

# **Poids pour la métrique du rang dans les extensions finies**

*Lyon, ICJ, séminaire d'Algèbre*

Odile Garotta

*travail commun avec Jean Fasel et Grégory Berhuy*

*26 novembre 2020*



## Table des matières

		5
1	Introduction . . . . .	1
2	Rsupports . . . . .	4
3	$k$ -Enveloppe d'un sous-espace . . . . .	13
4	Le point de vue géométrique . . . . .	17
5	Rpoids généralisés pour les extensions finies . . . . .	27



# 1 Introduction

Nous exposons le papier [BF–] *Rank weights for arbitrary finite field extensions*, Adv. Math. Comm. 2020 et arXiv :1902.00733 qui est un travail commun avec Jean Fasel et Grégory Berhuy.

Soient  $k$  un corps fini,  $L$  une extension finie de  $k$ , et  $n \geq 1$  un entier. Suivant Gabidulin (85), on définit une métrique sur  $L^n$  en associant à tout  $n$ -uplet  $\mathbf{c}$  de  $L^n$  son *rang sur  $k$* , noté  $\text{Rwt}(\mathbf{c})$ .

Un code est un  $L$ -sous-espace  $C$  de  $L^n$ . On considère les entiers  $r$  tels que  $1 \leq r \leq \dim C$ . Wei a défini en 91 les  *$r$ -poids généralisés pour la distance de Hamming* :

$$d_r^H(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} |\text{Supp}(D)| = \min_{\substack{V \in \Lambda(L^n) \\ \dim(C \cap V) \geq r}} \dim V,$$

où  $\text{Supp}(D)$  est la réunion des supports des  $\mathbf{d} \in D$ , et  $\Lambda(L^n)$  est l'ensemble des sous-espaces de  $L^n$  engendrés par les vecteurs de la base canonique (la seconde égalité ci-dessus est aisée).

**Notation.** Le groupe de Galois cyclique  $G$  de l'extension  $L/k$  agit diagonalement sur  $L^n$ . Pour tout  $L$ -sous-espace  $V$  de  $L^n$ , on note  $V^*$  le plus petit sous-espace de  $L^n$  qui contient  $V$  et est stable sous  $G$ .

En vue d'obtenir une théorie semblable à celle des  $r$ -poids de Hamming généralisés, pour l'appliquer dans le cadre du codage en réseau, les définitions suivantes de  $r$ -poids généralisés pour la métrique du rang ont été proposées, depuis 2012 :

$$1. OS_r(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} \max_{\mathbf{d} \in D} \text{Rwt}(\mathbf{d}) \quad (\text{Oggier-Sbouï 12})$$

$$2. \mathcal{M}_r(C) = \min_{\substack{V \subset L^n, V=V^* \\ \dim(C \cap V) \geq r}} \dim V \quad (\text{Kurihara-Matsumoto-Uyematsu 15})$$

Ducoat a alors proposé un raffinement de la première :

$$3. D_r(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} \max_{\mathbf{d} \in D^*} \text{Rwt}(\mathbf{d}) \quad (\text{Ducoat 15})$$

et montré notamment que si  $n \leq m$ , où  $m = [L : k]$ , alors  $D_r(C) = \mathcal{M}_r(C)$ .

Puis Jurrius-Pellikaan ont considéré des extensions du *polynôme énumérateur des  $r$ -poids généralisés* pour la métrique du rang, et ils ont proposé comme définition alternative son plus petit coefficient non nul

$$4. d_{R,r}(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} \text{Rwt}(D) \quad (\text{J-P 17}),$$

où  $\text{Rwt}(D)$  sera défini plus loin. Ils ont prouvé notamment que si  $n \leq m$  ces quatre définitions coïncident *sur les corps finis*. Une étape clé pour cela est d'y montrer que, si  $n \leq m$ ,

pour tout  $C$ , il existe  $\mathbf{c} \in C$  tel que  $\text{Rwt}(\mathbf{c}) = \text{Rwt}(C)$ .

Dans [BF–] nous étendons leur résultat sur les  $r$ -Rpoids aux *extensions finies arbitraires* de corps ; nous donnons un argument de géométrie algébrique pour y prouver l'énoncé clé .

## 2 Rsupports

### 2.1 Généralités

Dans tout l'exposé, on se donne une extension de corps  $k \subset L$ ,  $n \geq 1$  un entier, et  $C$  un  $L$ -sous-espace de  $L^n$ .

**Notations.** On note alors  $\text{Res}(C) = C \cap k^n$ ,  $k$ -sous-espace de  $k^n$ .

Si  $D$  un  $k$ -sous-espace de  $k^n$ , on note  $D_L$  le  $L$ -sous-espace de  $L^n$  engendré par  $D$ . On a  $D_L \simeq D \otimes_k L$  canoniquement.

Si  $\varphi : D \rightarrow D'$  est  $k$ -linéaire, on note  $\varphi_L$  l'application  $L$ -linéaire  $D_L \rightarrow D'_L$  qui s'en déduit.

On suppose que  $L/k$  est finie de degré  $m$ , on note  $\alpha_1, \dots, \alpha_m$  une base de  $L$  sur  $k$ . Pour tout  $n$ -uplet  $\mathbf{c} = (c_1, \dots, c_n) \in L^n$ , chaque  $c_j$  s'écrit  $\sum_{i=1}^m c_{ij} \alpha_i$ . On obtient une matrice  $M(\mathbf{c}) := (c_{ij}) \in M_{mn}(k)$ .



