



HAL
open science

Sur la non-linéarité des fonctions booléennes

François Rodier

► **To cite this version:**

| François Rodier. Sur la non-linéarité des fonctions booléennes. 2003. hal-00000454

HAL Id: hal-00000454

<https://hal.science/hal-00000454>

Preprint submitted on 27 Jun 2003

HAL is a multi-disciplinary open access archive for the deposit and dissemination of scientific research documents, whether they are published or not. The documents may come from teaching and research institutions in France or abroad, or from public or private research centers.

L'archive ouverte pluridisciplinaire **HAL**, est destinée au dépôt et à la diffusion de documents scientifiques de niveau recherche, publiés ou non, émanant des établissements d'enseignement et de recherche français ou étrangers, des laboratoires publics ou privés.

Sur la non-linéarité des fonctions booléennes

François Rodier

Institut de Mathématiques de Luminy – C.N.R.S.

Marseille – France

1 Introduction

Les fonctions booléennes sur l'espace \mathbb{F}_2^m interviennent aussi bien dans la théorie des codes correcteurs d'erreurs (par exemple dans les codes de Reed-Muller) qu'en cryptographie pour réaliser des systèmes de chiffrement à clef secrète.

Dans ces deux cas, les propriétés des systèmes ainsi construits dépendent en particulier de la non-linéarité d'une fonction booléenne, concept que je définirai précisément plus loin (§ 2.3). La non-linéarité est liée au rayon de recouvrement des codes de Reed-Muller. C'est aussi un paramètre cryptographique important : dans leur article [10], F. Chabaud et S. Vaudey montrent que la non-linéarité est un critère important de résistance aux attaques différentielles et linéaires ; dans sa thèse, C. Fontaine [15] met en valeur l'importance de la non-linéarité en cryptographie pour plusieurs systèmes de chiffrement.

Il est utile de pouvoir disposer de fonctions booléennes ayant la plus grande non-linéarité possible, comme l'ont montré W. Meier et O. Staffelbach dans [21], ainsi que K. Nyberg dans [23]. Ces fonctions ont été étudiées dans le cas où m est pair, sous le nom de fonctions "courbes" (cf. J. Dillon [12]). Leur degré de non-linéarité est alors bien connu, on sait construire plusieurs séries de fonctions courbes, mais on ne connaît pas encore ni leur nombre, ni leur classification (cf. les travaux de C. Carlet, en particulier l'article de C. Carlet et P. Guillot [8], ou de C. Carlet et A. Klapper [9]). Dans le cas où m est impair, la situation est bien différente : on ne connaît alors la valeur de la non-linéarité maximale que pour quelques valeurs de m , et on n'a qu'une conjecture pour les autres valeurs (voir le mémoire d'habilitation de P. Langevin [18]).

Dans cet article, je veux montrer que pour traiter les fonctions booléennes, on peut s'inspirer de la théorie des polynômes aléatoires qui a été un sujet d'étude depuis les travaux de Paley et Zygmund. En effet, le problème de la recherche du maximum du degré de non-linéarité revient à minimiser la transformée de Fourier de fonctions booléennes. C'est un problème analogue aux séries de Fourier sur un tore, où l'on cherche à minimiser la transformée de Fourier des fonctions sur \mathbb{Z} prenant les valeurs ± 1 pour

un ensemble fini (et 0 ailleurs) , ce qui revient à chercher à minimiser les valeurs des polynômes à coefficient ± 1 (polynômes *aléatoires*) sur l'ensemble des nombres complexes de module 1.

Dans cet article, on s'inspire des travaux de R. Salem et A. Zygmund [26] et de J-P. Kahane [16] sur les polynômes aléatoires, en les transposant sur les fonctions booléennes. On trouve ainsi une évaluation de la moyenne des normes dans L_∞ des transformées de Fourier des fonctions booléennes, qui n'est pas trop éloignée de sa valeur minimale théorique, $2^{m/2}$. Cela donne une évaluation de la moyenne des degrés de non-linéarité de ces fonctions. On retrouve en particulier le fait que la plupart des fonctions booléennes ont une grande non-linéarité, un résultat mis en évidence récemment par D. Olejár et M. Stanek [24] et C. Carlet [6, 7] (cf. théorème 4.1). Le résultat que j'ai démontré implique en outre que presque toutes les fonctions booléennes ont un non-linéarité voisine d'une même valeur. Cette propriété est illustrée par exemple par les diagrammes de [1], qui exhibent la non-linéarité de fonctions booléennes en vue de la construction de boîtes de substitutions (s-boxes) utilisées dans les chiffrements par blocs, ou de l'étude statistique de [15] chapitre 6.

De plus, en transposant une étude de D. Newman et J. Byrnes [22] sur les normes dans L_4 des polynômes, nous avons été amenés à étudier une conjecture sur la norme dans L_4 des transformée de Fourier de fonctions booléennes. On retrouve ainsi le critère de la "somme des carrés", relié au critère de propagation, pour les fonctions booléennes. Ce critère a été étudié par Xian-Mo Zhang et Yuliang Zheng [28], ou par P. Stănică [27]. Son rapport avec la non-linéarité a été étudié par A. Canteaut et al. [4].

2 Préliminaires

2.1 Fonctions booléennes

Soit m un entier positif et $q = 2^m$.

Définition 2.1 Une fonction booléenne à m variables est une application de l'espace $V_m = (\mathbb{F}_2)^m$ dans \mathbb{F}_2 .

Une fonction booléenne est *linéaire* si c'est une forme linéaire sur l'espace vectoriel $(\mathbb{F}_2)^m$. Elle est dite *affine* si elle est égale à une fonction linéaire à une constante près.

2.2 Rayon de recouvrement du code du Reed-Muller du premier ordre et amplitude spectrale

Définition 2.2 L'amplitude spectrale de la fonction booléenne g est égale à

$$S(g) = \sup_{v \in V_m} \left| \sum_{x \in V_m} (-1)^{(g(x)+v \cdot x)} \right|$$

où $v \cdot x$ note le produit scalaire usuel dans V_m . C'est le maximum de la transformée de Fourier de $(-1)^g$.

Cette amplitude spectrale est reliée au rayon de recouvrement du code du Reed-Muller.

En effet, un code de Reed et Muller \mathcal{R}_m d'ordre 1 sur V_m est l'espace vectoriel des fonctions booléennes affines sur V_m . Le rayon de recouvrement r_m du code est le plus petit entier tel que chaque vecteur de longueur 2^m (c'est à dire chaque fonction $V_m \rightarrow \mathbb{F}_2$) est à une distance (de Hamming) d'un mot de code de \mathcal{R}_m au plus égale à r_m . On vérifie que

$$r_m = 2^{m-1} - \frac{1}{2}\mu_m \quad \text{où} \quad \mu_m = \inf_g S(g)$$

où g est une fonction $V_m \rightarrow \mathbb{F}_2$ et où $S(g)$ est l'amplitude spectrale de la fonction g .

2.3 Non-linéarité

Définition 2.3 On appelle degré de non-linéarité d'une fonction booléenne g à m variables et on le note $nl(g)$ la distance qui la sépare de l'ensemble des fonctions affines à m variables :

$$nl(g) = \min_{h \text{ affine}} d(g, h)$$

où d est la distance de Hamming.

Proposition 2.1 Soit g une fonction booléenne à m variables. Son degré de non-linéarité est égal à

$$nl(g) = 2^{m-1} - \frac{1}{2}S(g).$$

Démonstration –

C'est la même démonstration que pour le rayon de recouvrement d'un code de Reed et Muller.

