \frac{\sin t}{t} dt$  est définie et finie.

Pour  $X \geq 1$ , on a :  $\int_1^X \frac{\sin t}{t} dt = \left[ \frac{-\cos t}{t} \right]_1^X - \int_1^X \frac{\cos t}{t^2} dt$

D'où, en faisant tendre  $X$  vers  $+\infty$  :

$$\int_1^{+\infty} \frac{\sin t}{t} dt = \cos 1 - \int_1^{+\infty} \frac{\cos t}{t^2} dt < +\infty$$

puisque  $\frac{\cos t}{t^2} = O_{t \rightarrow \infty} \left( \frac{1}{t^2} \right)$

**Montrons que  $F$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $\mathbb{R}_+^*$**

Pour cela, on va montrer que  $F$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $]a, +\infty[$  pour tout  $a > 0$ .

Soit donc  $a > 0$ .

La fonction  $f$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $(\mathbb{R}_+^*)^2$ .

On a  $\forall (x, t) \in (\mathbb{R}_+^*)^2$ ,  $\frac{\partial f}{\partial x}(x, t) = -e^{-xt} \sin t$

De plus,  $\forall x \geq a, \forall t > 0, \left| \frac{\partial f}{\partial x}(x, t) \right| \leq e^{-at}$  qui est intégrable sur  $\mathbb{R}_+$

Par le théorème du caractère  $\mathcal{C}^1$  sous le signe intégral, on a bien, que  $F$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $]a, +\infty[$ .

Comme cela est vrai pour tout  $a > 0$ , on a bien que  $F$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $\mathbb{R}_+^*$ .

On sait même que :

$$\forall x > 0, F'(x) = \int_0^{+\infty} e^{-xt} \sin t dt = -\text{Im} \left( \int_0^{+\infty} e^{-(x-i)t} dt \right) = \text{Im} \left( \frac{1}{i-x} \right) = -\frac{1}{1+x^2}$$

On sait donc qu'il existe  $C \in \mathbb{R}$  telle que  $\forall x > 0, F(x) = C - \arctan x$

Comme  $|F(x)| \leq \int_0^{+\infty} e^{-xt} dt = \frac{1}{x} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 0$ , on sait que  $C = \frac{\pi}{2}$ .

D'où  $\forall x > 0, F(x) = \frac{\pi}{2} - \arctan x$

**Montrons que  $F$  est continue en 0**

On aura alors démontré que  $\int_0^{+\infty} \frac{\sin t}{t} dt = F(0) = \frac{\pi}{2}$

On écrit :  $\forall x \geq 0, F(x) = F_1(x) + F_2(x)$  où  $F_1(x) = \int_0^1 e^{-xt} \frac{\sin t}{t} dt$  et  $F_2(x) = \int_1^{+\infty} e^{-xt} \frac{\sin t}{t} dt$

$F_1$  est  $\mathcal{C}^1$  sur  $\mathbb{R}_+$ , car on a la domination  $\left| \frac{\partial f}{\partial x}(x, t) \right| \leq 1$  qui est intégrable sur  $[0, 1]$ .

Il reste à démontrer que  $F_2$  est continue en 0. Pour cela, on va montrer que  $G : x \in \mathbb{R} \mapsto \int_1^{+\infty} \frac{e^{-(x-i)t}}{t} dt$  est continue en 0, puisque  $F_2$  est la partie imaginaire de  $G$ .

Pour  $X \geq 1$ , on a :

$$\int_1^X \frac{e^{-(x-i)t}}{t} dt = \left[ \frac{e^{-(x-i)t}}{(i-x)t} \right]_1^X + \frac{1}{i-x} \int_1^X \frac{e^{-(x-i)t}}{t^2} dt$$

Comme  $\left| \frac{e^{-(x-i)t}}{t^2} \right| \leq \frac{1}{t^2}$ , on sait que  $t \mapsto \frac{e^{-(x-i)t}}{t^2}$  est intégrable sur  $[1, +\infty[$ . On a donc :

$$\forall x \geq 0, G(x) = \frac{e^{i-x}}{x-i} + \frac{1}{i-x} \int_1^{+\infty} \frac{e^{-(x-i)t}}{t^2} dt$$

Et la fonction  $x \mapsto \int_1^{+\infty} \frac{e^{-(x-i)t}}{t^2} dt$  est continue sur  $\mathbb{R}_+$ , car  $(x, t) \mapsto \frac{e^{-(x-i)t}}{t^2}$  est continue sur  $\mathbb{R}_+ \times [1, +\infty[$  et on a la domination  $\left| \frac{e^{-(x-i)t}}{t^2} \right| \leq \frac{1}{t^2}$ . On en déduit que  $G$  est continue sur  $\mathbb{R}_+$ , donc  $F_2$  aussi, et  $F$  aussi.

## 2.16 Théorème d'inversion de Fourier

### Définition :

Soit  $f \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ , on définit sa transformée de Fourier  $\widehat{f} : x \in \mathbb{R} \mapsto \int_{\mathbb{R}} f(t)e^{i.x.t} dt$

### Lemme :

Pour toutes fonctions  $f, g \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$  telles que  $f * g \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ , on a :  $\widehat{f * g} = \widehat{f} \cdot \widehat{g}$

### Définition :

Pour  $\sigma > 0$ , on définit la fonction gaussienne  $g_\sigma : t \in \mathbb{R} \mapsto \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{t^2}{2\sigma^2}}$

### Lemme :

Pour toute fonction  $f \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ ,  $f * g_\sigma$  converge vers  $f$  dans  $\mathbb{L}^1$  quand  $\sigma$  tend vers 0.

### Lemme :

Soit  $(f_n)_n$  une suite de fonctions  $\mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ , et  $f \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ . Si  $f_n$  converge vers  $f$  dans  $\mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ , alors il existe une sous-suite  $(f_{\varphi(n)})_n$  qui converge vers  $f$  presque partout.

### Théorème :

Soit  $f \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$  telle que  $\widehat{f} \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ .

On a : p.p.  $x \in \mathbb{R}$ ,  $\widehat{\widehat{f}}(-x) = 2\pi f(x)$

preuve :

**On va d'abord prouver le théorème dans le cas où  $f = g_\sigma$  pour un  $\sigma > 0$  quelconque**

Montrons que  $\forall x \in \mathbb{R}, \widehat{g_\sigma}(x) = e^{-\frac{x^2\sigma^2}{2}}$

$$\widehat{g_\sigma}(x) = \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}} \int_{\mathbb{R}} e^{-\frac{t^2}{2\sigma^2} + i.x.t} dt$$

$$\widehat{g_\sigma}'(x) = \frac{i}{\sigma\sqrt{2\pi}} \int_{\mathbb{R}} t.e^{-\frac{t^2}{2\sigma^2} + i.x.t} dt \text{ (cf théorème de dérivation sous l'intégrale)}$$

$$\text{Par ailleurs, } \frac{1}{\sigma\sqrt{2\pi}} \int_{\mathbb{R}} \left(-\frac{t}{\sigma^2} + i.x\right) e^{-\frac{t^2}{2\sigma^2} + i.x.t} dt = 0$$

$$\text{D'où } \frac{i}{\sigma^2} \widehat{g_\sigma}'(x) + i.x.\widehat{g_\sigma}(x) = 0$$

$$\text{Donc } \widehat{g_\sigma}' + \sigma^2.x.\widehat{g_\sigma} = 0$$

$$\text{On sait donc que } \forall x \in \mathbb{R}, \widehat{g_\sigma}(x) = \widehat{g_\sigma}(0).e^{-\frac{x^2\sigma^2}{2}} = e^{-\frac{x^2\sigma^2}{2}}$$

$$\text{On a donc : } \widehat{g_\sigma} = \frac{\sqrt{2\pi}}{\sigma} g_{1/\sigma}$$

$$\text{D'où } \widehat{\widehat{g_\sigma}} = \frac{\sqrt{2\pi}}{\sigma} \widehat{g_{1/\sigma}} = \frac{\sqrt{2\pi}}{\sigma} \sigma\sqrt{2\pi} g_\sigma$$

$$\text{On a donc bien : } \widehat{\widehat{g_\sigma}} = 2\pi g_\sigma$$

**On va maintenant prouver le cas général du théorème**

Soit  $f \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$  telle que  $\widehat{f} \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ .

D'après les lemmes, il existe une suite  $(\sigma_n)_n \in (\mathbb{R}_+^*)^{\mathbb{N}}$  qui converge vers 0, telle que  $(f * g_{\sigma_n})_n$  converge vers  $f$  dans  $\mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ .

Soit  $x \in \mathbb{R}$ .

**Montrons que**  $\widehat{f * g_{\sigma_n}}(-x) \rightarrow 2\pi f(x)$

$$\widehat{f * g_{\sigma_n}}(-x) = \int_{\mathbb{R}} \widehat{f * g_{\sigma_n}}(t) e^{-i.x.t} dt = \int_{\mathbb{R}} \widehat{f}(t) \widehat{g_{\sigma_n}}(t) e^{-i.x.t} dt = \int_{\mathbb{R}} \int_{\mathbb{R}} f(u) e^{i.t(u-x)} \widehat{g_{\sigma_n}}(t) du dt$$

Par le théorème de Fubini-Lebesgue, on a donc :

$$\widehat{f * g_{\sigma_n}}(-x) = \int_{\mathbb{R}} \int_{\mathbb{R}} f(u) e^{i.t(u-x)} \widehat{g_{\sigma_n}}(t) dt du = \int_{\mathbb{R}} f(u) \widehat{g_{\sigma_n}}(u-x) du$$

Comme  $\widehat{g_{\sigma}} = 2\pi g_{\sigma}$ , on a :

$$\widehat{f * g_{\sigma_n}}(-x) = 2\pi \int_{\mathbb{R}} f(u) g_{\sigma_n}(u-x) du = 2\pi \int_{\mathbb{R}} f(u) g_{\sigma_n}(x-u) du = 2\pi f * g_{\sigma_n}(x) \rightarrow 2\pi f(x)$$

**Montrons que**  $\widehat{f * g_{\sigma_n}}(-x) \rightarrow \widehat{f}(-x)$

En reprenant le début du calcul précédent, et en utilisant le fait que  $\forall x \in \mathbb{R}, g_{\sigma}(x) = e^{-\frac{x^2 \sigma^2}{2}}$ , on a :

$$\widehat{f * g_{\sigma_n}}(-x) = \int_{\mathbb{R}} \widehat{f}(t) \widehat{g_{\sigma_n}}(t) e^{-i.x.t} dt = \int_{\mathbb{R}} \widehat{f}(t) e^{-i.x.t} e^{-\frac{t^2 \sigma_n^2}{2}} dt$$

En utilisant le théorème de convergence dominée (ce qui est possible car  $\widehat{f} \in \mathbb{L}^1(\mathbb{R})$ ), on a :

$$\widehat{f * g_{\sigma_n}}(-x) \rightarrow \widehat{f}(-x)$$

■

## 2.17 Comportement au bord du disque de convergence

Références : [*Gourdon,* ] p.246

## 2.18 Formule Sommatoire de Poisson

Références : [Gourdon, ] p.272

## 2.19 Calcul de sommes de séries

Références : [*Francinou et al., e*] p.288



### 3 Développements Informatique

#### 3.1 Hauteur moyenne d'un arbre binaire de recherche (ABR)

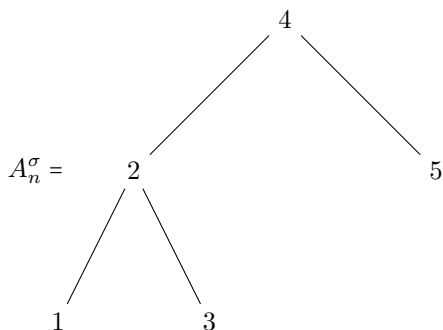
Références : [Cormen et al., ] p.279

Remarque : la preuve du Cormen est incomplète et en partie fausse.

**Définition :**

Pour  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$ , on définit  $A_n^\sigma$  l'ABR initialement vide, obtenu après insertions de  $\sigma(1)$ , puis  $\sigma(2), \dots$ , puis  $\sigma(n)$ .

exemple :  $n = 5$  et  $\sigma : \begin{cases} 1 \mapsto 4 \\ 2 \mapsto 2 \\ 3 \mapsto 1 \\ 4 \mapsto 3 \\ 5 \mapsto 5 \end{cases}$



**Lemme :**

Si  $\sigma$  une variable aléatoire de loi  $\mathcal{U}(\mathfrak{S}_n)$ , alors  $\sigma(1)$  suit la loi  $\mathcal{U}(\llbracket 1, n \rrbracket)$

preuve :

Soit  $1 \leq k \leq n$ .

On a :  $\mathbb{P}(\sigma(1) = k) = \frac{|\{\tau \in \mathfrak{S}_n : \tau(1) = k\}|}{n!} = \frac{(n-1)!}{n!} = \frac{1}{n}$

L'avant dernière égalité vient du fait que, le nombre de permutations de  $\llbracket 1, n \rrbracket$ , qui envoient 1 sur  $k$ , est exactement le nombre de bijections de  $\llbracket 2, n \rrbracket$  dans  $\llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{k\}$  (ie le nombre de permutations d'un ensemble à  $n - 1$  éléments). ■

**Théorème :**

Soit  $\sigma$  une variable aléatoire de loi  $\mathcal{U}(\mathfrak{S}_n)$ . On a :

$$\mathbb{E}[h(A_n^\sigma)] \leq 3 \log_2(n + 3)$$

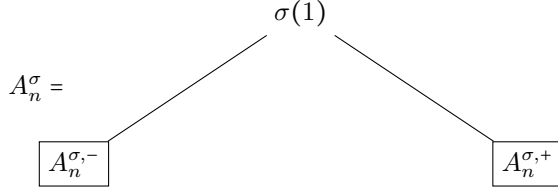
preuve :

Soit  $Y_n = 2^{h(A_n^\sigma)}$

**Montrons que  $\mathbb{E}[Y_n] \leq \binom{n+3}{3}$  (par récurrence sur  $n$ )**

On sait que  $Y_0 = 1 = \binom{0+3}{3}$ . Il suffit donc de montrer l'hérédité. On suppose donc que  $\forall k \in \llbracket 0, n-1 \rrbracket, \mathbb{E}[Y_k] \leq \binom{k+3}{3}$

On sait que  $A_n^\sigma$  est de la forme :



Soit  $K$  le nombre de nœuds de  $A_n^{\sigma,-}$ . On a  $K = |\{1 \leq i \leq n : \sigma(i) < \sigma(1)\}| = \sigma(1) - 1$ .

Donc, d'après le Lemme,  $K$  suit la loi  $\mathcal{U}(\llbracket 0, n-1 \rrbracket)$

Pour  $0 \leq k \leq n-1$ , introduisons  $\tau_k$  une variable aléatoire de loi  $\mathcal{U}(\mathfrak{S}_k)$  telle que, conditionnellement à  $\{K = k\}$ ,  $A_n^{\sigma,-} = A_k^{\tau_k}$

Soit  $0 \leq k \leq n-1$  fixé. Soient  $a_1 < a_2 < \dots < a_k$  tels que  $\{\sigma(a_1), \dots, \sigma(a_k)\} = \llbracket 1, k \rrbracket$  (les  $a_i$  sont donc des variables aléatoires). On définit  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \tau_k(i) = \sigma(a_i)$

Par définition de  $\tau_k$ , on a que  $A_n^{\sigma,-} = A_k^{\tau_k}$  conditionnellement à  $\{K = k\}$ .

Soit  $\nu \in \mathfrak{S}_k$ , Montrons que  $\mathbb{P}(\tau_k = \nu) = \frac{1}{k!}$

Pour cela, il suffit de calculer le nombre de  $\sigma \in \mathfrak{S}_n$  telles que  $\tau_k = \nu$  ie  $\forall i \in \llbracket 1, k \rrbracket, \sigma(a_i) = \nu(i)$ . Ce sont les  $\sigma$  de la forme :

$$\sigma : \begin{cases} \dots & a_1 & \dots & a_2 & \dots & \dots & \dots & a_k & \dots \\ \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \downarrow \\ \dots & \nu(1) & \dots & \nu(2) & \dots & \dots & \dots & \nu(k) & \dots \end{cases}$$

Il y en a donc  $\binom{n}{k}(n-k)!$ . En effet, il faut choisir les positions des  $a_i$  ( $1 \leq i \leq k$ ) (d'où le  $\binom{n}{k}$ ), puis les images des  $a_i$  par  $\sigma$  sont imposées ainsi que leur ordre, mais on peut permuter les  $n-k$  autres éléments (d'où le  $(n-k)!$ ).