Si  $c^{(i)}$  désigne sa  $i^{\text{ème}}$  ligne, on a

$$\mathbf{c} = \sum_{i=1}^m \alpha_i \mathbf{c}^{(i)}. \quad (*)$$

Dans [J-P 17], Jurrius and Pellikaan ont introduit le “support de rang” ou Rsupport d’un vecteur et d’un sous-espace de  $L^n$ .

**Définition 1.** a) Si  $\mathbf{c} \in L^n$ , son *support de rang* ou *Rsupport* est le sous-espace de  $k^n$  engendré par les lignes de  $M(\mathbf{c})$ , on le note  $\text{Rsupp}(\mathbf{c})$ . Sa dimension est le *Rpoids* de  $\mathbf{c}$ , noté  $\text{Rwt}(\mathbf{c})$ .

b) Le *support de rang* ou *Rsupport* de  $C$ , noté  $\text{Rsupp}(C)$ , est le  $k$ -sous-espace

$$\text{vect}_k(\text{Rsupp}(\mathbf{c}) \mid \mathbf{c} \in C)$$

de  $k^n$ . Sa dimension est dite le *Rpoids* de  $C$ , notée  $\text{Rwt}(C)$ .

c) La *distance du rang* ou *Rdistance*  $d_R(C)$  du sous-espace  $C$  est le plus petit rang d'une matrice  $M(\mathbf{c})$ , pour  $\mathbf{c}$  non nul dans  $C$ . C'est-à-dire,

$$d_R(C) = \min_{\mathbf{c} \in C \setminus \{0\}} \text{Rwt}(\mathbf{c}).$$

**Proposition 1.** [J-P 17], [BF–] *Soient  $\mathbf{c}, \mathbf{c}' \in L^n$  et  $\alpha \in L^\times$ . Alors*

1.  $\text{Rsupp}(\mathbf{c})$  ne dépend pas du choix de la  $k$ -base de  $L$ .
2.  $\text{Rsupp}(\alpha\mathbf{c}) = \text{Rsupp}(\mathbf{c})$ .
3.  $\text{Rsupp}(\mathbf{c} + \mathbf{c}') \subset \text{Rsupp}(\mathbf{c}) + \text{Rsupp}(\mathbf{c}')$ .
4. Si  $C = \text{vect}(\mathbf{c}_1, \dots, \mathbf{c}_r)$ , alors  $\text{Rsupp}(C)$  est la somme des  $\text{Rsupp}(\mathbf{c}_i)$   $i = 1, \dots, r$ .
5. Si  $\mathbf{c} \neq 0$ , alors on a  $\text{Rwt}(\mathbf{c}) = 1$  si et seulement s'il existe  $\lambda \in L^\times$  tel que  $\lambda\mathbf{c} \in k^n$ . Dans ce cas on a  $\text{Rsupp}(\lambda\mathbf{c}) = k \cdot \lambda\mathbf{c}$ .
6. On a  $d_R(C) = 1$  si et seulement si  $\text{Res}(C) \neq \{0\}$ .
7. On a  $\text{Res}(C) \subset \text{Rsupp}(C) \subset k^n$ .
8. On a  $C \subset \text{Rsupp}(C)_L \subset L^n$ .

*Démonstration. 1 :*  $\text{Rsupp}(\mathbf{c})$  ne dépend pas du choix de la  $k$ -base de  $L$  :

le choix d'une nouvelle base de  $L$  sur  $k$  modifie  $M(\mathbf{c})$  en  $PM(\mathbf{c})$ , où  $P$  est la matrice de passage.

**2 :**  $\text{Rsupp}(\alpha\mathbf{c}) = \text{Rsupp}(\mathbf{c})$  :

on regarde  $\alpha\mathbf{c}$  dans la base des  $(\alpha\alpha_i)_i$ .

**3 :**  $\text{Rsupp}(\mathbf{c} + \mathbf{c}') \subset \text{Rsupp}(\mathbf{c}) + \text{Rsupp}(\mathbf{c}')$  :

on utilise que  $M(\mathbf{c} + \mathbf{c}') = M(\mathbf{c}) + M(\mathbf{c}')$  et que les  $\text{Rsupp}$  respectifs sont les  $k$ -sous-espaces engendrés par les lignes de ces matrices.

**4 :** Si  $C = \text{vect}(\mathbf{c}_1, \dots, \mathbf{c}_r)$ , alors  $\text{Rsupp}(C)$  est la somme des  $\text{Rsupp}(\mathbf{c}_i)$   $i = 1, \dots, r$  :

Les points 3 et 2 prouvent l'inclusion dans 4; l'autre sens résulte de la définition de  $\text{Rsupp}(C)$ .

**5 :** Si  $\mathbf{c} \neq 0$ , alors  $\text{Rwt}(\mathbf{c}) = 1 \iff$  il existe  $\lambda \in L^\times$  tel que  $\lambda\mathbf{c} \in k^n$ . On a alors  $\text{Rsupp}(\lambda\mathbf{c}) = k \cdot \lambda\mathbf{c}$  :

en effet on peut supposer que  $\alpha_1 = 1$ . Alors si  $\mathbf{c}' \in k^n$  est non nul,  $M(\mathbf{c}')$  a toutes ses lignes nulles sauf la première, qui est égale à  $\mathbf{c}'$ . Il vient que  $\text{Rsupp}(\mathbf{c}') = k \cdot \mathbf{c}'$  et  $\text{Rwt}(\mathbf{c}') = 1$ , et on utilise 2.