2.4 Résultats connus, conjecture

Le rayon de recouvrement du code du Reed-Muller du premier ordre est bien connu pour une dimension m paire : μ_m vaut $2^{m/2}$. Pour m impair, on n'a connu longtemps qu'un encadrement de μ_m : $2^{m/2} \leq \mu_m \leq 2^{(m+1)/2}$. En 1983, Patterson et Wiedemann [25] ont montré que l'on peut faire mieux pour \mathcal{R}_{15} en exhibant une fonction booléenne telle que $\mu_m \leq \frac{27}{32}\sqrt{2}2^{15/2}$. Ils ont conjecturé que $\mu_m \sim 2^{m/2}$. Remplaçons la fonction booléenne g par son exponentielle

$$f(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } g(x) = 0 \\ -1 & \text{si } g(x) = 1. \end{cases}$$

On définit la transformée de Fourier de f par $\widehat{f}(\chi) = \sum_{V_m} f(x)\chi(x)$ où χ est un caractère de V_m , c'est-à-dire ici un homomorphisme de V_m dans ± 1 , de telle sorte que $S(g) = \|\widehat{f}\|_\infty$.

La conjecture de Patterson et Wiedemann se réécrit alors

Conjecture 2.1 *Si f décrit l'espace des fonctions de V_m dans $\{\pm 1\}$, on a*

$$\liminf_m \frac{\|\widehat{f}\|_\infty}{2^{m/2}} = 1.$$

2.4.1 Cas des tores sur \mathbb{R}

Ce problème a un analogue avec les séries de Fourier sur le tore (c'est-à-dire sur le groupe des nombres complexes de module égal à 1). Remplaçons en effet les fonctions $x \mapsto (-1)^{v \cdot x}$ pour $v \in V_m$, qui sont des caractères de V_m par des caractères du tore de la forme $x \mapsto e^{isx}$ pour $s \in \mathbb{Z}$.

La conjecture peut se réécrire

$$\liminf_n \frac{\|\sum_0^n a_{s,n} e^{isx}\|_\infty}{\sqrt{n}} = 1$$

où $a_{s,n} = \pm 1$. Autrement dit, il existerait une suite de polynômes $P_n(z)$ et une suite de nombres positifs ϵ_n tendant vers zéro tel que pour tout $|z| = 1$, $|P_n(z)| \leq (1 + \epsilon_n)\sqrt{n}$, où $P_n(z) = \sum_{s=0}^n a_{s,n} z^s$ et $a_{s,n} = \pm 1$.

Ce problème a été posé par divers auteurs comme J. E. Littlewood [20], et P. Erdős [14] qui a conjecturé qu'au contraire il existe $\delta > 1$ tel que quel que soient l'entier n et le nombre complexe z de module 1, on ait $|P_n(z)| \geq \delta\sqrt{n}$. Kahane ([16]) a résolu le problème pour des coefficients complexes $a_{s,n}$ de module 1, mais rien n'a été fait pour le problème initial. De plus, Kahane utilise pour résoudre ce problème des exponentielles de la forme $e^{\pi i n^2/a}$, donc des exponentielles de formes quadratiques en n , mais dans notre cas elles ne donnent pas de résultat complet pour les dimensions m impaires. Il fabrique avec cela un polynôme qui résout presque le problème. Il ajuste ensuite ce polynôme en utilisant un argument de probabilité.

3 L'espace des fonctions booléennes à une infinité de variables

Pour étudier asymptotiquement les fonctions booléennes, on aura besoin de la notion de fonction booléenne à une infinité de variable.

On rappelle que $V_m = \mathbb{F}_2^m$. On définit une application de transition entre V_m et V_{m+1} par

$$\begin{aligned} \phi_m : \quad V_m &\longrightarrow V_{m+1} \\ (x_1, \dots, x_m) &\longmapsto (x_1, \dots, x_m, 0). \end{aligned}$$

On définit V_∞ comme étant la limite inductive des V_m suivant ces applications.

Donc V_∞ est isomorphe à $\mathbb{F}_2^{(\mathbb{N})}$, l'espace des suites infinies d'éléments de \mathbb{F}_2 presque tous nuls.

3.1 L'espace Ω

On définit Ω_m comme étant l'ensemble des fonctions de V_m dans $\{\pm 1\}$. Un élément de Ω_m est (l'exponentielle d') une fonction booléenne sur \mathbb{F}_2^m : si f et g sont dans Ω_m , $fg \in \Omega_m$.

On définit de manière duale aux ϕ_m des applications de transition

$$\begin{aligned} \Omega_{m+1} &\longrightarrow \Omega_m \\ f &\longmapsto f|_{V_m} \end{aligned}$$

où $f|_{V_m}$ est la restriction de f à V_m ,

$$f|_{V_m} : (x_1, \dots, x_m) \longmapsto f((x_1, \dots, x_m, 0)).$$

Cette application permet de définir la limite projective

$$\Omega = \Omega_\infty = \lim \text{proj } \Omega_n \simeq \{\pm 1\}^{\mathbb{F}_2^{(\mathbb{N})}}$$

et les applications $\pi_n : \Omega_\infty \longrightarrow \Omega_n : f \longmapsto f|_{V_n}$.

On munit cet espace d'une topologie telle que les $\pi_n^{-1}(\mathbf{1})$ forment un système fondamental de voisinages de l'origine où $\mathbf{1}$ est la fonction donnant à tous les points de V_m l'image 1. Il est alors compact.

3.2 L'espace des probabilité Ω

On peut munir l'espace Ω d'une structure de probabilité.

On définit une tribu \mathcal{A}_m sur Ω_m en prenant pour \mathcal{A}_m l'ensemble des parties $\mathcal{P}(\Omega_m)$ de Ω_m . L'espace Ω_m est muni de la probabilité uniforme.

On définit la tribu \mathcal{A} sur Ω en prenant pour \mathcal{A} la σ -algèbre engendrée par $\bigcup \mathcal{A}_m$. On peut définir une probabilité sur cet espace Ω . Pour chaque $f \in \Omega_m$, la probabilité de l'événement $\pi_m^{-1}f$ est donnée par $\underline{P}(\pi_m^{-1}f) = \frac{1}{2^q}$ où $q = |V_m| = 2^m$.

On notera $\mathcal{E}(X)$ l'espérance d'une variable aléatoire X sur Ω ou sur Ω_m :

$$\mathcal{E}(X) = \int_{\Omega} X d\underline{P}.$$

3.3 Transformation de Fourier

Notons \widehat{V}_m (resp. \widehat{V}_∞) l'ensemble des caractères de V_m (resp. V_∞). Le groupe V_∞ , muni de la topologie discrète, est en dualité avec le groupe \widehat{V}_∞ qui est compact et totalement discontinu.

La transformation de Fourier est définie sur les fonctions sur V_m à valeurs complexes : à une fonction f de V_m dans \mathbb{C} , elle fait correspondre une fonction \widehat{f} de \widehat{V}_m dans \mathbb{C} par

$$\widehat{f}(\chi) = \sum_{x \in V_m} f(x)\chi(x)$$

si χ est dans \widehat{V}_m .

Elle se prolonge aux fonctions sur le groupe V_∞ à valeurs complexes et transforme ces fonctions en distributions à valeurs complexes sur le groupe dual \widehat{V}_∞ . Une distribution sur l'espace \widehat{V}_∞ est une forme linéaire sur l'espace des fonctions complexes localement constantes sur \widehat{V}_∞ (cf. Bruhat, [2]). Si ρ est une fonction test c'est-à-dire une fonction sur V_∞ qui ne prend qu'un nombre fini de valeurs non nulles, on a

$$\sum_{x \in V_\infty} f(x)\rho(x) = \int_{\widehat{V}_\infty} \widehat{f}(\chi)\widehat{\rho}(\chi)d\chi$$

où $d\chi$ est la mesure de Haar de \widehat{V}_∞ , de masse 1. L'expression précédente a un sens si l'on remplace, comme on peut le faire, V_∞ (et \widehat{V}_∞) par V_m (et \widehat{V}_m) pour m assez grand.

4 Etude de $\|\widehat{f}\|_\infty$

La relation de Parseval donne

$$q = \sum_{x \in V_m} f(x)^2 = \int \widehat{f}(\chi)^2 d\chi \leq \|\widehat{f}\|_\infty^2$$

donc $\|\widehat{f}\|_\infty$ est supérieur à \sqrt{q} . Il est au plus égal à q car

$$|\widehat{f}(\chi)| = \left| \sum_{x \in V_m} f(x)\chi(x) \right| \leq q.$$

On va montrer qu'en fait $\|\widehat{f}\|_\infty$ est souvent voisin de \sqrt{q} . On montre d'abord le lemme suivant.