On a donc  $\mathbb{P}(\tau_k = \nu) = \frac{\binom{n}{k}(n-k)!}{n!} = \frac{1}{k!}$

Finalement, on a bien  $A_n^{\sigma,-} = A_k^{\tau_k}$  conditionnellement à  $\{K = k\}$ , et  $\tau_k$  suit la loi  $\mathcal{U}(\mathfrak{S}_k)$ .

De même, on a  $A_n^{\sigma,+} = A_{n-k-1}^{\nu_{n-k-1}}$  conditionnellement à  $\{K = k\}$ , et  $\nu_{n-k-1}$  suit la loi  $\mathcal{U}(\mathfrak{S}_{n-k-1})$ .

Revenons au calcul de  $\mathbb{E}[Y_n]$ .

On sait (par définition de la hauteur) que : conditionnellement à  $\{K = k\}$ ,  $Y_n = 2 \max(Y_k, Y_{n-k-1})$ .

D'où :

$$\begin{aligned} \mathbb{E}[Y_n] &= \sum_{k=0}^{n-1} \mathbb{P}(K = k) \cdot \mathbb{E}[Y_n | K = k] \\ &= \frac{2}{n} \sum_{k=0}^{n-1} \mathbb{E}[\max(Y_k, Y_{n-k-1})] \\ &\leq \frac{2}{n} \sum_{k=0}^{n-1} \mathbb{E}[Y_k + Y_{n-k-1}] \end{aligned} \quad (\forall a, b \geq 0, \max(a, b) \leq a + b)$$

$$\begin{aligned}
&\leq \frac{4}{n} \sum_{k=0}^{n-1} \mathbb{E}[Y_k] && \left( \sum_{k=0}^{n-1} Y_{n-k-1} = \sum_{k=0}^{n-1} Y_k \right) \\
&\leq \frac{4}{n} \sum_{k=0}^{n-1} \binom{k+3}{3} && \text{(hypothèse de récurrence)} \\
&\leq \frac{4}{n} \sum_{k=0}^{n-1} \binom{k+4}{4} - \binom{k+3}{4} && \text{(formule du triangle de Pascal)} \\
&\leq \frac{4}{n} \binom{n+3}{4} = \frac{4}{n} \frac{(n+3)(n+2)(n+1)n}{4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1} = \binom{n+3}{3}
\end{aligned}$$

On a donc bien montré que :  $\forall n \in \mathbb{N}, \mathbb{E}[Y_n] \leq \binom{n+3}{3}$

**Montrons maintenant que**  $\mathbb{E}[h(A_n^\sigma)] \leq 3 \log_2(n+3)$

On a :  $\mathbb{E}[Y_n] \leq \binom{n+3}{3} \leq (n+3)^3$

Par le lemme de Jensen, on a :

$$2^{\mathbb{E}[h(A_n^\sigma)]} \leq \mathbb{E}[2^{h(A_n^\sigma)}] = \mathbb{E}[Y_n] \leq (n+3)^3$$

$$\mathbb{E}[h(A_n^\sigma)] \leq 3 \log_2(n+3)$$

■

Conséquence : Le tri par insertion sur les ABR a une complexité moyenne  $O(n \cdot \log n)$  (on a même la majoration explicite  $3n \log_2(n+3)$ ). Ceci est la borne optimale de complexité pour les tris par comparaisons (même pour les complexités en moyenne).

## 3.2 Classe universelle de fonctions de hachage

Références : [*Cormen et al.*, ] p.248

### 3.3 Transformée de Fourier rapide

Références : [*Cormen et al.*, ] p.830

### 3.4 Circuit additionneur à $n$ bits

Références : [Albert et al., ] p.368-374

### 3.5 Tri bitonique

### 3.6 Algorithme CYK



### 3.7 Algorithme Floyd–Warshall

Références : [*Cormen et al.*, ] p.639

### 3.8 Automate de recherche de motifs

Références : [*Cormen et al., ] p.915*

### 3.9 Codage de Huffman

Références : [*Cormen et al.*, ] p.399

### 3.10 Algorithme de MacNaughton & Yamada

Références : [*Albert et al., / p.285*]

### 3.11 La fonction d'Ackermann n'est pas récursive primitive

Références : [Corges, ] p.126-131

**Définition :**

pour  $n, m \in \mathbb{N}$ , on définit :

$$\begin{cases} a(0, n) = n + 1 \\ a(m + 1, 0) = a(1, m) \\ a(m + 1, n + 1) = a(m, a(m + 1, n)) \end{cases}$$

**Lemme :**

On a les propriétés suivantes :

- (1)  $\forall n, a(2, n) \geq 2n$
- (2)  $\forall m, n, a(m, n) > m + n$
- (3)  $\forall m, n, a(m, n + 1) > a(m, n)$
- (4)  $\forall m, n, a(m + 1, n) \geq a(m, n + 1)$
- (5)  $\forall m, n, a(m + 1, n) > a(m, n)$
- (6)  $\forall m_1, m_2, \exists m, \forall n, a(m_1, a(m_2, n)) \leq a(m, n)$
- (7)  $\forall r \in \mathbb{N}^*, \forall m_1, \dots, m_r, \exists m, \forall n \sum_{i=1}^r a(m_i, n) \leq a(m, n)$
- (8)  $\forall f : \mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$  récursive primitive,  $\exists m, \forall (n_1, \dots, n_k), f(n_1, \dots, n_k) \leq a\left(m, \sum_{i=1}^k n_i\right)$

preuve :

(1) :

Montrons que  $\forall n, a(1, n) = n + 2$  (par récurrence sur  $n$ )

$$a(1, 0) = a(0, 1) = 2$$

$$\text{Si } a(1, n) = n + 2, \text{ alors } a(1, n + 1) = a(0, a(1, n)) = 1 + a(1, n) = n + 3$$

Montrons que  $\forall n, a(2, n) = 2n + 3$  (par récurrence sur  $n$ )

$$a(2, 0) = a(1, 1) = 3$$

$$\text{Si } a(2, n) = 2n + 3 \text{ alors } a(2, n + 1) = a(1, a(2, n)) = 2 + a(2, n) = 2n + 5$$

(2) :

Montrons le résultat par récurrence sur  $m$ .

$$\forall n, a(0, n) = n + 1 > n$$

Soit  $m \in \mathbb{N}$  fixé. Supposons que  $\forall n, a(m, n) \geq m + n + 1$  et montrons que  $\forall n, a(m + 1, n) \geq m + n + 2$

On fait une récurrence sur  $n$ .

$$a(m + 1, 0) = a(m, 1) \geq m + 2$$

Soit  $n$  fixé, supposons que  $a(m + 1, n) \geq m + n + 2$ , montrons que  $a(m + 1, n + 1) \geq m + n + 3$

$$a(m + 1, n + 1) = a(m, a(m + 1, n)) \geq m + 1 + a(m + 1, n) \text{ (cf première hypothèse de récurrence)}$$

$$a(m + 1, n + 1) \geq m + 1 + m + n + 2 = 2m + n + 3 \geq m + n + 3 \text{ (cf seconde hypothèse de récurrence)}$$

(3) :

Soient  $n, m \in \mathbb{N}$  fixés. Montrons que  $a(m, n) < a(m, n + 1)$

cas 1 : Si  $m = 0$ , alors  $a(0, n + 1) = n + 2 > n + 1 = a(0, n)$

cas 2 : Si  $m > 0$ , alors  $a(m, n + 1) = a(m - 1, a(m, n)) > m - 1 + a(m, n)$  (cf (2))

donc  $a(m, n + 1) > a(m, n)$

(4) :

Soient  $n, m \in \mathbb{N}$  fixés. Montrons que  $a(m + 1, n) \geq a(m, n + 1)$

cas 1 : Si  $n = 0$ , alors  $a(m + 1, 0) = a(m, 1)$

cas 2 : Si  $n > 0$ , alors  $a(m + 1, n) = a(m, a(m + 1, n - 1)) \geq a(m, m + n + 1)$  (cf (3))

donc  $a(m + 1, n) \geq a(m, n + 1)$

(5) :

$\forall m, n, a(m + 1, n) \geq a(m, n + 1) > a(m, n)$  (cf (3) et (4))

(6) :

Soit  $m_0 = \max(m_1, m_2)$ .