Si maintenant  $M(\mathbf{c})$  a rang 1, il existe un indice  $l$  tel que les  $m$  lignes de  $M(\mathbf{c})$  soient colinéaires à la  $l^{\text{ème}}$  ligne, non nulle :  $\mathbf{c}^{(i)} = \mu_i \mathbf{c}^{(l)}$ ,  $\mu_i \in k$ ,  $1 \leq i \leq m$ .

On trouve que  $\mathbf{c} = (\sum_{i=1}^m \mu_i \alpha_i) \mathbf{c}^{(l)} \neq 0$ , cad.  $\lambda \mathbf{c} \in k^n$  avec  $\lambda$  l'inverse de  $\sum_{i=1}^m \mu_i \alpha_i$ . D'où 5.

**6 :** On a  $d_R(C) = 1$  si et seulement si  $\text{Res}(C) \neq \{0\}$  :

on le déduit immédiatement de 5 par définition de la Rdistance  $d_R(C)$ .

**7 :** On a  $\text{Res}(C) \subset \text{Rsupp}(C) \subset k^n$  : en effet si  $\mathbf{c} \in \text{Res}(C)$ , l'assertion 5 donne  $\text{Rsupp}(\mathbf{c}) = k \cdot \mathbf{c}$ .

**8 :** On a  $C \subset \text{Rsupp}(C)_L \subset L^n$  : on se ramène avec 4. au cas où  $C = L \cdot \mathbf{c}$ .

L'écriture (\*) :  $\mathbf{c} = \sum_{i=1}^m \alpha_i \mathbf{c}^{(i)}$  montre alors que  $\mathbf{c} \in \text{Rsupp}(\mathbf{c})_L$ . □

**Proposition 2.** *Les propriétés suivantes sont équivalentes :*

1.  $\text{Res}(C) = \text{Rsupp}(C)$
2.  $C$  admet une base dans  $k^n$ ,
3.  $\dim_k \text{Res}(C) = \dim C$ , (ou encore  $\text{Res}(C)_L = C$ )
4.  $\text{Rsupp}(C)_L = C$ .

*Démonstration.* 2.  $\Rightarrow$  1 : Si  $C$  a une base  $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_r$  dans  $k^n$ , on a  $\text{Rsupp}(\mathbf{e}_i) = k \cdot \mathbf{e}_i$  ( $1 \leq i \leq r$ ). Par 4. de la prop, les  $\mathbf{e}_i$  engendrent donc  $\text{Rsupp}(C)$ . Comme  $\mathbf{e}_i \in \text{Res}(C)$ , il vient  $\text{Rsupp}(C) \subset \text{Res}(C)$ . L'autre inclusion est connue.

1.  $\Rightarrow$  2 : Supposons inversement que  $\text{Res}(C) = \text{Rsupp}(C)$  et  $C \neq 0$ . Donc  $\text{Res}(C) \neq 0$ . Soit  $\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_s$  une base de  $\text{Res}(C)$ . C'est aussi une famille libre sur  $L$ . On montre qu'elle engendre  $C$  sur  $L$  : si  $\mathbf{c} \in C$ ,  $\text{Rsupp}(C)$  contient  $\text{Rsupp}(\mathbf{c})$ , donc par l'hypothèse  $\text{Rsupp}(\mathbf{c}) \subset \text{Res}(C)$ . Par suite  $\mathbf{c}$  est une combinaison  $L$ -linéaire de vecteurs de  $\text{Res}(C)$ , on trouve bien que  $\mathbf{c} \in \text{vect}_L(\mathbf{e}_1, \dots, \mathbf{e}_s)$ . Clairement cela équivaut à ce que  $s = \dim C$ .

Reste à montrer l'équivalence de 1,2,3 avec 4. En effet, 2. entraîne que  $\text{Res}(C)_L = C$ , donc avec 1. on obtient 4. Et si 4 est vraie, on obtient que  $\text{Rsupp}(C) \subset k^n \cap C = \text{Res}(C) \subset \text{Rsupp}(C)$ , d'où 1.  $\square$

**Définition 2.** Un  $L$ -sous-espace  $C$  de  $L^n$  est dit *étendu de  $k^n$*  si  $C$  admet une base dans  $k^n$ , autrement dit si  $C = \text{Res}(C)_L$ .

**Définition 3.** On suppose  $L/k$  galoisienne de groupe de Galois  $G$ .

La *clôture galoisienne* d'un  $L$ -sous-espace  $C$  de  $L^n$ , notée  $C^*$ , est le plus petit sous-espace de  $L^n$  qui contient  $C$  et qui est invariant sous l'action de  $G$  sur  $L^n$  composante par composante.

Le sous-espace  $C$  est dit *Galois clos* si  $C$  est  $G$ -invariant, cad. si  $C = C^*$ .

**Théorème 1.** [Giorgetti-Previtali, 2010]<sup>1</sup> Si  $L/k$  est galoisienne,  $C$  est Galois clos si et seulement si  $C = \text{Res}(C)_L$ , cad. si et seulement si  $C$  est étendu de  $k^n$ .