Lemme 4.1 *Si f désigne une fonction de V_m à valeurs dans $\{\pm 1\}$, χ un caractère de V_m , et λ un réel on a*

$$e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q} \leq \mathcal{E}(e^{\lambda \widehat{f}(\chi)}) \leq e^{q\lambda^2/2}.$$

Démonstration –

En effet, l'exponentielle s'écrit comme un produit :

$$\mathcal{E}(e^{\lambda \widehat{f}(\chi)}) = \mathcal{E}(e^{\lambda \sum_{x \in V_m} f(x)\chi(x)}) = \mathcal{E}\left(\prod_{x \in V_m} e^{\lambda f(x)\chi(x)}\right).$$

Ecrivons que les variables aléatoires $e^{\lambda f(x)\chi(x)}$ sont indépendantes :

$$\mathcal{E}\left(\prod_{x \in V_m} e^{\lambda f(x)\chi(x)}\right) = \prod_{x \in V_m} \mathcal{E}(e^{\lambda f(x)\chi(x)}).$$

On vérifie que, pour x fixé, on a

$$\mathcal{E}(e^{\lambda f(x)\chi(x)}) = \cosh(\lambda).$$

Comme $1 + u > e^{u - \frac{1}{2}u^2}$ si $u > 0$ on a

$$e^{\frac{\lambda^2}{2} - \frac{\lambda^4}{8}} \leq 1 + \frac{\lambda^2}{2} \leq \cosh \lambda \leq e^{\lambda^2/2}. \quad (1)$$

d'où

$$e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q} \leq e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \frac{\lambda^4 q}{8}} = (e^{\frac{\lambda^2}{2} - \frac{\lambda^4}{8}})^q \leq \mathcal{E}(e^{\lambda \hat{f}(x)}) \leq e^{q\lambda^2/2}.$$

4.1 Majoration de $\|\hat{f}\|_\infty$

Une variante du théorème 1 p. 68 du livre de Kahane [16] donne le résultat suivant.

Théorème 4.1 *Si f est une fonction de V_m dans $\{\pm 1\}$, et κ un réel positif, on a*

$$\underline{P}\left(\|\hat{f}\|_\infty \geq (2q(\kappa + \log q))^{1/2}\right) \leq 2e^{-\kappa}.$$

Démonstration –

Remarquons que $\|\hat{f}\|_\infty = \hat{f}(x)$ ou $-\hat{f}(x)$ pour au moins un valeur de x . Donc

$$e^{\lambda \|\hat{f}\|_\infty} \leq e^{\lambda \hat{f}(x)} + e^{-\lambda \hat{f}(x)}$$

pour au moins un valeur de x et par conséquent

$$e^{\lambda \|\hat{f}\|_\infty} \leq q \int_{\widehat{V}_m} (e^{\lambda \hat{f}(x)} + e^{-\lambda \hat{f}(x)}) d\chi$$

d'où,

$$\begin{aligned} \mathcal{E}\left(e^{\lambda \|\hat{f}\|_\infty}\right) &\leq q \mathcal{E}\left(\int_{\widehat{V}_m} (e^{\lambda \hat{f}(x)} + e^{-\lambda \hat{f}(x)}) d\chi\right) \\ &\leq q \left(\int_{\widehat{V}_m} (\mathcal{E}(e^{\lambda \hat{f}(x)}) + \mathcal{E}(e^{-\lambda \hat{f}(x)})) d\chi\right) \end{aligned}$$

par inversion des sommations. D'après le lemme 4.1

$$\mathcal{E}\left(e^{\lambda \|\hat{f}\|_\infty}\right) \leq 2q \left(\int_{\widehat{V}_m} e^{q\lambda^2/2} d\chi\right) \leq 2qe^{q\lambda^2/2}.$$

On a donc

$$\mathcal{E}\left(\frac{e^{\lambda \|\hat{f}\|_\infty}}{2qe^{q\lambda^2/2}}\right) \leq 1$$

ou

$$\mathcal{E} \left(\exp \left(\lambda \|\widehat{f}\|_\infty - q\lambda^2/2 - \log(2q) \right) \right) \leq 1.$$

Multiplions chaque membre par $2e^{-\kappa}$ où κ est un réel positif :

$$\mathcal{E} \left(\exp \left(\lambda \|\widehat{f}\|_\infty - q\lambda^2/2 - \log q - \kappa \right) \right) \leq 2e^{-\kappa}.$$

Par conséquent

$$\mathbb{P} \left(\exp \left(\lambda \|\widehat{f}\|_\infty - q\lambda^2/2 - \log q - \kappa \right) \geq 1 \right) \leq 2e^{-\kappa}$$

c'est-à-dire

$$\mathbb{P} \left(\|\widehat{f}\|_\infty \geq q\lambda/2 + \frac{\log q + \kappa}{\lambda} \right) \leq 2e^{-\kappa}.$$

Choisissons $\lambda = \left(\frac{2\kappa + 2\log q}{q} \right)^{1/2}$. Cela donne le résultat du théorème.

Corollaire 4.1 *On a presque-sûrement*

$$\limsup_q \frac{\|\widehat{\pi_m(f)}\|_\infty}{2^{m/2}\sqrt{m}} \leq \sqrt{2\log 2}$$

où f décrit l'espace Ω .

Démonstration –

On prend $\kappa = \eta \log(q)$ avec $\eta > 0$ dans le théorème précédent. On obtient

$$\mathbb{P} \left(\|\widehat{\pi_m f}\|_\infty \geq \left(2q(\eta + 1) \log q \right)^{1/2} \right) \leq \frac{2}{q^\eta}.$$

La somme pour $m \in \mathbb{N}$ s'écrit donc :

$$\sum_{m \in \mathbb{N}} \mathbb{P} \left(\|\widehat{\pi_m f}\|_\infty \geq \left(2q(\eta + 1) \log q \right)^{1/2} \right) < \infty.$$

D'après le lemme de Borel-Cantelli (cf. Kahane, [16], § 1.6, par exemple), on en déduit que, presque-sûrement, pour q assez grand on a

$$\|\widehat{\pi_m f}\|_\infty < \left(2q(\eta + 1) \log q \right)^{1/2}.$$

Cette assertion étant valable pour tout η plus grand que 0, on peut faire tendre η vers 0 et on a presque-sûrement pour q assez grand

$$\|\widehat{\pi_m f}\|_\infty \leq (2q \log q)^{1/2}$$

donc presque-sûrement

$$\limsup_m \frac{\|\widehat{\pi_m f}\|_\infty}{\sqrt{q \log(q)}} \leq \sqrt{2}.$$

Remarque 4.1 *En particulier, pour m donné les fonctions booléennes sont en majorité d'amplitude spectrale inférieure à $\sqrt{2q \log(q)} = 2^{\frac{m+1}{2}} \sqrt{m \log(2)}$ à $o(1)$ près. Carlet, et d'autre part Olejár et Stanek obtiennent le résultat du théorème 4.1 à l'aide d'approximations de sommes de coefficients binomiaux [6, 24].*

4.2 Minoration de $\|\widehat{f}\|_\infty$

On aura besoin des lemmes suivants.