On a :  $\forall n, a(m_1, a(m_2, n)) \leq a(m_0, a(m_0, n)) \leq a(m_0, a(m_0 + 1, n)) = a(m_0 + 1, n + 1) \leq a(m_0 + 2, n)$

(7) : Montrons le résultat par récurrence sur  $r$

$r = 1$  : il n'y a rien à montrer

$r = 2$  : soit  $m_0 = \max(m_1, m_2)$ .

On a donc  $\forall n, a(m_1, n) + a(m_2, n) \leq 2a(m_0, n) \leq a(2, a(m_0, n))$  (cf (1))

Soit  $m$  tel que  $\forall n, a(2, a(m_0, n)) \leq a(m, n)$  (cf (6))

On a donc  $\forall n, a(m_1, n) + a(m_2, n) \leq a(m, n)$

**hérédité :**

Soient  $m_1, \dots, m_{r+1}$  des entiers ( $r \geq 2$ ).

Soit  $m'$  tel que  $\forall n, \sum_{i=1}^r a(m_i, n) \leq a(m', n)$  (cf hypothèse de récurrence)

Soit  $m$  tel que  $\forall n, a(m', n) + a(m_{r+1}, n) \leq a(m, n)$  (cf cas  $r = 2$ )

On a donc :  $\forall n, \sum_{i=1}^{r+1} a(m_i, n) \leq a(m, n)$

(8) :

Montrons le résultat par récurrence sur  $f$ .

**Zéro** :  $f : (n_1, \dots, n_k) \in \mathbb{N}^k \mapsto 0$

alors  $\forall (n_1, \dots, n_k), f(n_1, \dots, n_k) = 0 \leq a\left(0, \sum_{i=1}^k n_i\right)$

**Projection** :  $f : (n_1, \dots, n_k) \in \mathbb{N}^k \mapsto n_i$

alors  $\forall (n_1, \dots, n_k), f(n_1, \dots, n_k) = n_i \leq a\left(0, \sum_{j=1}^k n_j\right)$

**Successeur** :  $f : n \in \mathbb{N} \mapsto n + 1$

alors  $\forall n, f(n) = n + 1 = a(0, n)$

**Composition** :  $f : (n_1, \dots, n_k) \in \mathbb{N}^k \mapsto h(g_1(n_1, \dots, n_k), \dots, g_p(n_1, \dots, n_k))$

Soit  $m'$  tel que  $\forall (n_1, \dots, n_p), h(n_1, \dots, n_p) \leq a\left(m', \sum_{j=1}^p n_j\right)$

pour  $1 \leq j \leq k$ , soit  $m_j$  tel que  $\forall(n_1, \dots, n_k), g_j(n_1, \dots, n_k) \leq a\left(m_j, \sum_{i=1}^k n_i\right)$

Soit  $m''$  tel que  $\forall n, \sum_{j=1}^p a(m_j, n) \leq a(m'', n)$

Soit  $m$  tel que  $\forall n, a(m', a(m'', n)) \leq a(m, n)$ .

Donc  $\forall(n_1, \dots, n_k), f(n_1, \dots, n_k) \leq a\left(m, \sum_{i=1}^k n_i\right)$

**Récurrence :**

$$\begin{cases} f(n_1, \dots, n_k, 0) & = g(n_1, \dots, n_k) \\ f(n_1, \dots, n_k, x+1) & = h(n_1, \dots, n_k, x, f(n_1, \dots, n_k, x)) \end{cases}$$

Soit  $m'$  tel que  $\forall(n_1, \dots, n_k), g(n_1, \dots, n_k) \leq a\left(m', \sum_{i=1}^k n_i\right)$

Soit  $m''$  tel que  $\forall(n_1, \dots, n_k), \forall x, y, h(n_1, \dots, n_k, x, y) \leq a\left(m'', x + y + \sum_{i=1}^k n_i\right)$

Soit  $m_0$  tel que  $\forall n, a(m'', a(2, n)) \leq a(m_0, n)$ .

Soit  $m = \max(m', m_0 + 1)$ .

Soit  $(n_1, \dots, n_k)$  fixé.

Montrons que  $\forall x, f(n_1, \dots, n_k, x) \leq a\left(m, \sum_{i=1}^k n_i\right)$  (par récurrence sur  $x$ )

$$f(n_1, \dots, n_k, 0) = g(n_1, \dots, n_k) \leq a\left(m', \sum_{i=1}^k n_i\right) \leq a\left(m, \sum_{i=1}^k n_i\right)$$

Soit  $x$  un entier, supposons que  $f(n_1, \dots, n_k, x) \leq a\left(m, \sum_{i=1}^k n_i\right)$ .

$$\text{Alors } f(n_1, \dots, n_k, x+1) = h(n_1, \dots, n_k, x, f(n_1, \dots, n_k, x)) \leq a\left(m'', x + \sum_{i=1}^k n_i + f(n_1, \dots, n_k, x)\right)$$

$$f(n_1, \dots, n_k, x+1) \leq a\left(m'', x + \sum_{i=1}^k n_i + a\left(m, x + \sum_{i=1}^k n_i\right)\right) \leq a\left(m'', 2a\left(m, x + \sum_{i=1}^k n_i\right)\right)$$

$$f(n_1, \dots, n_k, x+1) \leq a\left(m'', a\left(2, a\left(m, x + \sum_{i=1}^k n_i\right)\right)\right) \leq a\left(m-1, a\left(m, x + \sum_{i=1}^k n_i\right)\right)$$

$$f(n_1, \dots, n_k, x+1) \leq a\left(m, x+1 + \sum_{i=1}^k n_i\right)$$

■

**Théorème :**

La fonction d'Ackermann n'est pas récursive primitive.

**preuve :**

Supposons que la fonction  $a$  est récursive primitive. Alors, la fonction  $f : n \in \mathbb{N} \mapsto a(n, n)$  est aussi récursive primitive. Soit donc  $m \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n, f(n) \leq a(m, n)$  (cf (8)).

$$\text{On a alors : } a(m+1, m+1) = f(m+1) \leq a(m, m+1) < a(m+1, m+1)$$

Ce qui est absurde, d'où le résultat.

■

### 3.12 Toute fonction Turing-calculable est récursive

Références : [Carton, ] p.185



### 3.13 Théorème de Savitch

Références : [Carton, ] p.219

### 3.14 Décidabilité de l'arithmétique de Presburger

Références : [Dowek, ] p.174-177

On considère le langage  $\mathcal{L}$  constitué des constantes 0 et 1, des symboles de fonction binaire + et -, d'un symbole de prédicat binaire  $\leq$  et, pour chaque  $n \in \mathbb{N}$ , d'un symbole de prédicat unaire  $Mult_n$ .

**Définition :**

On appelle le modèle  $\mathbb{Z}$ , l'ensemble  $\mathbb{Z}$  qui interprète naturellement 0, 1, +, -,  $\leq$ , et qui interprète  $Mult_n(x)$  comme " $x$  est un multiple de  $n$ ".

**Proposition :**

Pour toute proposition  $A$  sans quantificateur dans  $\mathcal{L}$ , il existe une proposition  $B$  sans quantificateur, telle que la proposition  $(\exists x.A) \Leftrightarrow B$  est valide dans le modèle  $\mathbb{Z}$ .

preuve :

Soit  $A$  une proposition sans quantificateur de  $\mathcal{L}$ .