1. Il s'agit en fait d'un résultat connu en théorie des groupes algébriques, voir [Springer, *Linear algebraic groups*, 11.1.4]

## 2.2 Rsupport et orthogonaux

On note  $\langle -, - \rangle$  la forme bilinéaire standard sur  $L^n$ . On définit l'*orthogonal* du sous-espace  $C$  de  $L^n$  comme le sous-espace

$$C^\perp = \{\mathbf{d} \in L^n \mid \forall \mathbf{c} \in C, \langle \mathbf{c}, \mathbf{d} \rangle = 0\}.$$

**Proposition 3.** [BF–] *On a*

$$\boxed{\text{Res}(C)^\perp = \text{Rsupp}(C^\perp)}.$$

*Démonstration.* Montrons que  $\text{Rsupp}(C^\perp) \subset \text{Res}(C)^\perp$ . Soient  $\mathbf{d} \in C^\perp$  et  $\mathbf{c} \in \text{Res}(C)$ . On a  $\mathbf{d} = \sum_{i=1}^m \alpha_i \mathbf{d}^{(i)}$ , où  $\alpha_1, \dots, \alpha_m$  est une base de  $L$  sur  $k$  et les  $\mathbf{d}^{(i)}$  appartiennent à  $\text{Rsupp}(C^\perp)$ . On doit montrer que tous les  $\langle \mathbf{d}^{(i)}, \mathbf{c} \rangle$  sont nuls. En effet, on a  $0 = \langle \mathbf{d}, \mathbf{c} \rangle = \sum_{j=1}^n (\sum_{i=1}^m \alpha_i d_j^{(i)}) c_j = \sum_{i=1}^m \alpha_i \langle \mathbf{d}^{(i)}, \mathbf{c} \rangle$ .

Pour l'autre inclusion, on montre de même que  $\text{Rsupp}(C^\perp)^\perp \subset \text{Res}(C)$ . □

**Remarque 1.** En particulier, comme  $(C^\perp)^\perp = C$ , on obtient

$$\boxed{\text{Rsupp}(C) = \text{Res}(C^\perp)^\perp}.$$



### 3 $k$ -Enveloppe d'un sous-espace

On suppose que  $L/k$  est finie.

**Lemme 1.** Si  $C$  est étendu de  $k^n$ , alors  $C^\perp$  l'est aussi.

Si  $D$  est un  $k$ -sous-espace de  $k^n$ , on a  $(D^\perp)_L = (D_L)^\perp$ , où l'orthogonal est pris respectivement dans  $k^n$  et  $L^n$ .

*Démonstration.* Soit  $e_1, \dots, e_r$  une  $L$ -base de  $C$  dans  $k^n$  et soit  $D$  l'orthogonal de  $\text{Res}(C)$  relativement à la forme bilinéaire standard de  $k^n$ . Alors  $C^\perp$  est l'intersection des  $Le_i^\perp$  ( $1 \leq i \leq r$ ), et  $D$  a la même description sur  $k$ . Par suite  $C^\perp \supset D_L$ . Comme ils ont même dimension, il vient  $C^\perp = D_L$ .  $\square$

**Lemme 2.** Si  $(C_i)_{i \in I}$  est une famille de sous-espaces de  $L^n$  étendus de  $k^n$ , alors  $\bigcap_{i \in I} C_i$  l'est aussi.

*Démonstration.* Pour tout  $i \in I$ , on peut écrire  $C_i = ((D_i)_L)^\perp$ , pour un  $k$ -sous-espace  $D_i$  de  $k^n$ .

On a donc

$$\bigcap_{i \in I} C_i = \bigcap_{i \in I} (D_i)_L^\perp = \text{vect}_L((D_i)_L, i \in I)^\perp = (\text{vect}_k(D_i, i \in I)^\perp)_L.$$

Ainsi,  $\bigcap_{i \in I} C_i$  est étendu de  $k^n$ . □

**Corollaire 1.** *Supposons que l'extension  $L/k$  est galoisienne. Alors la clôture  $C^*$  est l'intersection de tous les sous-espaces de  $L^n$  étendus de  $k^n$  et qui contiennent  $C$ .*

*Démonstration.* Notons  $C'$  l'intersection de tous les  $L$ -sous-espaces de  $L^n$  étendus de  $k^n$  et qui contiennent  $C$ .

Par le Théorème [Gior-Prev],  $C^*$  est un sous-espace de  $L^n$  étendu de  $k^n$  et qui contient  $C$ , donc on a  $C' \subset C^*$ .

Inversement, on a  $C \subset C'$ , et  $C'$  est aussi étendu de  $k^n$ , donc il est Galois clos. Ainsi  $C^* \subset C'$ . □

Ce corollaire motive la généralisation suivante de la notion de clôture galoisienne dans  $L^n$ .

**Définition 4.** La  $k$ -enveloppe de  $C$ , notée  $C^*$ , est l'intersection de tous les  $L$ -sous-espaces de  $L^n$  étendus de  $k^n$  et qui contiennent  $C$ .

**Remarques.**

1. Si  $L/k$  est galoisienne, on retrouve bien que  $C^*$  est la clôture galoisienne de  $C$ .
2. La définition de  $C^*$  entraîne immédiatement que :  
on a  $C = C^*$  si et seulement si  $C$  est étendu de  $k^n$ . En particulier,  $(C^*)^* = C^*$ .