Lemme 4.2 *Si f désigne une fonction de V_m à valeurs dans $\{\pm 1\}$, χ et ξ deux caractères de V_m , et λ un réel, les majorations suivantes sont réalisées :*

$$\mathcal{E}(e^{\lambda(\widehat{f}(\chi)+\widehat{f}(\xi))}) \leq \begin{cases} e^{\lambda^2 q} & \text{si } \chi \neq \xi \\ e^{2\lambda^2 q} & \text{si } \chi = \xi. \end{cases}$$

Démonstration –

La définition de la transformation de Fourier, permet d'écrire :

$$\begin{aligned} \mathcal{E}(e^{\lambda(\widehat{f}(\chi)+\widehat{f}(\xi))}) &= \mathcal{E}(e^{\lambda \sum_{x \in \mathbb{F}_2^m} f(x)(\chi(x)+\xi(x))}) \\ &= \mathcal{E}\left(\prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} e^{\lambda f(x)(\chi(x)+\xi(x))}\right) = \prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} \mathcal{E}(e^{\lambda f(x)(\chi(x)+\xi(x))}) \end{aligned}$$

puisque les variables aléatoire $f(x)(\chi(x) + \xi(x))$ sont indépendantes pour $x \in V_m$. D'après le lemme 4.1, le dernier produit est égal à

$$\begin{aligned} \prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} \cosh(\lambda f(x)(\chi(x) + \xi(x))) &= \prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} \cosh(\lambda(\chi(x) + \xi(x))) \\ &\leq \prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} e^{\lambda^2(\chi(x)+\xi(x))^2/2} \end{aligned}$$

d'après la relation (1). Ce dernier terme est égal à

$$\begin{aligned} \prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} e^{\lambda^2(1+\chi\xi(x))} &= \prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} e^{\lambda^2} e^{\lambda^2 \chi\xi(x)} = e^{\lambda^2 q} \prod_{x \in \mathbb{F}_2^m} e^{\lambda^2 \chi\xi(x)} \\ &= e^{\lambda^2 q} e^{\lambda^2 \sum_{x \in \mathbb{F}_2^m} \chi\xi(x)} = \begin{cases} e^{\lambda^2 q} & \text{si } \chi \neq \xi \\ e^{2\lambda^2 q} & \text{si } \chi = \xi \end{cases} \end{aligned}$$

en utilisant l'annulation de la somme des valeurs des caractères non triviaux.

On aura également besoin d'une inégalité élémentaire :

Lemme 4.3 *Si X est une variable aléatoire de carré intégrable et si $0 < \lambda < 1$, on a*

$$\mathbb{P}(X \geq \lambda \mathcal{E}(X)) \geq (1 - \lambda)^2 \frac{\mathcal{E}^2(X)}{\mathcal{E}(X^2)}.$$

Démonstration –

Voir par exemple Kahane [16], § 1.6.

Le théorème suivant donne une minoration de la probabilité que $\|\widehat{f}\|_\infty$ soit assez grand. Il est inspiré de Salem et Zygmund [26] qui traitent le cas du tore. Voir aussi l'article de B. Kashin et L. Tsafiri [17].

Théorème 4.2 *Si f désigne une fonction de V_m à valeurs dans $\{\pm 1\}$, et si $0 < \alpha < 1$ et $0 < \eta < 1 - \alpha^2$, alors il existe une constante B positive et ne dépendant que de α et η telle que*

$$\mathbb{P}\left(\|\widehat{f}\|_\infty > \left(\frac{\alpha}{2} - \frac{\eta}{\alpha} - \alpha^3 \frac{\log q}{q}\right) \sqrt{q \log q}\right) > 1 - \frac{B}{q^\eta}.$$

Démonstration –

Définissons la variable aléatoire $I_q = \int_{\widehat{V}_m} \exp(\lambda \widehat{f}(\chi))$. Le lemme 4.1 permet de minorer $\mathcal{E}(I_q)$:

$$\mathcal{E}(I_q) = \int_{\widehat{V}_m} \mathcal{E}(\exp(\lambda \widehat{f}(\chi))) \geq \int_{\widehat{V}_m} e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q} = e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q}.$$

De plus

$$I_q(\chi)^2 = \int_{\widehat{V}_m} \exp(\lambda \widehat{f}(\chi)) \int_{\xi} \exp(\lambda \widehat{f}(\xi)) = \int_{\chi, \xi} \exp(\lambda(\widehat{f}(\chi) + \widehat{f}(\xi)))$$

d'où, d'après le lemme 4.2 précédent

$$\begin{aligned} \mathcal{E}(I_q(\chi)^2) &= \int_{\chi, \xi} \mathcal{E}(\exp(\lambda(\widehat{f}(\chi) + \widehat{f}(\xi)))) \\ &\leq \int_{\chi, \xi} \exp(q\lambda^2) + \frac{1}{q} \int_{\chi} \exp(2q\lambda^2) = \left(1 + \frac{\exp(q\lambda^2)}{q}\right) \exp(q\lambda^2). \end{aligned}$$

Donc, d'après l'inégalité du lemme 4.3, si η est un réel positif

$$\begin{aligned} \underline{\mathbb{P}}(I_q > q^{-\eta} e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q}) &\geq (1 - q^{-\eta})^2 \frac{e^{\lambda^2 q - 2\lambda^4 q}}{\left(1 + \frac{\exp(q\lambda^2)}{q}\right) \exp(q\lambda^2)} \\ &\geq (1 - 2q^{-\eta}) e^{-2\lambda^4 q} \left(1 - \frac{\exp(q\lambda^2)}{q}\right) \end{aligned}$$

si $\frac{\exp(q\lambda^2)}{q} < 1$. Cette condition est satisfaite si on choisit

$$\lambda = \alpha \left(\frac{\log q}{q}\right)^{1/2}$$

avec $0 < \alpha < 1$. Ce choix de λ permet de calculer $e^{-2\lambda^4 q}$:

$$2\lambda^4 q = 2\alpha^4 \left(\frac{\log q}{q}\right)^2 q = 2\alpha^4 \frac{(\log q)^2}{q} < 2 \frac{(\log q)^2}{q}$$

d'où

$$\underline{\mathbb{P}}(I_q > q^{-\eta} e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q}) \geq \left(1 - \frac{2}{q^\eta}\right) \left(1 - 2 \frac{(\log q)^2}{q}\right) (1 - q^{\alpha^2 - 1}) > \left(1 - \frac{B}{q^\eta}\right)$$

pour une certaine constante B si $\eta < 1 - \alpha^2$.

Il est évident que

$$\exp(\lambda \|\widehat{f}\|_\infty) \geq \int_{\widehat{V}_m} \exp(\lambda \widehat{f}(\chi)).$$

D'où

$$\underline{\mathbb{P}}(\exp(\lambda \|\widehat{f}\|_\infty) > q^{-\eta} e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q}) \geq \underline{\mathbb{P}}(I_q > q^{-\eta} e^{\frac{\lambda^2 q}{2} - \lambda^4 q}).$$

L'événement du membre de gauche peut encore s'écrire

$$\|\widehat{f}\|_\infty > \frac{\lambda q}{2} - \lambda^3 q - \eta \log q / \lambda.$$

Ou encore

$$\|\widehat{f}\|_\infty > \frac{\alpha}{2} \sqrt{q \log q} - \lambda^3 q - \eta \log q / \lambda.$$

Majorons le deuxième terme de cette somme :

$$\lambda^3 q = \alpha^3 \left(\frac{\log q}{q} \right)^{3/2} q = \alpha^3 \frac{(\log q)^{3/2}}{q^{1/2}} = \alpha^3 \frac{\log q}{q} \sqrt{q \log q}.$$

Enfin le troisième terme vaut

$$\eta \log q / \lambda = \frac{\eta \log q}{\alpha} \left(\frac{q}{\log q} \right)^{1/2} = \frac{\eta}{\alpha} \sqrt{q \log q}.$$

L'événement en question s'écrit donc

$$\|\widehat{f}\|_\infty > \left(\frac{\alpha}{2} - \frac{\eta}{\alpha} - \alpha^3 \frac{\log q}{q} \right) \sqrt{q \log q}$$

ce qui termine la démonstration.

Corollaire 4.2 *On a presque-sûrement*

$$\liminf_m \frac{\|\widehat{\pi_m(f)}\|_\infty}{2^{m/2} \sqrt{m}} \geq \frac{\log 2}{2}$$

où f décrit les éléments de l'espace Ω .