On va d'abord construire une proposition  $A'$  sans quantificateur telle que :

$$\left\{ \begin{array}{l} (i) \exists x.A \Leftrightarrow \exists x'.A' \text{ est valide dans le modèle } \mathbb{Z} \\ (ii) A' \text{ ne contient pas de négation, et les propositions atomiques sont de la forme } x' \leq t, t \leq x', \\ \quad u \leq t, Mult_n(x' + t), Mult_n(t) \text{ où } t, u \text{ sont des termes ne contenant ni } x \text{ ni } x' \end{array} \right.$$

On va construire  $A'$  à partir de  $A$  via des transformations successives. On illustrera les différentes transformations sur l'exemple  $A = (1 \leq 3.x) \wedge \neg(7 - x \leq x - 1)$

Soit  $A_0$  obtenue à partir de  $A$  en supprimant les négations, via les transformations suivantes :

- $\neg \top \rightsquigarrow \perp$  ,  $\neg \perp \rightsquigarrow \top$
- $\neg(C \wedge D) \rightsquigarrow (\neg C) \vee (\neg D)$  ,  $\neg(C \vee D) \rightsquigarrow (\neg C) \wedge (\neg D)$  ,  $\neg\neg C \rightsquigarrow C$
- $\neg(t \leq u) \rightsquigarrow u + 1 \leq t$
- $\neg(Mult_n(t)) \rightsquigarrow Mult_n(t + 1) \vee \dots \vee Mult_n(t + n - 1)$

Sur l'exemple  $A_0 = (1 \leq 3.x) \wedge (x \leq 7 - x)$

Soit  $A_1$  obtenue à partir  $A_0$  en mettant, pour chaque inéquation, les  $x$  du même côté de l'inéquation (de telle sorte que le coefficient devant le  $x$  soit positif), et le reste de l'autre côté.

Sur l'exemple  $A_1 = (1 \leq 3.x) \wedge (2.x \leq 7)$

Soit  $A_2$  obtenu à partir de  $A_1$  en remplaçant chaque inéquation  $u \leq t$  par  $k.u \leq k.t$  où  $k \in \mathbb{N}^*$  (chaque inéquation a un  $k$  différent a priori) et chaque  $Mult_n(t)$  par  $Mult_{k.n}(k.t)$  où  $k \in \mathbb{N}^*$  (encore une fois, a priori, les  $k$  ne sont pas les mêmes) de manière à obtenir le même coefficient  $s$  pour  $x$  dans toutes les propositions atomiques.

Sur l'exemple  $A_2 = (2 \leq 6.x) \wedge (6.x \leq 21)$

Soit  $A'$  obtenue à partir de  $A_2$  en remplaçant tous les  $s.x$  par  $x'$  et en ajoutant la proposition atomique  $Mult_s(x')$ .

Sur l'exemple  $A' = (2 \leq x') \wedge (x' \leq 21) \wedge Mult_6(x')$

Il est clair que  $\exists x.A \Leftrightarrow \exists x'.A'$  est valide dans le modèle  $\mathbb{Z}$ .

**On va construire une proposition  $B$  sans quantificateur telle que  $(\exists x'.A') \Leftrightarrow B$  est valide dans le modèle  $\mathbb{Z}$**

Soit  $r$  un multiple commun de tous les entiers  $n$  tels que la proposition atomique  $Mult_n(x' + t)$  apparaisse dans  $A'$ .

Soit  $E$  l'ensemble des termes  $t$  tels que la proposition atomique  $x' \leq t$  apparaisse dans  $A'$ . Soit  $A''$  la proposition obtenue à partir de  $A'$  en remplaçant les propositions atomiques de la forme  $x' \leq t$  par  $\perp$  et  $t \leq x'$  par  $\top$ .

Soit  $B$  la disjonction des propositions de la forme :

$$\bullet (i/x') A'' \text{ où } i \in \llbracket 0, r-1 \rrbracket \quad (1)$$

$$\bullet ((t-j)/x') A' \text{ où } t \in E, j \in \llbracket 0, r-1 \rrbracket \quad (2)$$

Soit  $y_1, \dots, y_n$  les variables de  $A'$  distinctes de  $x'$ . On écrira  $A'[p, q_1, \dots, q_n] = (p/x', q_1/y_1, \dots, q_n/y_n)A'$ ,  $A''[p, q_1, \dots, q_n] = (p/x', q_1/y_1, \dots, q_n/y_n)A''$  et  $B[q_1, \dots, q_n] = (q_1/y_1, \dots, q_n/y_n)B$ .

Rq : par construction,  $A'$  et  $A''$  sont équivalentes pour des valeurs de  $x'$  "grandes", et  $A''$  est périodique en la valeur de  $x'$  de période  $r$ . En effet, quand  $x'$  devient arbitrairement grand, les propositions  $x' \leq t$  deviennent fausses, les  $t \leq x'$  deviennent vraies, et les  $Mult_n(x' + t)$  deviennent périodiques de période  $r$ .

Il nous reste donc à montrer que, pour tout  $q_1, \dots, q_n \in \mathbb{Z}$ , il existe  $p \in \mathbb{Z}$  tel que  $A'[p, q_1, \dots, q_n]$  soit valide si et seulement si  $B[q_1, \dots, q_n]$  soit valide.

Soient  $q_1, \dots, q_n \in \mathbb{Z}$  fixés.

**Supposons qu'il existe  $p \in \mathbb{Z}$  tel que  $A'[p, q_1, \dots, q_n]$  soit valide**

**cas 1 :**  $\forall v \in \mathbb{Z}, A'[p + v.r, q_1, \dots, q_n]$  est valide.

On peut alors prendre  $p' \in \mathbb{Z}$  suffisamment grand tel que  $A'[p', q_1, \dots, q_n]$  soit valide et tel que  $A'[p', q_1, \dots, q_n]$  est équivalente à  $A''[p', q_1, \dots, q_n]$ . Donc  $A''[p', q_1, \dots, q_n]$  est valide, mais comme  $A''$  est périodique en la valeur de  $x'$ , on sait qu'il existe un  $p'' \in \llbracket 0, r-1 \rrbracket$  tel que  $A[p'', q_1, \dots, q_n]$  est valide. Donc  $B[q_1, \dots, q_n]$  est valide (car une proposition de la forme (1) est valide).

**cas 2 :**  $\exists p' \in \mathbb{Z}$  tel que  $A'[p', q_1, \dots, q_n]$  est valide mais  $A'[p' + r, q_1, \dots, q_n]$  n'est pas valide.

Or, les seules propositions atomiques de  $A'$  qui peuvent changer de valeurs de vrai à faux entre  $x' = p'$  et  $x' = p' + r$  sont celles de la forme  $x' \leq t$  (on rappelle qu'il n'y a pas de négation dans  $A'$ , donc si  $A'$  passe de vrai à faux, c'est nécessairement, qu'une des propositions passe de vrai à faux). On sait donc qu'il existe un  $t \in E$  tel que  $p' \leq t[q_1, \dots, q_n]$  et  $t[q_1, \dots, q_n] < p' + r$ . Donc  $\exists j \in \llbracket 0, r-1 \rrbracket, p' = t[q_1, \dots, q_n] - j$ . Donc  $B[q_1, \dots, q_n]$  est valide (car une proposition de la forme (2) est valide).

**Réciproquement, supposons que  $B[q_1, \dots, q_n]$  est valide**

**cas 1 :** Il existe  $i \in \llbracket 0, r-1 \rrbracket$  tel que  $A''[i, q_1, \dots, q_n]$  est valide.

Comme  $A''$  est périodique en  $x'$  de période  $r$ , on peut trouver un  $p$  arbitrairement grand tel que  $A''[i, q_1, \dots, q_n]$  est équivalente à  $A''[p, q_1, \dots, q_n]$ , qui est elle-même équivalente à  $A'[p, q_1, \dots, q_n]$ . On a donc bien trouvé un  $p \in \mathbb{Z}$  tel que  $A'[p, q_1, \dots, q_n]$  est valide.

**cas 2 :** Il existe  $j \in \llbracket 0, r - 1 \rrbracket$  tel que  $A'[t[q_1, \dots, q_n] - j, q_1, \dots, q_n]$  est valide.

Il existe donc bien un  $p = t[q_1, \dots, q_n] - j \in \mathbb{Z}$  tel que  $A'[p, q_1, \dots, q_n]$  est valide. ■

**Proposition :**

Pour toute proposition  $A$  de  $\mathcal{L}$ , il existe une proposition  $B$  sans quantificateurs telle que  $A \Leftrightarrow B$  est valide dans le modèle  $\mathbb{Z}$ .

**preuve :**

On remplace les propositions de la forme  $\forall x.C$  par  $\neg \exists x.\neg C$ , puis on élimine les quantificateurs en procédant par récurrence, en utilisant la proposition précédente. ■

**Théorème :**

L'ensemble des propositions de  $\mathcal{L}$  valide dans le modèle  $\mathbb{Z}$  est décidable.