**Proposition 4.** [J-P 17],[BF-] On a  $C^* = \text{Rsupp}(C)_L$ . En particulier on a  $\dim C^* = \text{Rwt}(C)$ .

*Démonstration.* On sait que  $\text{Rsupp}(C)_L$  contient  $C$ . Comme il est de plus étendu de  $k^n$ ,  $\text{Rsupp}(C)_L$  contient  $C^*$ . Inversement,  $\text{Rsupp}(C)_L$  est inclus dans  $\text{Rsupp}(C^*)_L$ , et comme  $C^*$  est étendu de  $k^n$ , la Prop. 2 donne que  $\text{Rsupp}(C^*)_L = C^*$ , d'où l'inclusion de  $\text{Rsupp}(C)_L$  dans  $C^*$  et finalement l'égalité. On utilise alors que  $\text{Rsupp}(C)_L$  a dimension  $\text{Rwt}(C)$ . □

On donne deux corollaires, généralisation du cas galoisien.

**Corollaire 2.** *Soit  $\mathfrak{c} \in C$ . Alors on a  $\text{Rsupp}(C) = \text{Rsupp}(\mathfrak{c})$  si et seulement si  $C^* = (L \cdot \mathfrak{c})^*$ , cad., si et seulement si  $C \subset (L \cdot \mathfrak{c})^*$ .*

**Corollaire 3.** *On a  $\text{Rsupp}(C) = \text{Rsupp}(C^*)$ . En particulier si  $L/k$  est séparable, on a  $\text{Tr}(C) = \text{Tr}(C^*)$ , où  $\text{Tr}: L^n \rightarrow k^n$  est l'application trace relative sur chaque composante.*

*Démonstration.* Par la Proposition 4, les  $k$ -sous-espaces  $\text{Rsupp}(C)$  et  $\text{Rsupp}(C^*)$  ont même dimension. L'inclusion  $\text{Rsupp}(C) \subset \text{Rsupp}(C^*)$  est donc une égalité.

Si  $L/k$  est séparable, [J-P 17] montre (écrit pour  $L/k$  galoisienne) que  $\text{Rsupp}$  et  $\text{Tr}$  coïncident sur les  $L$ -sous-espaces de  $L^n$ , d'où la conclusion. □

## 4 Le point de vue géométrique

On va prouver le

**Théorème A** [BF–] *On suppose  $L/k$  finie de degré  $m$ . Les conditions suivantes sont équivalentes :*

- i)  $\dim \text{Rsupp}(C) \leq m$ ,
- ii) *il existe  $\mathbf{c} \in C$  tel que  $\text{Rsupp}(C) = \text{Rsupp}(\mathbf{c})$ .*

*En particulier, si  $n \leq m$  l'assertion (ii) est toujours vérifiée.*

*Démonstration.* Justifions déjà que ii)  $\Rightarrow$  i) : en effet, si ii) est vérifiée, la matrice  $M(\mathbf{c})$  de  $\mathbf{c}$  dans une base de  $L$  sur  $k$  a  $m$  lignes, donc  $\dim \text{Rsupp}(\mathbf{c}) \leq m$ .

Passons à la **preuve de i)  $\Rightarrow$  ii)**. On commence par réduire le problème à un problème de géométrie algébrique.

1. **On peut supposer que  $n \leq m$  et  $\text{Rsupp}(C) = k^n$ .**

En effet, on a  $C \subset \text{Rsupp}(C)_L$ . On peut choisir une base de  $\text{Rsupp}(C)$  et travailler avec cet espace vectoriel au lieu de  $k^n$ . Alors i) devient  $n \leq m$ .

2. **Réduction au cas où  $C$  est un plan**

Le résultat est immédiat si  $C$  a dimension  $\leq 1$ . Pour le cas général, on se ramène au cas  $\dim(C) = 2$  grâce à une récurrence sur  $\dim(C) = r \in [2, n]$  :

On écrit  $C = D \oplus L\mathbf{e}$  où  $\dim D = r - 1$  et  $\mathbf{e} \neq \mathbf{0}$ . L'hypothèse de récurrence nous fournit  $\mathbf{d} \in D$  tel que  $\text{Rsupp}(\mathbf{d}) = \text{Rsupp}(D)$ . Or  $\text{Rsupp}(C)$  est engendré par  $\text{Rsupp}(D)$  et  $\text{Rsupp}(\mathbf{e})$ , cad. par  $\text{Rsupp}(\mathbf{d})$  et  $\text{Rsupp}(\mathbf{e})$ . La Proposition 1 nous ramène alors à prouver l'énoncé pour  $C' = \text{vect}_L(\mathbf{d}, \mathbf{e})$ , on conclut car c'est le cas d'un plan.

3. **Utilisation des formes linéaires**

**Lemme 3.** Soit  $D \subset L^n$  un  $L$ -sous-espace, et soit  $\varphi : k^n \rightarrow k$  linéaire. Alors

$$\varphi(\text{Rsupp}(D))_L = \varphi_L(D).$$

En particulier, on a  $\varphi_L(D) = 0$  si et seulement si  $\varphi(\text{Rsupp}(D)) = 0$ .