En effet, en faisant la somme pour $m \in \mathbb{N}$ des inégalités données par le théorème précédent, on obtient

$$\sum_m \mathbb{P} \left(\|\widehat{\pi_m(f)}\|_\infty < \left(\frac{\alpha}{2} - \frac{\eta}{\alpha} - \alpha^3 \frac{\log q}{q} \right) \sqrt{q \log q} \right) < \sum_m \frac{B}{q^n} < \infty.$$

Donc, le lemme de Borel-Cantelli nous dit que p.s.

$$\|\widehat{\pi_m(f)}\|_\infty > \left(\frac{\alpha}{2} - \frac{\eta}{\alpha} - \alpha^3 \frac{\log q}{q} \right) \sqrt{q \log q}$$

sauf pour un nombre fini de q , c'est-à-dire p.s.

$$\liminf_m \frac{\|\widehat{\pi_m(f)}\|_\infty}{\sqrt{q \log q}} > \frac{\alpha}{2} - \frac{\eta}{\alpha}.$$

On peut faire tendre α vers 1 et η vers 0. On obtient

$$p.s. \quad \liminf_m \frac{\|\widehat{\pi_m(f)}\|_\infty}{\sqrt{q \log q}} \geq \frac{1}{2}.$$

5 Etude de $\|\widehat{f}\|_4$

Reprenons l'idée de D. Newman et J. Byrnes [22]. Ils ont remarqué que, dans le cas des séries de Fourier sur \mathbb{Z} , la norme dans L^4 de $\sum_n \pm e^{int}$ avait une expression agréable. Il en va de même de $\|\widehat{f}\|_4$ pour $f : V_m \rightarrow \{\pm 1\}$. On remarque que

$$\|\widehat{f}\|_2 \leq \|\widehat{f}\|_4 \leq \|\widehat{f}\|_\infty. \quad (2)$$

En effet, la première inégalité vient de ce que les fonction \widehat{f} sont définies sur un espace de mesure égale à 1. Par conséquent, la conjecture 2.1 implique une conjecture plus faible :

Conjecture 5.1 *Si f décrit l'espace des fonctions de V_m dans $\{\pm 1\}$, on a*

$$\lim_m \inf_{f \in V_m} \frac{\|\widehat{f}\|_4}{2^{m/2}} = 1.$$

L'idée d'étudier $\|\widehat{f}\|_4$ n'est pas nouvelle puisque C. Carlet a proposé d'étudier la non-linéarité des fonctions booléennes par les moments d'ordre supérieur de leur transformées de Fourier [5]. Cela a également été étudié par Xian-Mo Zhang et Yuliang Zheng [28], ou par P. Stănică [27] sous le nom de "somme des carrés". On peut voir également l'article de P. Langevin et P. Solé [19] qui appliquent cette notion à une cubique.

5.1 L'expression de $\|\widehat{f}\|_4$

On obtient l'expression simple suivante pour $\|\widehat{f}\|_4$.

Lemme 5.1 *Si f est une fonction de V_m à valeurs dans ± 1 ,*

$$\|\widehat{f}\|_4^4 = \sum_{x_1+x_2+x_3+x_4=0} f(x_1)f(x_2)f(x_3)f(x_4).$$

Démonstration. –

Décomposons \widehat{f}^4 et inversons l'ordre de la somme et de l'intégrale :

$$\begin{aligned} \|\widehat{f}\|_4^4 &= \int_{\widehat{V}_m} \widehat{f}^4 d\chi \\ &= \int_{\widehat{V}_m} \left(\sum_{V_m} f(x_1)\chi(x_1) \right) \left(\sum_{V_m} f(x_2)\chi(x_2) \right) \\ &\quad \left(\sum_{V_m} f(x_3)\chi(x_3) \right) \left(\sum_{V_m} f(x_4)\chi(x_4) \right) d\chi \\ &= \sum_{x_1, x_2, x_3, x_4} f(x_1)f(x_2)f(x_3)f(x_4) \int_{\widehat{V}_m} \chi(x_1 + x_2 + x_3 + x_4) d\chi \\ &= \sum_{x_1+x_2+x_3+x_4=0} f(x_1)f(x_2)f(x_3)f(x_4). \end{aligned}$$

5.1.1 Réécriture de la conjecture 2.1

Décomposons la somme donnée dans le lemme 5.1 :

$$\begin{aligned} \sum_{x_1+x_2+x_3+x_4=0} f(x_1)f(x_2)f(x_3)f(x_4) \\ = q^2 + \sum_{a \neq 0} \sum_{x_1+x_2=x_3+x_4=a} f(x_1)f(x_2)f(x_3)f(x_4) \end{aligned}$$

par suite

$$\begin{aligned} \sum_{x_1+x_2=x_3+x_4=a} f(x_1)f(x_2)f(x_3)f(x_4) \\ = \sum_{x_1+x_2=a} f(x_1)f(x_2) \sum_{x_3+x_4=a} f(x_3)f(x_4) = \left(\sum_{x_1+x_2=a} f(x_1)f(x_2) \right)^2 \geq 0. \end{aligned}$$

Définissons les variables aléatoires à valeurs dans \mathbb{C} et dépendant de a dans V_m :

$$X_a = \left(\sum_{x_1+x_2=a} f(x_1)f(x_2) \right)^2. \quad (3)$$

D'où

$$\|\widehat{f}\|_4^4 - q^2 = \sum_{\substack{a \neq 0 \\ a \in V_m}} X_a.$$

La conjecture 2.1 se réécrit de la manière suivante.

Conjecture 5.2 *Pour tout $\epsilon > 0$, il existe q non carré et f dans V_m tels que $\sum_{a \neq 0} X_a < \epsilon q^2$ où X_a est donné par la formule (3).*

On comparera avec le problème 14.3 dans l'article de Tamas Erdélyi [13].

5.2 Calculs d'espérances

Remarquons que $\|\widehat{f}\|_4^4$ est compris entre q^2 et q^3 . En effet, la première inégalité $\|\widehat{f}\|_4^4 \geq q^2$ vient de l'inéquation 2. Le lemme 5.1 implique d'autre part que $\|\widehat{f}\|_4^4 \leq q^3$. Cf. [28], théorème 6 ou [4], théorème 1.

On peut également déduire du lemme 5.1 le calcul de $\mathcal{E}(\|\widehat{f}\|_4^4)$ et de $\mathcal{E}(\|\widehat{f}\|_4^8)$. On utilise pour cela les lemmes suivants. Remarquons d'abord que

$$\mathcal{E}(\|\widehat{f}\|_4^4) = \sum_{x_1+x_2+x_3+x_4=0} \mathcal{E}(f(x_1)f(x_2)f(x_3)f(x_4)).$$

Lemme 5.2 *On a*

$$\mathcal{E}(f(x_1)f(x_2) \dots f(x_r)) = \mathcal{E}(f(x_3)f(x_4) \dots f(x_r))$$

si $x_1 = x_2$.

Démonstration –

Si $x_1 = x_2$, on a $f(x_1)f(x_2) \dots f(x_r) = f(x_3)f(x_4) \dots f(x_r)$.

Lemme 5.3 *On a*

$$\mathcal{E}(f(x_1)f(x_2)f(x_3)\dots f(x_r)) = 0 \quad \text{ou} \quad 1.$$

L'espérance $\mathcal{E}(f(x_1)f(x_2)f(x_3)\dots f(x_r))$ est égale à 1 si et seulement si pour chaque $y \in \mathbb{F}_2^n$ l'ensemble des x_i égaux à y a un cardinal pair, c'est-à-dire si et seulement si il existe une partition de $\{x_1, x_2, x_3, \dots, x_r\}$ en couples formés d'éléments égaux.

Démonstration —

L'application successive du lemme précédent permet de se ramener au cas où tous les x_i sont distincts. Les variables aléatoire $f(x_i)$ sont alors indépendantes, donc

$$\mathcal{E}(f(x_1)f(x_2)f(x_3)\dots f(x_r)) = \mathcal{E}(f(x_1))\mathcal{E}(f(x_2))\mathcal{E}(f(x_3))\dots \mathcal{E}(f(x_r)).$$

De plus $f(x_i) = 1$ ou -1 avec la probabilité $1/2$. D'où $\mathcal{E}(f(x_i)) = 0$. Donc si tous les x_i sont distincts, $\mathcal{E}(f(x_1)f(x_2)f(x_3)\dots f(x_r)) = 0$ sauf si la suite des x_i est vide auquel cas elle vaut $\mathcal{E}(1) = 1$.