**preuve :**

La proposition précédente permet de se ramener au cas des propositions closes et sans quantificateur, qui est un cas décidable. ■

**Théorème (Presburger) :**

L'ensemble des propositions formées dans le langage  $0, S, +, =$  et valide dans le modèle  $\mathbb{N}$  est décidable.

**preuve :**

On va construire une fonction qui associe à chaque proposition  $A$  du langage  $0, S, +, =$  une proposition  $|A|$  du langage  $0, 1, +, -, \leq$  telle que  $A$  est valide dans le modèle  $\mathbb{N}$  si et seulement si  $|A|$  est valide dans le modèle  $\mathbb{Z}$ . Cette fonction permet de ramener la question de la décidabilité des propositions de l'arithmétique de Presburger à la question de décidabilité des propositions de  $0, 1, +, -, \leq$  dans le modèle  $\mathbb{Z}$ , dont on a prouvé qu'elles étaient décidables.

- $|0| = 0$  ,  $|x| = x$  ,  $|S(t)| = t + 1$  ,  $|t + u| = |t| + |u|$
- $|t = u| = (|t| \leq |u|) \wedge (|u| \leq |t|)$
- $|\top| = \top$  ,  $|\perp| = \perp$  ,  $|\neg A| = \neg |A|$  ,  $|A \wedge B| = |A| \wedge |B|$  ,  $|A \vee B| = |A| \vee |B|$
- $|\forall x.A| = \forall x(0 \leq x \Rightarrow |A|)$  ,  $|\exists x.A| = \exists x(0 \leq x \wedge |A|)$

### 3.15 Indécidabilité de la terminaison des systèmes de réécriture

Références : [Baader et Nipkow, ] p.94

### 3.16 Le problème de la couverture de sommets est NP-complet

Références : [Carton, ] p.210-212

#### Définition :

Soit  $G = (S, A)$  un graphe non orienté.

On dit que  $\mathcal{C} \subseteq S$  est une couverture de  $G$  si  $\forall \{u, v\} \in A, u \in \mathcal{C}$  ou  $v \in \mathcal{C}$ .

Si on note  $k$  le cardinal de  $\mathcal{C}$ , on dit que  $\mathcal{C}$  est une  $k$ -couverture de  $G$ .

On considère la problème  $Couv$  :  $\left\{ \begin{array}{l} \text{Données : } G \text{ graphe (non orienté), } k \text{ entier} \\ \text{Question : Existe-t-il une } k\text{-couverture?} \end{array} \right.$

Il est clair que  $Couv$  est  $NP$ . Montrons que ce problème est  $NP$ -difficile.

On va réduire le problème  $3-SAT$  :  $\left\{ \begin{array}{l} \text{Données : } \varphi = \bigwedge_{i=1}^r l_1^i \vee l_2^i \vee l_3^i \text{ où les } l_j^i \text{ sont des littéraux.} \\ \text{Question : } \varphi \text{ est satisfaisable?} \end{array} \right.$

Soit donc  $\varphi = \bigwedge_{i=1}^r l_1^i \vee l_2^i \vee l_3^i$  une instance de  $3-SAT$ . Soit  $X$  l'ensemble des variables de  $\varphi$ . Soit  $\overline{X} = \{\overline{x} : x \in X\}$ .

Soit  $n = |X|$ .

Soit  $S = X \cup \overline{X} \cup \{l_j^i : 1 \leq i \leq r, 1 \leq j \leq 3\}$

Soit  $A = A_1 \cup A_2 \cup A_3$  avec  $A_1 = \{\{x, \overline{x}\} : x \in X\}$  et  $A_2 = \bigcup_{i=1}^r \{\{l_{j_1}^i, l_{j_2}^i\} : 1 \leq j_1, j_2 \leq 3, j_1 \neq j_2\}$

et  $A_3 = \{\{l, l_j^i\} : l \in X \cup \overline{X}, 1 \leq i \leq r, 1 \leq j \leq 3, l \text{ et } l_j^i \text{ correspondent au même littéral}\}$

Soit  $G = (S, A)$  et  $k = 2r + n$ , une instance de  $Couv$

#### Montrons que $\varphi$ est satisfaisable ssi $G$ possède une $2r + n$ -couverture.

Rq : toute couverture de  $G$  est de taille au moins  $2r + n$ . En effet, la couverture doit contenir au moins  $x$  ou  $\overline{x}$  pour chaque  $x \in X$  pour recouvrir  $A_1$ , et la couverture doit contenir au moins deux sommets de  $\{l_1^i, l_2^i, l_3^i\}$  pour chaque  $i$ , pour recouvrir le "triangle".

Supposons que  $\varphi$  a un modèle  $\nu : X \rightarrow \{0, 1\}$

Pour chaque  $1 \leq i \leq r$ , soit  $1 \leq j_i \leq 3$  tel que  $\nu(l_{j_i}^i) = 1$

Soit  $\mathcal{C} = \{l \in X \cup \overline{X} : \nu(l) = 1\} \cup \bigcup_{i=1}^r \{l_j^i : j \neq j_i\}$

On a  $|\mathcal{C}| = n + 2r$ . Il suffit donc de montrer que  $\mathcal{C}$  est une couverture de  $G$ .

Soit  $a \in A$ . On considère trois cas.

cas 1 :  $a = \{x, \overline{x}\} \in A_1$ . Alors  $x \in \mathcal{C}$  ou  $\overline{x} \in \mathcal{C}$  puisque  $\nu(x) = 1$  ou  $\nu(\overline{x}) = 1$

cas 2 :  $a \in A_2$ . Comme dans chaque "triangle" de  $A_2$ , il y a exactement deux sommets dans  $\mathcal{C}$ , on sait que les arêtes du triangles sont forcément toutes couvertes par  $\mathcal{C}$ .

cas 3 :  $a = \{l, l_j^i\} \in A_3$ . Il y a deux possibilités : soit  $\nu(l) = 1$ , alors  $l \in \mathcal{C}$ , soit  $\nu(l) = 0$ , mais alors  $j \neq j_i$  et donc  $l_j^i \in \mathcal{C}$ .

$\mathcal{C}$  est bien une  $2r + n$ -couverture de  $G$ .

Supposons que  $\mathcal{C}$  soit une  $2r + n$ -couverture de  $G$

On a :  $2r + n = |\mathcal{C}| = |\mathcal{C} \cap (X \cup \overline{X})| + |\mathcal{C} \cap \bigcup_{i=1}^r \{l_1^i, l_2^i, l_3^i\}|$

Comme  $\mathcal{C}$  recouvre  $A_1$ , on a  $|\mathcal{C} \cap (X \cup \overline{X})| \geq n$ , et comme  $\mathcal{C}$  recouvre  $A_2$ , on a  $|\mathcal{C} \cap \bigcup_{i=1}^r \{l_1^i, l_2^i, l_3^i\}| \geq 2r$

En combinant ces inégalités avec l'égalité au-dessus, on obtient  $|\mathcal{C} \cap (X \cup \overline{X})| = n$  et  $|\mathcal{C} \cap \bigcup_{i=1}^r \{l_1^i, l_2^i, l_3^i\}| = 2r$ .

On peut alors définir  $\nu : X \rightarrow \{0, 1\}$  tel que  $\nu(l) = 1$  ssi  $l \in \mathcal{C}$  (pour  $l \in X \cup \overline{X}$ )

Montrons que  $\nu$  est un modèle de  $\varphi$ .

Soit  $1 \leq i \leq r$  fixé. Avec le même type de raisonnement que précédemment on montre que  $|\mathcal{C} \cap \{l_1^i, l_2^i, l_3^i\}| = 2$ .

Soit  $1 \leq j \leq 3$  tel que  $l_j^i \notin \mathcal{C}$ , et soit  $l \in X \cup \overline{X}$  tel que  $l$  et  $l_j^i$  correspondent au même littéral. Comme  $\mathcal{C}$  recouvre  $\{l, l_j^i\}$ , et que  $l_j^i \notin \mathcal{C}$ , on sait que  $l \in \mathcal{C}$ , ie  $\nu(l) = 1$ .

On vient donc de montrer que  $\forall 1 \leq i \leq r, \exists 1 \leq j \leq 3, \nu(l_j^i) = 1$ , c'est-à-dire  $\nu$  est bien un modèle de  $\varphi$ .

