

# SÉMINAIRE DELANGE-PISOT-POITOU. THÉORIE DES NOMBRES

GÉRARD RAUZY

## **Caractères sur les groupes abéliens finis. Caractères sur les classes de restes**

*Séminaire Delange-Pisot-Poitou. Théorie des nombres*, tome 2 (1960-1961), exp. n° 3,  
p. 1-7

[http://www.numdam.org/item?id=SDPP\\_1960-1961\\_\\_2\\_\\_A3\\_0](http://www.numdam.org/item?id=SDPP_1960-1961__2__A3_0)

© Séminaire Delange-Pisot-Poitou. Théorie des nombres  
(Secrétariat mathématique, Paris), 1960-1961, tous droits réservés.

L'accès aux archives de la collection « Séminaire Delange-Pisot-Poitou. Théorie des nombres » implique l'accord avec les conditions générales d'utilisation (<http://www.numdam.org/conditions>). Toute utilisation commerciale ou impression systématique est constitutive d'une infraction pénale. Toute copie ou impression de ce fichier doit contenir la présente mention de copyright.

NUMDAM

Article numérisé dans le cadre du programme  
Numérisation de documents anciens mathématiques  
<http://www.numdam.org/>

CARACTÈRES SUR LES GROUPES ABÉLIENS FINIS  
CARACTÈRES SUR LES CLASSES DE RESTES

par Gérard RAUZY

I. Groupes abéliens finis.

1. Ordre du groupe. Ordre d'un élément.

Soit  $\mathcal{G}$  un groupe abélien fini noté multiplicativement, d'élément neutre  $E$ .  
On nomme ordre de  $\mathcal{G}$  le nombre  $n$  d'éléments de  $\mathcal{G}$ .

Soit  $A$  un élément de  $\mathcal{G}$  : considérons les  $n + 1$  éléments  $A, A^2, \dots, A^{n+1}$  ;  
ils appartiennent tous au groupe  $\mathcal{G}$ , donc deux d'entre eux certainement égaux, soit  
par exemple :  $A^h = A^k$  avec  $1 \leq h < k \leq n + 1$ , d'où  $A^{k-h} = E$  avec  
 $1 \leq k - h \leq n$ .

Soit alors  $\nu$  le plus petit entier positif tel que  $A^\nu = E$  ( $1 \leq \nu \leq n$ ).  $\nu$  est  
nommé l'ordre de  $A$ .

L'ensemble  $\{E, A, \dots, A^{\nu-1}\}$  forme évidemment un sous-groupe cyclique  
d'ordre  $\nu$  du groupe  $\mathcal{G}$ , l'ordre d'un élément divise donc l'ordre du groupe.

2. Réurrence dans les groupes abéliens finis.

Les démonstrations par récurrence sur les groupes abéliens finis s'appuient sur  
deux lemmes :

a. Soit  $\mathcal{U}$  un groupe abélien fini  $\mathcal{V}$  un sous-groupe de  $\mathcal{U}$  d'index  $k$  (c'est-à-dire tel que l'ordre de  $\mathcal{U}/\mathcal{V}$  soit égal à  $k$ ). Si  $\mathcal{U}/\mathcal{V}$  est cyclique, il existe un élément  $R$  de  $\mathcal{U}$ , n'appartenant pas à  $\mathcal{V}$ , tel que tout élément  $A$  de  $\mathcal{U}$  s'écrit de manière unique sous la forme :  $A = R^h W$  avec  $W \in \mathcal{V}$  et  $h$  entier mod  $k$ .

En effet  $\mathcal{U}/\mathcal{V}$  est cyclique, il existe donc  $r \in \mathcal{U}/\mathcal{V}$  tel que tout élément  $a$  de  $\mathcal{U}/\mathcal{V}$  s'écrit de manière unique sous la forme :  $a = r^h$ ,  $h$  entier mod  $k$ .