Posons

$$E(a_1, \dots, a_r) = \sum_{x_1, \dots, x_r} \mathcal{E}(f(x_1)f(x_1 + a_1)\dots f(x_r)f(x_r + a_r)).$$

Lemme 5.4 *Si a et les a_i sont dans V_m , on a, pour $a \neq 0$*

$$E(a, a_1, \dots, a_r) \leq 2 \sum_{1 \leq i \leq r} E(a_1, \dots, a_i + a, \dots, a_r).$$

Démonstration —

Appliquons le lemme 5.3 :

$$\begin{aligned} & E(a, a_1, \dots, a_r) \\ &= \sum_{x, x_1, \dots, x_r} \mathcal{E}(f(x)f(x+a)f(x_1)f(x_1+a_1)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \\ &= \sum_{x_1, x_2, \dots, x_r} \sum \mathcal{E}(f(x)f(x+a)f(x_1)f(x_1+a_1)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \end{aligned}$$

où la dernière somme est sur les x dans $\{x_1, x_1 + a_1, \dots, x_r, x_r + a_r\}$. Si $x = x_1$, le lemme 5.2 permet d'écrire

$$\begin{aligned} & \mathcal{E}(f(x)f(x+a)f(x_1)f(x_1+a_1)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \\ &= \mathcal{E}(f(x_1)f(x_1+a)f(x_1)f(x_1+a_1)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \\ &= \mathcal{E}(f(x_1+a)f(x_1+a_1)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \\ &= \mathcal{E}(f(t)f(t+a_1+a)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \end{aligned}$$

en posant $t = x_1 + a_1$. Si $x = x_1 + a_1$, on a de même

$$\begin{aligned} & \mathcal{E}(f(x)f(x+a)f(x_1)f(x_1+a_1)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \\ &= \mathcal{E}(f(x_1)f(x_1+a+a_1)f(x_2)f(x_2+a_2)\dots f(x_r)f(x_r+a_r)) \end{aligned}$$

d'où le lemme.

5.2.1 Les espérances de X_a , X_a^2 , X_aX_b

Proposition 5.1 *Si a est un élément non nul de V_m , on a $\mathcal{E}(X_a) = 2q$.*

Démonstration —

Décomposons $\mathcal{E}(X_a)$:

$$\begin{aligned} \mathcal{E} \left(\sum_{x_1+x_2=a} f(x_1)f(x_2) \right)^2 &= \mathcal{E} \left(\sum_{x_1 \in V_m} f(x_1)f(x_1+a) \right)^2 \\ &= \sum_{x_1, x_2} \mathcal{E} (f(x_1)f(x_1+a)f(x_2)f(x_2+a)). \end{aligned}$$

Les valeurs de (x_1, x_2) qui rendent $\mathcal{E} (f(x_1)f(x_1+a)f(x_2)f(x_2+a))$ égale à 1 sont $x_1 = x_2$, et $x_1 = x_2 + a$. Il y en a q dans les deux cas. D'où la proposition.

Proposition 5.2 *Si a est un élément non nul de V_m , on a $\mathcal{E}(X_a^2) \leq 12q^2$.*

Démonstration —

Décomposons X_aX_a :

$$\begin{aligned} X_aX_a &= \left(\sum_x f(x)f(x+a) \right)^2 \left(\sum_x f(x)f(x+a) \right)^2 \\ &= \left(\sum_x f(x)f(x+a) \right) \left(\sum_y f(y)f(y+a) \right) \\ &\quad \left(\sum_z f(z)f(z+a) \right) \left(\sum_t f(t)f(t+a) \right) \\ &= \sum_{x,y,z,t} f(x)f(x+a)f(y)f(y+a)f(z)f(z+a)f(t)f(t+a). \end{aligned}$$

D'où, d'après le lemme 5.4

$$\begin{aligned} \mathcal{E}(X_a^2) &= \sum_{x,y,z,t} \mathcal{E} (f(x)f(x+a)f(y)f(y+a)f(z)f(z+a)f(t)f(t+a)) \\ &= E(a, a, a, a) \\ &\leq 2E(0, a, a) + 2E(a, 0, a) + 2E(a, a, 0) \\ &= 6qE(a, a). \end{aligned}$$

d'après le lemme 5.2. Ce dernier terme vaut $12q^2$ d'après la proposition 5.1.

Proposition 5.3 *Si a et b sont des éléments non nuls et distincts de V_m , on a $\mathcal{E}(X_aX_b) \leq 4q^2 + 32q$.*

Démonstration —

Décomposons X_aX_b :

$$X_aX_b = \left(\sum_x f(x)f(x+a) \right)^2 \left(\sum_x f(x)f(x+b) \right)^2$$

$$\begin{aligned}
&= \left(\sum_x f(x)f(x+a) \right) \left(\sum_y f(y)f(y+a) \right) \\
&\quad \left(\sum_z f(z)f(z+b) \right) \left(\sum_t f(t)f(t+b) \right) \\
&= \sum_{x,y,z,t} f(x)f(x+a)f(y)f(y+a)f(z)f(z+b)f(t)f(t+b).
\end{aligned}$$

On a donc d'après de lemme 5.3

$$\begin{aligned}
\mathcal{E}(X_a X_b) &= \sum_{x,y,z,t} \mathcal{E}(f(x)f(x+a)f(y)f(y+a)f(z)f(z+b)f(t)f(t+b)) \\
&= E(a, a, b, b) \\
&\leq 2E(0, b, b) + 2E(a, b+a, b) + 2E(a, b, b+a) \\
&= 2E(0, b, b) + 4E(a, b+a, b).
\end{aligned}$$

en utilisant l'égalité $E(a, b+a, b) = E(a, b, b+a)$. En utilisant le lemme 5.2, on obtient

$$\mathcal{E}(X_a X_b) \leq 2qE(b, b) + 4E(a, b+a, b).$$

La première somme est calculée dans la proposition 5.1. Calculons la deuxième somme, en utilisant le lemme 5.4.

$$E(a, b+a, b) \leq 2E(b, b) + 2E(b+a, b+a) = 8q$$

d'après la proposition 5.1.

5.2.2 Espérances de $\|\hat{f}\|_4^4$ et $\|\hat{f}\|_4^8$

Proposition 5.4 *Si f est une fonction de V_m dans $\{\pm 1\}$, alors $\mathcal{E}(\|\hat{f}\|_4^4) = 3q^2 - 2q$.*

Démonstration –

En effet

$$\|\hat{f}\|_4^4 = q^2 + \sum_{a \neq 0} X_a$$

Donc

$$\mathcal{E}(\|\hat{f}\|_4^4) = q^2 + \sum_{a \neq 0} \mathcal{E}(X_a) = q^2 + 2q(q-1).$$

Proposition 5.5 *Si f est une fonction de V_m dans $\{\pm 1\}$, $\mathcal{E}(\|\hat{f}\|_4^8) \leq 64q - 100q^2 + 28q^3 + 9q^4$.*

Démonstration –

On a

$$\begin{aligned}
\|\hat{f}\|_4^8 &= \left(q^2 + \sum_{a \neq 0} X_a \right)^2 \\
&= q^4 + 2q^2 \sum_{a \neq 0} X_a + \sum_{a \neq 0} X_a^2 + \sum_{0 \neq a \neq b \neq 0} X_a X_b.
\end{aligned}$$

Donc

$$\begin{aligned}
\mathcal{E}(\|\widehat{f}\|_4^8) &= q^4 + 2q^2 \sum_{a \neq 0} \mathcal{E}(X_a) + \sum_{a \neq 0} \mathcal{E}(X_a^2) + \sum_{0 \neq a \neq b \neq 0} \mathcal{E}(X_a X_b) \\
&\leq q^4 + 2q^2(q-1)2q + 12q^2(q-1) + (q-1)(q-2)(4q^2 + 32q). \\
&= 64q - 100q^2 + 28q^3 + 9q^4
\end{aligned}$$