### 3.17 Complétude de la résolution



### 3.18 Elimination des coupures en calcul des séquents

Références : [Dowek, ] p.156

### 3.19 Correction d'un algorithme d'unification

Références : *[Baader et Nipkow, ] p.73*

### 3.20 Lemme de Newmann

Références : *[Baader et Nipkow, ] p.29*

### 3.21 Correction de Dijkstra

**Algorithme 1** : l'algorithme de Dijkstra

**Entrées** :  $G = (S, A)$  graphe orienté,  $w : A \rightarrow \mathbb{R}_+, s_0 \in S$

**pour**  $s \in S$  **faire**

  |  $\delta(s) \leftarrow \infty$

**fin**

$\delta(s_0) \leftarrow 0$

$F \leftarrow S$

**tant que**  $F \neq \emptyset$  **faire**

  |  $s \leftarrow \arg \min_{s' \in F} \delta(s')$

  |  $F \leftarrow F \setminus \{s\}$

  | **pour**  $s' \in S$  *tel que*  $(s, s') \in A$  **faire**

    |  $\delta(s') \leftarrow \min(\delta(s'), \delta(s) + w(s, s'))$

  | **fin**

  | (\*)

**fin**

**retourner**  $\delta$

On va montrer la correction de l'algorithme en prouvant deux invariants au niveau de (\*) dans l'algorithme :

$I1 : \forall u \in S, \delta(u) < \infty \Rightarrow \delta(u)$  est la longueur d'un chemin de  $s_0$  à  $u$

$I2 : \begin{cases} (i) : \forall u \in S \setminus F, \delta(u) = d(s_0, u) \\ (ii) : \forall u \in F, \text{ s'il existe } s_0 \rightarrow \dots \rightarrow v \rightarrow u \text{ un plus court chemin tel que } v \in S \setminus F, \text{ alors } \delta(u) = d(s_0, u) \end{cases}$

La correction partielle de l'algorithme vient de la condition de sortie de boucle et de la propriété  $I2, (i)$ . De plus, la terminaison de l'algorithme étant évidente ( $|F|$  décroît à chaque itération), on obtient la correction totale.

Dans la preuve des invariants, si  $x$  est une variable, on notera  $\underline{x}$  la valeur de  $x$  à l'itération précédente, et  $\bar{x}$  sa valeur à l'itération actuelle.

#### Preuve de l'invariant $I1$

Au premier tour de boucle, si  $\delta(u) < \infty$ , alors  $u = s_0$  ou  $(s_0, u) \in A$ . Dans le premier cas, on a  $\delta(u) = 0 = d(s_0, u)$ , et dans le second  $\delta(u) = w(s_0, u)$  (ce qui est bien la longueur d'un chemin de  $s_0$  à  $u$ ).

Supposons que  $\forall u \in S, \delta(u) < \infty \Rightarrow \underline{\delta}(u)$  est la longueur d'un chemin de  $s_0$  à  $u$

Montrons que cela reste vrai à l'itération actuelle.

Soit  $u \in S$  tel que  $\bar{\delta}(u) < \infty$ .

cas 1 :  $\bar{\delta}(u) = \underline{\delta}(u)$ . Il n'y a rien à montrer.

cas 2 :  $\bar{\delta}(u) = \underline{\delta}(\bar{s}) + w(\bar{s}, u)$  et  $(\bar{s}, u) \in A$ . Par hypothèse  $\underline{\delta}(\bar{s})$  est la longueur d'un chemin de  $s_0$  à  $\bar{s}$  et donc  $\underline{\delta}(\bar{s}) + w(\bar{s}, u)$  est la longueur d'un chemin de  $s_0$  à  $u$ .

#### Preuve de l'invariant $I2$

Montrons le résultat au premier tour de boucle.

(i) :  $S \setminus F = \{s_0\}$ , et  $\delta(s_0) = 0 = d(s_0, s_0)$

(ii) : Soit  $u \in F = S \setminus \{s_0\}$  tel qu'il existe un plus court chemin de  $s_0$  à  $u$  dont le prédécesseur de  $u$  est  $s_0$ . Dans

ce cas, on peut se ramener à un plus court chemin de la forme  $s_0 \rightarrow u$  (quitte à court-circuiter le chemin). Par définition de l'algorithme, on a  $\delta(u) \leq \delta(s_0) + w(s_0, u) = w(s_0, u) = d(s_0, u)$ . Par ailleurs, comme  $\delta(u) \geq d(s_0, u)$ , on a bien  $\delta(u) = d(s_0, u)$ .

Supposons que (i) et (ii) sont vraies (ie les propriétés portent sur les variables soulignées), et montrons que  $\overline{(i)}$  et  $\overline{(ii)}$  sont vraies.

(i) :

Soit  $u \in S \setminus \overline{F}$ .

**cas 1** :  $u \in S \setminus \underline{F}$ . Alors  $\overline{\delta}(u) \leq \underline{\delta}(u)$  (par définition de l'algorithme)

et  $\underline{\delta}(u) = d(s_0, u)$  par (i).

Par ailleurs, on sait que  $d(s_0, u) \leq \overline{\delta}(u)$  (cf I1)

D'où  $d(s_0, u) \leq \overline{\delta}(u) \leq \underline{\delta}(u) = d(s_0, u)$

Donc  $\overline{\delta}(u) = d(s_0, u)$

**cas 2** :  $u = \overline{s}$ . Démontrons que  $\overline{\delta}(u) = d(s_0, u)$  par l'absurde. Supposons donc que  $\overline{\delta}(u) > d(s_0, u)$ .

Soit  $s_0 = v_0 \rightarrow v_1 \rightarrow \dots \rightarrow v_k = u$  un plus court chemin de  $s_0$  à  $u = \overline{s}$ .  $s_0 = v_0 \in S \setminus \underline{F}$  et  $u = v_k \in \underline{F}$ . Soit donc  $j$  tel que  $v_j \in S \setminus \underline{F}$  et  $v_{j+1} \in \underline{F}$ .

On sait alors que  $d(s_0, v_{j+1}) \leq d(s_0, u)$  et que  $s_0 = v_0 \rightarrow v_1 \rightarrow \dots \rightarrow v_{j+1}$  est un plus court chemin de  $s_0$  à  $v_{j+1}$ .

Donc par (ii), on a que  $\underline{\delta}(v_{j+1}) = d(s_0, v_{j+1})$ .

D'où  $\underline{\delta}(v_{j+1}) = d(s_0, v_{j+1}) \leq d(s_0, u) < \overline{\delta}(u)$

Donc  $\underline{\delta}(v_{j+1}) < \underline{\delta}(\overline{s})$ .

Mais  $v_{j+1} \in \underline{F}$ . L'inégalité stricte précédente est donc en contradiction avec la définition de la variable  $s$  de l'algorithme.

(ii) :

Soit  $u \in \overline{F}$  tel qu'il existe un plus court chemin de  $s_0$  à  $u$  de la forme  $s_0 \rightarrow \dots \rightarrow v \rightarrow u$  avec  $v \in S \setminus \overline{F}$ .

**cas 1** :  $v \in S \setminus \underline{F}$

Alors  $d(s_0, u) \leq \overline{\delta}(u) \leq \underline{\delta}(u) = d(s_0, u)$  (cf (ii))

Donc  $\overline{\delta}(u) = d(s_0, u)$

**cas 2** :  $v = \overline{s}$

Alors  $\overline{\delta}(u) \leq \underline{\delta}(\overline{s}) + w(\overline{s}, u) = d(s_0, \overline{s}) + w(\overline{s}, u)$  (cf (i))

D'où  $d(s_0, u) \leq \overline{\delta}(u) \leq d(s_0, v) + w(v, u) = d(s_0, u)$

Donc  $\overline{\delta}(u) = d(s_0, u)$

### 3.22 Algorithme d'approximation pour le problème de la couverture d'ensembles

Références : [Cormen et al., ] p.1029

Considérons le problème de la couverture d'ensembles :

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{Entrées :} \quad \text{un ensemble } X, \text{ une famille } \mathcal{F} \text{ de parties de } X \\ \text{Sortie :} \quad \text{une partie minimale } \mathcal{C} \subseteq \mathcal{F} \text{ telle que } X = \bigcup_{S \in \mathcal{C}} S \end{array} \right.$$

Le problème de décision associé est  $NP$ -complet. En effet on peut réduire le problème de couverture de sommets : Si  $G = (S, A)$  est un graphe (non-orienté), on pose  $X = A$  et  $\mathcal{F} = \{a : s \text{ est une extrémité de } a\} : s \in S$ . Bien que ce problème est  $NP$ -complet, il existe un algorithme d'approximation.