Soient  $R$  un élément de  $r$  et  $A$  un élément de  $\mathcal{U}$  appartenant à la classe  $a$  de  $\mathcal{U}/\mathcal{V}$ . Il existe un seul entier  $h$  mod  $k$  tel que  $a = r^h$  c'est-à-dire tel que

$W = AR^{-h}$  soit élément de  $\mathcal{V}$ . On peut donc bien écrire de manière unique  $A = R^h W$  avec  $W \in \mathcal{V}$  et  $h$  entier mod  $k$ .

b. Si  $\mathcal{U}$  est un groupe abélien fini, il existe une suite finie  $\mathcal{U}_0 \subseteq \mathcal{U}_1 \dots \subseteq \mathcal{U}_s$  de sous-groupes de  $\mathcal{U}$  tels que  $\mathcal{U}_0 = \{E\}$ ,  $\mathcal{U}_s = \mathcal{U}$  et tels que  $\mathcal{U}_i/\mathcal{U}_{i-1}$  soit cyclique quel que soit  $i = 1, 2, \dots, s$ .

Soit  $n$  l'ordre de  $\mathcal{U}$ . Si  $n = 1$ , il suffit de prendre  $s = 0$ ,  $\mathcal{U}_0 = \mathcal{U} = \{E\}$ . Si  $n > 1$ , il existe un élément  $R_1$  de  $\mathcal{U}$  différent de  $E$ , Soit  $\nu_1$  l'ordre de  $R_1$ . Nous prendrons  $\mathcal{U}_0 = \{E\}$ ,  $\mathcal{U}_1 = \{E, R_1, \dots, R_1^{\nu_1-1}\}$ .  $\mathcal{U}_1/\mathcal{U}_0$  est évidemment cyclique;  $\mathcal{U}_1$  a au moins deux éléments distincts puisque  $R_1 \neq E$ . Si  $\mathcal{U}_1 = \mathcal{U}$  nous prenons  $s = 1$ . Sinon nous pouvons continuer en prenant  $R_2 \in \mathcal{U}$ ,  $R_2 \notin \mathcal{U}_1$  et  $\mathcal{U}_2 = \{WR_2^h; W \in \mathcal{U}_1, h \text{ entier mod } \nu_2\}$ .

L'ordre de chacun de ces sous-groupes augmentant à chaque fois, le processus s'arrêtera pour un  $s \leq n - 1$ , tel que  $\mathcal{U}_s = \mathcal{U}$ .

### 3. Décomposition en produit.

De ce qui précède résulte que l'on peut écrire tout élément  $A$  de  $\mathcal{U}$ , de manière unique sous la forme

$$A = \prod_1^s W_i^{\alpha_i} \begin{cases} W_i \in \mathcal{U}_i, W_i \notin \mathcal{U}_{i-1} \\ \alpha_i \text{ entier mod } n_i \text{ (index de } \mathcal{U}_{i-1} \text{ dans } \mathcal{U}_i) \\ \prod n_i = n \end{cases} .$$

Le groupe  $\mathcal{U}$  est donc un produit direct de groupes cycliques.

## II. Caractères : définition et existence.

1. DÉFINITION. - On appelle caractère sur le groupe abélien  $\mathcal{U}$  d'ordre  $n$ , une fonction  $\chi$  définie sur ce groupe à valeurs réelles ou complexes, telle que  $\chi(AB) = \chi(A)\chi(B)$  et non partout nulle.

Soit alors  $A \in \mathcal{U}$  tel que  $\chi(A) \neq 0$ ; si  $\nu$  est l'ordre de  $A$ ,  $\nu$  divise  $n$  donc  $A^\nu = E$ . Donc  $\chi(E) = \chi(A^\nu) = (\chi(A))^\nu$  est différent de 0. Comme  $\chi(E) = \chi(E \times E) = (\chi(E))^2$ , il en résulte que  $\chi(E) = 1$  et que  $\chi(A)$  est une racine  $n$ -ième de l'unité quel que soit  $A \in \mathcal{U}$ . En particulier  $\chi(A) \neq 0$  quel que soit  $A$ .

## 2. Groupe des caractères sur $\mathcal{U}$ .

La fonction  $\varepsilon$  telle que  $\varepsilon(A) = 1$  quel que soit  $A \in \mathcal{U}$ , est évidemment un caractère sur  $\mathcal{U}$ . Si  $\chi$  est un caractère, la fonction  $\chi^{-1} = \overline{\chi}$  telle que, quel que soit  $A$ ,

$$\chi^{-1}(A) = (\chi(A))^{-1} = \overline{\chi(A)} = \chi(A^{-1})$$

est également un caractère. Si  $\chi$  et  $\chi'$  sont des caractères, la fonction  $\chi\chi'$  telle que  $\chi\chi'(A) = \chi(A)\chi'(A)$  est un caractère et  $\chi\chi' = \chi'\chi$ ,  $(\chi\chi')^{-1} = \varepsilon$ .