5.3 Inégalités sur $\|\widehat{f}\|_4^4$

Proposition 5.6 *Si f est une fonction de V_m dans $\{\pm 1\}$, et t un réel positif,*

$$\mathbb{P}\left(\left|\frac{\|\widehat{f}\|_4^4}{q^2} - 3 + \frac{2}{q}\right| \geq t\right) \leq \frac{40}{t^2 q}.$$

Démonstration –

La variance de $\|\widehat{f}\|_4^4$ vérifie, d'après le paragraphe 5.2.2 précédent

$$\text{var}(\|\widehat{f}\|_4^4) = \mathcal{E}(\|\widehat{f}\|_4^8) - \mathcal{E}(\|\widehat{f}\|_4^4)^2 \leq 64q - 104q^2 + 40q^3.$$

Donc en appliquant l'inégalité de Bienaymé-Tchebicheff (Voir par exemple Kahane [16], § 1.6.)

$$\mathbb{P}\left(\left|\|\widehat{f}\|_4^4 - \mathcal{E}(\|\widehat{f}\|_4^4)\right| \geq u\right) \leq \frac{\text{var}(\|\widehat{f}\|_4^4)}{u^2} \leq \frac{64q - 104q^2 + 40q^3}{u^2}$$

pour $u > 0$. En remplaçant u par $q^2 t$, on obtient :

$$\mathbb{P}\left(\left|\|\widehat{f}\|_4^4 - 3q^2 + 2q\right| \geq q^2 t\right) \leq \frac{64q - 104q^2 + 40q^3}{q^4 t^2} \leq \frac{40}{t^2 q}$$

d'où le résultat.

5.4 Etude asymptotique de $\|\widehat{f}\|_4$

Pour presque tout f appartenant à Ω , $\frac{\|\widehat{\pi_m f}\|_4}{\sqrt{q}}$ a une limite donnée par le corollaire suivant.

Corollaire 5.1 *Si $f \in \Omega$, on a presque sûrement*

$$\lim_m \frac{\|\widehat{\pi_m f}\|_4}{2^{m/2}} = 3^{1/4}.$$

Démonstration –

Faisons la somme pour $m \in \mathbb{N}$ des inégalités données par la proposition précédente :

$$\sum_m \mathbb{P}\left(\left|\frac{\|\widehat{\pi_m f}\|_4^4}{q^2} - 3 + \frac{2}{q}\right| \geq t\right) \leq \sum_m \frac{40}{t^2 q} < \infty$$

par conséquent, le lemme de Borel-Cantelli dit que, pour t donné, on a presque sûrement

$$\left| \frac{\|\widehat{\pi_m f}\|_4^4}{q^2} - 3 + \frac{2}{q} \right| < t$$

sauf peut-être pour un nombre fini de q . Par conséquent, on a presque sûrement

$$\lim_m \frac{\|\widehat{\pi_m f}\|_4^4}{q^2} = 3.$$

5.5 Résultats asymptotiques

5.5.1 Convergence de la loi de la variable aléatoire $\frac{1}{q}X_a$

On notera

$$\Phi_X(u) = \mathcal{E}(\exp(iuX))$$

la fonction caractéristique d'une variable aléatoire X .

Proposition 5.7 *La distribution de $\frac{1}{\sqrt{q}} \left(\sum_{x \in \mathbb{F}_2^m} f(x)f(x+a) \right)$ converge en loi vers la distribution gaussienne d'espérance nulle et de variance 2 quand q tend vers l'infini.*

Démonstration —

Soit H l'hyperplan de l'espace vectoriel \mathbb{F}_2^m orthogonal à a . Les variables aléatoires $f(x)f(x+a)$ sont indépendantes pour $x \in H$ et on a

$$\frac{1}{\sqrt{q}} \left(\sum_{x \in \mathbb{F}_2^m} f(x)f(x+a) \right) = \frac{2}{\sqrt{q}} \left(\sum_{x \in H} f(x)f(x+a) \right).$$

Le développement de Taylor de $\Phi_{f(x)f(x+a)}$ à l'origine est donné par

$$\begin{aligned} \Phi_{f(x)f(x+a)}(u) &= 1 + iu\mathcal{E}(f(x)f(x+a)) \\ &\quad - u^2\mathcal{E}(f(x)f(x+a)f(x)f(x+a))/2 + o(u^2) \\ &= 1 - u^2/2 + o(u^2) \end{aligned}$$

dans un voisinage de l'origine. Donc

$$\log \Phi_{f(x)f(x+a)}(u) = -u^2/2 + o(u^2)$$

dans un voisinage \mathcal{V} de l'origine.

Posons

$$S_q = \sum_{x \in H} f(x)f(x+a)$$

et soit $\Phi_{S_q/\sqrt{q}}(u) = \mathcal{E}(\exp(iuS_q/\sqrt{q}))$ la fonction caractéristique de S_q/\sqrt{q} . On a

$$\Phi_{S_q/\sqrt{q}}(u) = \mathcal{E}(\exp(iuS_q/\sqrt{q})) = \mathcal{E}(\exp(iS_q u/\sqrt{q})) = \Phi_{S_q}(u/\sqrt{q}).$$

Ecrivons que les variables aléatoires $f(x)f(x+a)$ sont indépendantes pour $x \in H$:

$$\Phi_{S_q}(u/\sqrt{q}) = \prod_{x \in H} \Phi_{f(x)f(x+a)}(u/\sqrt{q})$$

d'où

$$\begin{aligned} \log \Phi_{S_q}(u/\sqrt{q}) &= \sum_{x \in H} \log \Phi_{f(x)f(x+a)}(u/\sqrt{q}) \\ &= \sum_{x \in H} (-u^2/2q + o(u^2/q)) \\ &= -u^2/4 + qo(u^2/q) \end{aligned}$$

dès que q est assez grand pour que u/\sqrt{q} soit dans le voisinage \mathcal{V} de 0. Par conséquent, quand q tend vers l'infini, la fonction caractéristique $\Phi_{S_q/\sqrt{q}}$ tend vers $\exp(-u^2/4)$, donc vers la fonction caractéristique d'une loi normale centrée, de variance 1/2.

La distribution de $\frac{1}{\sqrt{q}} \left(\sum_{x \in \mathbb{F}_2^m} f(x)f(x+a) \right)$ égale à $2S_q/\sqrt{q}$ converge donc en loi vers une loi normale centrée, de variance 2.

Posons $Y_a = \frac{1}{q} X_a$.

Proposition 5.8 *La distribution de $Y_a = \frac{1}{q} X_a$ converge en loi vers la distribution de densité*

$$\frac{1}{2\sqrt{\pi x}} e^{-x/4} \mathbf{1}_{(x>0)}.$$

Démonstration —

En effet, la variable Y_a est égale à $\left(\frac{1}{\sqrt{q}} \left(\sum_{x \in (\mathbb{F}_2^m)} f(x)f(x+a) \right) \right)^2$, et le carré d'une distribution gaussienne d'espérance nulle et de variance 2 est une variable aléatoire de densité

$$\frac{1}{2\sqrt{\pi x}} e^{-x/4} \mathbf{1}_{(x>0)}.$$

5.5.2 Le théorème de Gärtner-Ellis

Il s'agit, comme le le théorème de Cramer, d'un théorème concernant une évaluation des grandes déviations d'une variable aléatoire. On pourra se référer à J. Bucklew [3] ou à A. Dembo et O. Zeitouni [11].

On a

$$\frac{1}{q^2} \|\widehat{f}\|_4^4 - 1 = \frac{1}{q} \sum_{a \neq 0} Y_a.$$

On a vu que les variables aléatoires Y_a avaient presque la même distribution. Si elles étaient indépendantes, on pourrait résoudre la conjecture 2.1 en utilisant le théorème de Cramer, qui donne une évaluation des grandes déviations pour des variables aléatoire indépendantes et équidistribuées.