*Démonstration.* On a  $D \subset \text{Rsupp}(D)_L$ , donc  $\varphi_L(D) \subset \varphi(\text{Rsupp}(D))_L$ . Or ce sont deux  $L$ -sous-espaces de la droite  $L$ , donc il suffit de prouver que si  $\varphi_L(D) = 0$ , alors  $\varphi(\text{Rsupp}(D))_L = 0$ , cad.  $\varphi(\text{Rsupp}(D)) = 0$ . Supposons donc que  $\varphi_L(D) = 0$ . Si  $\mathbf{d} \in D$ , on peut écrire

$$\mathbf{d} = \sum_{i=1}^m \alpha_i \mathbf{d}^{(i)} \in L^n,$$

avec  $\mathbf{d}^{(i)} \in \text{Rsupp}(D)$ . Par définition,

$$\varphi_L(\mathbf{d}) = \sum_{i=1}^m \alpha_i \varphi(\mathbf{d}^{(i)}).$$

Les  $\alpha_i$  étant linéairement indépendants sur  $k$ , on obtient que  $\varphi(\mathbf{d}^{(i)}) = 0$  pour tout  $i = 1, \dots, m$ . Or  $\text{Rsupp}(D)$  est engendré par les  $(\mathbf{d}^{(i)})_i$  pour  $\mathbf{d} \in D$ . On conclut que  $\varphi(\text{Rsupp}(D)) = 0$ .  $\square$

4. **Conséquence.** (mêmes  $D, \varphi$ ) Dans le cas où  $\text{Rsupp}(D) = k^n$ , il vient que

$$\varphi = 0 \text{ si et seulement si } \varphi_L(D) = 0.$$

On se ramène ainsi à prouver la

**Proposition 5.** [BF–] Soit  $L/k$  une extension de corps de degré fini  $m$  et soit  $n \leq m$ . Soit  $C \subset L^n$  un plan tel que  $\text{Rsupp}(C) = k^n$ . Alors il existe  $\mathbf{c} \in C$  tel que

$$\varphi_L(\mathbf{c}) = 0 \iff \varphi = 0$$

pour toute application  $k$ -linéaire  $\varphi : k^n \rightarrow k$ .

En effet, si alors  $\text{Rsupp}(\mathbf{c}) \neq k^n$ , il existe  $\psi$  forme linéaire non nulle sur  $k^n$  telle que  $\psi(\text{Rsupp}(\mathbf{c})) = 0$ . Par notre lemme 3 sur les formes linéaires, on a alors  $\psi_L(\mathbf{c}) = 0$ , mais cela contredit la propriété de  $\mathbf{c}$ . Ceci prouve le théorème.



**Rappel : restriction de Weil des schémas quasi-projectifs**

Soit  $X$  un schéma quasi-projectif sur  $L$ , alors sa *restriction de Weil*  $\mathcal{R}_{L/k}X$  le long de l'extension  $L/k$  est le schéma quasi-projectif sur  $k$  défini par

$$\boxed{\text{Hom}_k(\text{Spec}(R), \mathcal{R}_{L/k}X) = \text{Hom}_L(\text{Spec}(R_L), X)} \text{ pour toute } k\text{-algèbre } R.$$

**Exemples :**

- si  $X = \mathbb{A}_L^1$ , alors  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{A}_L^1 \simeq \mathbb{A}[\text{Hom}_k(L, k)] \simeq \mathbb{A}_k^m$ . En particulier, la dimension de Krull de  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{A}_L^1$  est  $m$ .
- si  $X = \mathbb{P}_L^1$ , alors  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}_L^1$  est connexe et une immersion ouverte  $\mathbb{A}_L^1 \subset \mathbb{P}_L^1$  induit une immersion ouverte  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{A}_L^1 \subset \mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}_L^1$ . On en déduit que  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}_L^1$  a dimension  $m$ .

Pour prouver la Proposition 5, on va définir un morphisme de schémas

$$f : \mathbb{P}_k^{n-1} \rightarrow \mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C) \simeq \mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}_L^1.$$

**Rappel.** Soit  $R$  une  $k$ -algèbre de type fini. L'ensemble des  $R$ -points de  $\mathbb{P}_k^{n-1}$  s'identifie à un couple  $(M, \varphi_{\text{mod } R^\times})$  formé d'un  $R$ -module projectif  $M$  de rang 1 et d'une classe d'équivalence de surjections  $R$ -linéaires

$$\varphi : R^n \rightarrow M$$

pour l'action de  $R^\times$  par multiplication.

On associe à une telle classe le noyau  $\ker \varphi$ ,  $R$ -module projectif  $P$  de rang  $n - 1$ . On étend les scalaires à  $L$ , on obtient un  $R_L$ -module projectif  $P_L$ , sous-module de  $R_L^n$ . On considère l'intersection

$$P_L \cap (C \otimes_L R_L) \subset C \otimes_L R_L$$

où  $C \subset L^n$  est notre plan.

**Lemme 4.** Le sous-module  $P_L \cap (C \otimes_L R_L)$  est localement libre de rang 1.

*Démonstration.* Il suffit de montrer que pour tout idéal maximal  $\mathfrak{m}$  de  $R_L$ , le produit tensoriel de ce module avec  $L(\mathfrak{m}) := R_L/\mathfrak{m}$  est libre de rang 1. Par construction,  $P_{L(\mathfrak{m})} = \ker \varphi_{L(\mathfrak{m})}$  et on doit calculer la dimension de  $P_{L(\mathfrak{m})} \cap C_{L(\mathfrak{m})}$ . Or  $P_{L(\mathfrak{m})}$  a dimension  $n - 1$  et  $C_{L(\mathfrak{m})}$  dimension 2, donc leur intersection n'est pas triviale.