**Algorithme 2 :** algorithme d'approximation du problème de couverture d'ensembles

**Entrées :**  $X$  un ensemble,  $\mathcal{F}$  un ensemble de parties de  $X$

$U \leftarrow X$

$\mathcal{C} \leftarrow \emptyset$

**tant que**  $U \neq \emptyset$  **faire**

    choisir  $S \in \mathcal{F}$  qui maximise  $|S \cap U|$

$U \leftarrow U \setminus S$

$\mathcal{C} \leftarrow \mathcal{C} \cup \{S\}$

**fin**

**retourner**  $\mathcal{C}$

**Lemme :**

Soit  $H(n) = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$ .

On a :  $H(n) \leq \ln n + 1$

**Théorème :**

L'algorithme précédent est un algorithme d'approximation à temps polynomial, avec garantie de performance en  $(\ln |X| + 1)$ .

**preuve :**

Il est clair que l'algorithme s'exécute en temps polynomial.

Notons  $k$  le nombre d'itérations de l'algorithme. Soit  $\mathcal{C}$  la couverture renvoyée par l'algorithme et  $\mathcal{C}^*$  une couverture optimale.

Notons  $S_0, S_1, \dots, S_{k-1}$  les éléments de  $\mathcal{F}$  choisies successivement par l'algorithme.

La couverture de que renvoie l'algorithme est donc de taille  $k$ , chaque  $S_i \in \mathcal{C}$  a un poids de 1. L'idée de la preuve est de répartir uniformément le poids de chaque  $S_i$  sur l'ensemble des éléments recouverts pour la première fois par  $S_i$ .

Pour  $x \in X$ , on note  $0 \leq i \leq k$  minimale tel que  $x \in S_i$ , et on pose :

$$c_x = \frac{1}{|S_i(S_0 \cup \dots \cup S_{i-1})|}$$

D'après les notations, on a :

$$\sum_{x \in X} c_x = \sum_{i=0}^{k-1} \sum_{x \in S_i \setminus (S_0 \cup \dots \cup S_{i-1})} c_x = \sum_{i=0}^{k-1} 1 = k = |\mathcal{C}|$$

Donc :  $|\mathcal{C}| = \sum_{x \in X} c_x$

Par ailleurs, comme chaque  $x \in X$  appartient à au moins un élément de  $\mathcal{C}^*$ , on a :

$$\sum_{S \in \mathcal{C}^*} \sum_{x \in S} c_x \geq \sum_{x \in X} c_x$$

D'où :

$$|\mathcal{C}| \leq \sum_{S \in \mathcal{C}^*} \sum_{x \in S} c_x \quad (*)$$

**Montrons maintenant**

$$\forall S \in \mathcal{F}, \sum_{x \in S} c_x \leq H(|S|) \quad (**)$$

Une fois que l'on aura démontré (\*\*), alors, en utilisant (\*) et le lemme, on aura :

$$|\mathcal{C}| \leq \sum_{S \in \mathcal{C}^*} H(|S|) \leq |\mathcal{C}^*| \cdot H(\max\{|S| : S \in \mathcal{F}\}) \leq |\mathcal{C}^*| \cdot H(|X|) \leq |\mathcal{C}^*| \cdot (\ln |X| + 1)$$

Il ne reste qu'à montrer l'inégalité (\*\*).

Soit  $S \in \mathcal{F}$ . Pour  $0 \leq i \leq k$ , notons  $u_i = |S \setminus (S_0 \cup \dots \cup S_i)|$  le nombre d'éléments qui ne sont pas couverts à l'issue de la  $i^{\text{eme}}$  étape de l'algorithme. On note, de plus,  $u_{-1} = |S|$ .

Soit  $l$  l'indice minimal tel que  $u_l = 0$ . On sait que  $u_{i-1} \geq u_i$  et qu'il y a exactement  $u_{i-1} - u_i$  éléments recouverts pour la première fois par  $S_i$  ( $0 \leq i \leq l$ ). D'où :

$$\sum_{x \in S} c_x = \sum_{i=0}^l (u_{i-1} - u_i) \frac{1}{|S_i \setminus (S_0 \cup \dots \cup S_{i-1})|}$$

D'autre part, comme  $S_i$  est un choix glouton de l'algorithme, on a :

$$|S_i \setminus (S_0 \cup \dots \cup S_{i-1})| \geq |S \setminus (S_0 \cup \dots \cup S_{i-1})| = u_{i-1}$$

On a donc :

$$\begin{aligned} \sum_{x \in S} c_x &\leq \sum_{i=1}^k (u_{i-1} - u_i) \frac{1}{u_{i-1}} \\ &= \sum_{i=1}^k \sum_{j=u_i+1}^{u_{i-1}} \frac{1}{u_{i-1}} \\ &\leq \sum_{i=0}^l \sum_{j=u_i+1}^{u_{i-1}} \frac{1}{j} \\ &= \sum_{i=0}^l \left( \sum_{j=1}^{u_{i-1}} \frac{1}{j} - \sum_{j=1}^{u_i} \frac{1}{j} \right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} &= \sum_{i=0}^k (H(u_{i-1}) - H(u_i)) \\ &= H(u_{-1}) - H(u_k) \\ &= H(|S|) \end{aligned}$$

On a bien montré l'inégalité (\*\*).



## 4 Références

- [Albert *et al.*, ] ALBERT, L., GASTIN, P., PETAZZONI, B., PETIT, A., PUECH, N. et WEIL, P. *Cours et exercices d'informatique. Classes préparatoires, 1<sup>er</sup> et 2<sup>nd</sup> cycles universitaires*. Vuibert.
- [Baader et Nipkow, ] BAADER, F. et NIPKOW, T. *Term rewriting and all that*. Cambridge University Press.
- [Carton, ] CARTON, O. *Langages formels. Calculabilité et complexité*. Vuibert.
- [Choquet, ] CHOQUET, G. *Cours de topologie*. Dunod.
- [Corges, ] CORGES, C. *Machines de Turing et automates cellulaires*. ellipses.
- [Cormen *et al.*, ] CORMEN, T., LEISERSON, C., RIVEST, R. et STEIN, C. *Introduction à l'algorithmique*. Dunod.
- [Dowek, ] DOWEK, G. *Les démonstrations et les algorithmes. Introduction à la logique et à la calculabilité*. Les éditions de l'École Polytechnique.
- [Francinou *et al.*, a] FRANCINO, S., GIANELLA, H. et NICOLAS, S. *exercices de mathématiques, oraux X-ENS, algèbre 1*. Cassini.
- [Francinou *et al.*, b] FRANCINO, S., GIANELLA, H. et NICOLAS, S. *exercices de mathématiques, oraux X-ENS, algèbre 2*. Cassini.
- [Francinou *et al.*, c] FRANCINO, S., GIANELLA, H. et NICOLAS, S. *exercices de mathématiques, oraux X-ENS, algèbre 3*. Cassini.
- [Francinou *et al.*, d] FRANCINO, S., GIANELLA, H. et NICOLAS, S. *exercices de mathématiques, oraux X-ENS, analyse 1*. Cassini.
- [Francinou *et al.*, e] FRANCINO, S., GIANELLA, H. et NICOLAS, S. *exercices de mathématiques, oraux X-ENS, analyse 2*. Cassini.
- [Francinou *et al.*, f] FRANCINO, S., GIANELLA, H. et NICOLAS, S. *exercices de mathématiques, oraux X-ENS, analyse 3*. Cassini.
- [Francinou *et al.*, g] FRANCINO, S., GIANELLA, H. et NICOLAS, S. *exercices de mathématiques, oraux X-ENS, analyse 4*. Cassini.
- [Gourdon, ] GOURDON, X. *les maths en tête. Analyse*. ellipses.
- [Mansuy et Mneimné, ] MANSUY, R. et MNEIMNÉ, R. *Algèbre linéaire. Réduction des endomorphismes*. Vuibert.
- [Perrin, ] PERRIN, D. *Cours d'algèbre*. ellipses.
- [Rouvière, ] ROUVIÈRE, F. *petit guide de calcul différentiel*. Cassini.