Mais cela n'est pas le cas ici. Le théorème de Gärtner-Ellis peut peut-être s'appliquer, mais il faut vérifier un certain nombre d'hypothèses. Définissons

$$\phi_q(u) = \frac{1}{q} \log \mathcal{E} \left(\exp \left(u \sum_{a \neq 0} Y_a \right) \right).$$

Supposons que $\phi(u) = \lim_{q \rightarrow \infty} \phi_q(u)$ existe pour tout $u \in \mathbb{R}$ (prenant éventuellement des valeurs infinies) et soit différentiable sur l'ensemble $D_\phi = \{u \mid \phi(u) < \infty\}$.

Soit aussi

$$I(x) = \sup_u (ux - \phi(u))$$

et

$$\phi'(D_\phi) = \{\phi'(u) \mid u \in D_\phi\}.$$

Le théorème de Gärtner-Ellis implique

$$\limsup_{q \rightarrow \infty} \frac{1}{q} \log \mathbb{P} \left(\frac{1}{q} \sum_{a \neq 0} Y_a < \epsilon \right) \leq - \inf_{x < \epsilon} I(x).$$

Comme pour q carré, il existe des fonctions courbes, la probabilité que $\|\widehat{f}\|_4^4 = q^2$ est supérieure à 2^q , donc

$$\log 2 \leq - \inf_{x < \epsilon} I(x).$$

Mais si $]0, \epsilon[\subset \phi'(D_\phi)$, le théorème de Gärtner-Ellis implique

$$\liminf_{q \rightarrow \infty} \frac{1}{q} \log \mathbb{P} \left(\frac{1}{q} \sum_{a \neq 0} Y_a < \epsilon \right) \geq - \inf_{x < \epsilon} I(x).$$

On en déduirait que pour ϵ donné, pour tout q assez grand, il existe f tel que

$$\frac{1}{q^2} \|\widehat{f}\|_4^4 - 1 < \epsilon.$$

donc tel que

$$\frac{1}{\sqrt{q}} \|\widehat{f}\|_4 - 1 < \epsilon.$$

Références

- [1] C. Adams et S. Mister, *Practical S-Box Design*, preprint, <http://adonis.ee.queensu.ca:8000/cast/psbd.ps>.
- [2] F. Bruhat, *Distributions sur un groupe localement compact et applications à l'étude des représentations des groupes p -adiques*, Bull. Soc. Math. Fr. 89 (1961), 43–75.

- [3] J. Bucklew, *Large deviation techniques in decision, simulation, and estimation*, Wiley Series in Probability and Mathematical Statistics : Applied Probability and Statistics. A Wiley-Interscience Publication. John Wiley & Sons, Inc., New York, 1990.
- [4] A. Canteaut, C. Carlet, P. Charpin, C. Fontaine *Propagation characteristics and correlation-immunity of highly nonlinear Boolean functions*, Advances in cryptology, EUROCRYPT 2000 (Bruges), 507–522, Lecture Notes in Comput. Sci., Vol. 1807, Springer, Berlin, 2000.
- [5] C. Carlet, *Codes de Reed-Muller, codes de Kerdock et de Preparata*, Thèse de Doctorat, 1990.
- [6] C. Carlet, *On cryptographic complexity of Boolean functions*, Proceedings of the Sixth Conference on Finite Fields with Applications to Coding Theory, Cryptography and Related Areas. Springer, G.L. Mullen, H. Stichtenoth and H. Tapia-Recillas Eds, pp. 53-69, 2002.
- [7] C. Carlet, *On the degree, nonlinearity, algebraic thickness and non-normality of Boolean functions, with developments on symmetric functions*, soumis à IEEE Transactions on Information Theory.
- [8] C. Carlet et P. Guillot, *A characterization of binary bent functions*, J. Combin. Theory Ser. A 76 (1996), 328–335.
- [9] C. Carlet et A. Klapper, *Upper bounds on the numbers of resilient functions and of bent functions*, Springer-Verlag, Lecture Notes dédiées à Philippe Delsarte (à paraître). Une version abrégée est paru dans les Proceedings of the 23rd Symposium on Information Theory in the Benelux, Louvain-La-Neuve, Belgian, 2002.
- [10] F. Chabaud, S. Vaudenay, *Links between differential and linear cryptanalysis*, Eurocrypt 94, 950 (1994), 356–365, .
- [11] A. Dembo, O. Zeitouni, *Large deviations techniques and applications* Applications of Mathematics, 38. Springer-Verlag, New York, 1998.
- [12] J. Dillon, *Elementary Hadamard Difference sets*, Thèse de doctorat, University of Maryland, 1974.
- [13] T. Erdélyi, *Polynomials with Littlewood-Type Coefficient Constraints*, in Approximation Theory X, Charles K. Chui, Larry L. Schumaker, and Joachim Stoeckler (eds.), Vanderbilt University Press, Nashville, Tennessee, USA, 1–40,
- [14] P. Erdős, *Some unsolved problems*, Michigan Math. J. 4 (1957), 291–300.
- [15] C. Fontaine, *Contribution à la recherche de fonctions booléennes hautement non linéaires et au marquage d'images en vue de la protection des droits d'auteur*, Thèse, Université Paris VI, 1998.

- [16] J-P. Kahane, *Some random series of functions*, Cambridge Studies in Advanced Mathematics, 5. Cambridge University Press, Cambridge-New York, 1985.
- [17] B. Kashin, L. Tsafiri, *Lower bound for the maximum of a stochastic process*, Math. Notes 56, no. 5-6 (1994), 1306–1308.
- [18] P. Langevin, *Les sommes de caractères et la formule de Poisson dans la théorie des codes, des séquences et des fonctions booléennes*, Habilitation à Diriger les Recherches, Université de Toulon et du Var, 1999,
[http ://www.univ-tln.fr/~langevin/](http://www.univ-tln.fr/~langevin/)
- [19] P. Langevin, P. Solé, *Kernels and defaults*, Finite Fields 5, In G. L. Mullen, R. C. Mullin (eds.), Finite Fields : Theory, Applications and Algorithms, volume 225 (1998), 77–87.
- [20] J. Littlewood, *On polynomials $\sum^n \pm z^m$, $\sum^n e^{\alpha_m i} z^m$, $z = e^{\theta i}$* , J. London Math. Soc. 41 (1966), 367–376.
- [21] W. Meier and O. Staffelbach, *Nonlinear criteria for cryptographic functions*, Advances in Cryptology, EUROCRYPT 89, Lecture Notes in Computer Science, vol. 434, J. J. Quisquater, J. Vandewalle eds., Springer-Verlag, (1990) p. 549–562.
- [22] D. Newman et J. Byrnes, *The L^4 norm of a polynomial with coefficients ± 1* , Amer. Math. Monthly 97 (1990), no. 1, 42–45
- [23] K. Nyberg, *Perfect nonlinear S-boxes*, Advances in Cryptology, Proc. Workshop, EUROCRYPT '91, Brighton/UK 1991, Lect. Notes Comput. Sci. 547 (1991), 378–386.
- [24] D. Olejár et M. Stanek, *On cryptographic properties of random Boolean functions*, J.UCS 4 (1998), no. 8, 705–717.
- [25] N. Patterson et D. Wiedemann, *The covering radius of the $(2^{15}, 16)$ Reed - Muller code is at least 16 276*, IEEE Trans. Inform. Theory 29, no. 3 (1983), 354–356.
- [26] R. Salem, A. Zygmund *Some properties of trigonometric series whose terms have random signs*, Acta Math. 91 (1954), 245–301
- [27] P. Stănică, *Nonlinearity, local and global avalanche characteristics of balanced Boolean functions*, Discrete Math. 248 (2002), no. 1-3, 181–193.
- [28] Xian-Mo Zhang et Yuliang Zheng, *GAC —the Criterion for Global Avalanche Characteristics of Cryptographic Functions*, Journal of Universal Computer Science, vol. 1, no. 5 (1995), 316–333

François Rodier

Institut de Mathématiques de Luminy,
163 Avenue de Luminy,
Case 907,
13288 Marseille cedex 9 – France.

`rodier@iml.univ-mrs.fr`