Supposons que  $P_{L(\mathfrak{m})} \cap C_{L(\mathfrak{m})} = C_{L(\mathfrak{m})}$ , cad. que  $C_{L(\mathfrak{m})} \subset P_{L(\mathfrak{m})}$ . Cela signifie que  $\varphi_{L(\mathfrak{m})}(C_{L(\mathfrak{m})}) = 0$ . Notons  $\mathfrak{m}'$  l'idéal maximal préimage de  $\mathfrak{m}$  par l'application naturelle  $R \rightarrow R_L$ . Alors  $L(\mathfrak{m})$  est une extension finie du corps  $k(\mathfrak{m}') := R/\mathfrak{m}'$ . En tensorisant par  $k(\mathfrak{m}')$  la suite exacte scindée  $0 \rightarrow P \rightarrow R^n \xrightarrow{\varphi} M \rightarrow 0$ , on voit que  $\varphi_{k(\mathfrak{m}')}: k(\mathfrak{m}')^n \rightarrow M_{k(\mathfrak{m}')}$  est surjective non nulle. Comme  $\varphi_{L(\mathfrak{m})}(C_{L(\mathfrak{m})}) = 0$  et  $\text{Rsupp}(C_{L(\mathfrak{m})}) = k(\mathfrak{m}')^n$ , le lemme 3 donne la contradiction. On conclut que  $P_L \cap (C \otimes_L R_L)$  est localement libre de rang 1.  $\square$

*Conséquence :* Le quotient de  $C \otimes_L R_L$  par ce sous-module est projectif de rang 1, ainsi le sous-module  $P_L \cap (C \otimes_L R_L)$  définit un  $R_L$ -point de  $\mathbb{P}(C)$ , cad. un  $R$ -point de sa restriction de Weil. Ceci définit bien un morphisme de schémas

$$f : \mathbb{P}_k^{n-1} \rightarrow \mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C).$$

**Calculons l'image d'un  $k$ -point  $[a_1 : \dots : a_n]$  de  $\mathbb{P}_k^{n-1}$**

Un représentant de la classe d'équivalence d'applications linéaires  $\varphi : k^n \rightarrow k$  associées à ce point est

$$\mathbf{a} : k^n \rightarrow k$$

donnée par  $(u_1, \dots, u_n) \mapsto \sum_{i=1}^n a_i u_i$ .

Si  $C = \text{vect}(\mathbf{v}, \mathbf{w}) \subset L^n$  avec  $\mathbf{v} = (v_1, \dots, v_n)$  et  $\mathbf{w} = (w_1, \dots, w_n)$  vérifie  $\text{RSupp}(C) = k^n$ , on voit qu'un élément de la forme  $\alpha\mathbf{v} + \beta\mathbf{w}$  appartient au noyau de  $\mathbf{a}_L$  si et seulement si  $\alpha(\sum a_i v_i) + \beta(\sum a_i w_i) = 0$ . Par suite

$$f([a_1 : \dots : a_n]) = \left[ \sum a_i w_i : - \sum a_i v_i \right].$$

**Preuve de la Proposition 5.** Comme  $\text{Rsupp}(C) = k^n$ , la réduction ci-dessus nous ramène à prouver

qu'il existe  $\mathbf{c} \in C$  tel que

(\*\*) : pour toute forme  $k$ -linéaire  $\varphi$  sur  $k^n$  on a

$$\varphi_L(\mathbf{c}) = \varphi_L(L \cdot \mathbf{c}) = 0 \Rightarrow \varphi_L(C) = 0.$$

On utilise le morphisme

$$f : \mathbb{P}_k^{n-1} \rightarrow \mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C)$$

défini ci-dessus. Notons d'abord qu'un  $k$ -point de  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C)$  correspond à un  $L$ -point de  $\mathbb{P}(C)$ , cad. à une droite  $L \cdot \mathbf{c}$  de  $C$ .

*Affirmation* : ce  $k$ -point  $n$ 'est pas dans l'image de  $f$  si et seulement si  $\mathbf{c}$  satisfait (\*\*).

En effet ce  $k$ -point est dans l'image de

$$f : \mathbb{P}_k^{n-1} \rightarrow \mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C)$$

si et seulement s'il existe une surjection  $\varphi : k^n \rightarrow k$  dont le noyau  $P$  vérifie  $P_L \cap C = L \cdot \mathbf{c}$ , c'est-à-dire une forme  $k$ -linéaire  $\varphi$  telle que  $\varphi_L(\mathbf{c}) = 0$  et  $\varphi_L(C) \neq 0$ .

Il suffit donc de montrer que *le morphisme  $f$  n'est pas surjectif sur les  $k$ -points.*

Notons  $Z \subset \mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C)$  l'adhérence de l'image de  $f$ . Alors  $Z$  a dimension au plus la dimension de  $\mathbb{P}_k^{n-1}$ , cad. au plus  $n - 1$ , alors que  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C)$  a dimension  $m = [L : k]$ . Comme  $m \geq n$ , on voit que  $Z$  est un fermé propre de  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C)$ .

*Si  $k$  est infini*, on en déduit qu'il existe un point rationnel dans le complémentaire ouvert de  $Z$  et le résultat est prouvé.

*Si  $k$  est fini*, on note que  $\mathbb{P}_k^{n-1}$  possède  $\frac{|k|^n - 1}{|k| - 1}$  points rationnels. D'autre part, les points ( $k$ -)rationnels de  $\mathcal{R}_{L/k}\mathbb{P}(C)$  sont en bijection avec les ( $L$ -)points rationnels de  $\mathbb{P}_L^1$ , il y a donc  $\frac{|L|^2 - 1}{|L| - 1}$  tels points. On conclut en utilisant l'inégalité

$$\frac{|k|^n - 1}{|k| - 1} < \frac{|L|^2 - 1}{|L| - 1},$$

qui résulte de ce que  $|k|^n - 1 < |k|^m + 1$ .

□

## 5 Rpoids généralisés pour les extensions finies

On suppose que  $L/k$  est finie de degré  $m$ . On considère les entiers  $r$  tels que  $1 \leq r \leq \dim C$ .

On commence par donner les différentes définitions qui ont été proposées pour les  $r$ -Rpoids généralisés du code  $C$ , à cela près qu'elles sont ici étendues au cadre des extensions finies arbitraires, et que le symbole  $C^*$  désigne ici la  $k$ -enveloppe de  $C$ .

**Notation.** On note  $\max_C \text{Rwt}$  pour  $\max_{\mathbf{c} \in C} \text{Rwt}(\mathbf{c})$ .

Il est clair que  $\max_C \text{Rwt} \leq \text{Rwt}(C)$ , et il y a égalité si et seulement s'il existe  $\mathbf{c} \in C$  tel que  $\text{Rsupp}(C) = \text{Rsupp}(\mathbf{c})$ .

**Définition 5.** On définit

1.  $OS_r(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} \max_D \text{Rwt}$  (Oggier-Sboui 12)
2.  $D_r(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} \max_{D^*} \text{Rwt}$  (Ducoat 15)
3.  $\mathcal{M}_r(C) = \min_{\substack{V \subset L^n, V=V^* \\ \dim(C \cap V) \geq r}} \dim V$  (Kurihara-Matsumoto-Uyematsu 15)
4.  $d_{R,r}(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} \text{Rwt}(D)$  (J-P 17).

Jurrius-Pellikaan ont montré dans [J-P 17] que

- $d_{R,r}(C) = \mathcal{M}_r(C)$  quand  $L/k$  est galoisienne;
- si  $n \leq m$  et  $L/k$  est cyclique, alors  $\mathcal{M}_r(C) = D_r(C)$  (voir aussi [Ducoat]);
- si  $n \leq m$  et  $k = \mathbb{F}_q$ , l'assertion (ii) du Thm A est vérifiée et toutes ces définitions coïncident.



**Théorème B** [BF– 20]

Si  $n \leq m$ , ou même dès que la  $k$ -enveloppe de  $C$  vérifie  $\dim C^* \leq m$ , alors les quatre définitions ci-dessus coïncident.

*Démonstration.* Comme  $\dim C^* \leq m$ , notre Théorème A assure que

$$\max_D \text{Rwt} = \text{Rwt}(D),$$

pour tout sous-espace  $D$  de  $L^n$ . Cela donne que  $d_{R,r}(C) = OS_r(C)$ .

Pour montrer que  $OS_r(C) = D_r(C)$ , on applique encore le Théorème A; on a bien  $\text{Rwt}(D) = \text{Rwt}(D^*)$  puisque  $\text{Rsupp}(D^*) = \text{Rsupp}(D)$  (Corollaire 3).

Enfin, la preuve donnée dans [J-P 17] que  $d_{R,r}(C) = \mathcal{M}_r(C)$  quand  $L/k$  est galoisienne se généralise à notre cadre. En effet l'égalité  $\text{Rwt}(D) = \dim D^*$  (voir notre Prop. 4) nous ramène à leur preuve que  $\mathcal{M}_r(C) = \min_{\substack{D \subset C \\ \dim(D)=r}} \dim D^*$ . Celle-ci est vraie ici grâce aux propriétés immédiates de

la  $k$ -enveloppe. □

## Références

- [BF–] G. Berhuy, J. Fasel and O. Garotta, *Rank weights for arbitrary finite field extensions*, *Adv. Math. Commun.*, (2020), doi : 10.3934/amc.2020083
- [J-P 17] R. Jurrius and G. R. Pellikaan, *On defining generalized rank weights*, *Adv. Math. Commun.*, **11** (2017), 225–235.
- M. Giorgetti and A. Previtali, *Galois invariance, trace codes and subfield subcodes*, *Finite Fields Appl.*, **16** (2010), 96–99.
- F. Oggier and A. Sbouï, *On the existence of generalized rank weights*, in *2012 IEEE International Symposium on Information Theory*, (2012), 406–410.
- J. Kurihara, R. Matsumoto and T. Uyematsu, *Relative generalized rank weight of linear codes and its applications to network coding*, *IEEE Trans. Inform. Theory*, **61** (2015), 3912–3936.
- J. Ducoat, *Generalized rank weights : A duality statement*. Topics in Finite Fields, in *Contemporary Mathematics*, Vol. 632, Amer. Math. Soc., Providence, RI, 2015, 101–109.