Les caractères forment donc un groupe  $\mathfrak{X}$  abélien d'élément unité  $\varepsilon$  que l'on nommera le caractère principal.

On nomme caractères quadratiques ou réels les caractères tels que  $\chi = \overline{\chi}$ , soit  $\chi^2 = \varepsilon$ .

## 3. Le groupe $\mathfrak{X}$ est d'ordre $n$ .

Montrons-le par récurrence : d'après le lemme (b) de I, paragraphe 2, il suffit de montrer que si  $\mathcal{Y}'$  est un sous-groupe d'index  $k$  de  $\mathcal{Y}$ , un caractère de  $\mathcal{Y}'$  peut se prolonger exactement de  $k$  manières distinctes sur  $\mathcal{Y}$  (deux caractères distincts de  $\mathcal{Y}'$  donnant nécessairement des prolongements distincts, puisque distincts sur la restriction à  $\mathcal{Y}'$ ).

Or il existe  $R \in \mathcal{Y}$ ,  $R \notin \mathcal{Y}'$  tel que tout  $A \in \mathcal{Y}$  s'écrit de manière unique  $A = R^h W$  avec  $W \in \mathcal{Y}'$ ,  $h$  entier mod  $k$ .

Soient  $\chi$  un caractère de  $\mathcal{Y}'$ ,  $\psi$  un caractère de  $\mathcal{Y}$  prolongeant  $\chi$ , c'est-à-dire tel que :

$$\psi(A) = \chi(A) \quad \text{pour tout } A \in \mathcal{Y}' \quad .$$

$R^k$  est nécessairement un élément de  $\mathcal{Y}'$ , donc  $\psi(R)$  est nécessairement une racine  $k$ -ième de  $\chi(R^k)$ . Réciproquement, si  $\zeta$  est une telle racine pour tout  $A = R^h W$ , on posera  $\psi(A) = \zeta^h \chi(W)$ .

Comme  $\zeta \neq \zeta'$  entraîne  $\psi(R) = \zeta \neq \psi'(R) = \zeta'$ , on voit que, à tout caractère  $\chi$  de  $\mathcal{Y}'$ , correspondent exactement  $k$  caractères distincts de  $\mathcal{Y}$ .

La propriété est bien montrée puisque la restriction à  $\mathcal{Y}'$  d'un caractère de  $\mathcal{Y}$  est bien un caractère de  $\mathcal{Y}'$ .

### III. Relations entre les caractères.

1. Soit  $B$  un élément de  $\mathcal{U}$  : quand  $A$  décrit  $\mathcal{U}$ , le produit  $AB$  décrit  $\mathcal{U}$ , les deux sommes  $S_\chi = \sum_A \chi(A)$  et  $S_\chi(B) = \sum_A \chi(AB)$  sont donc égales. Or

$S_\chi(B) = \chi(B) S_\chi$ . Si  $\chi \neq \varepsilon$ , il existe  $B$  tel que  $\chi(B) \neq 1$ , donc dans ce cas  $S_\chi = 0$ . Evidemment, si  $\chi = \varepsilon$ ,  $S_\varepsilon = \sum_A 1 = n$ .

2. Donc 
$$\begin{cases} S_\chi = 0 & \text{si } \chi \neq \varepsilon \\ S_\chi = n & \text{si } \chi = \varepsilon \end{cases}$$

il en résulte que :

$$S_{\chi\psi^{-1}} = S_{\chi\bar{\psi}} = \sum_A \chi(A) \overline{\psi(A)} = \begin{cases} 0 & \text{si } \chi \neq \psi \\ n & \text{si } \chi = \psi \end{cases} .$$

3. Ordonnons en les indices de  $A$  à  $n$  les éléments  $A_1, \dots, A_n$  de  $\mathcal{U}$  et les éléments  $\chi_1, \dots, \chi_n$  de  $\mathcal{X}$ . Considérons la matrice

$$C = [c_{ij}] , \quad \begin{array}{l} i \text{ indice des lignes } (i = 1, \dots, n) \\ j \text{ indice des colonnes } (j = 1, \dots, n) \end{array}$$

où  $c_{ij} = \chi_i(A_j)$ .

Les égalités précédentes s'écrivent alors :  $C \times {}^t C = nI$ , où  $I$  est la matrice unité. Ceci prouve que  $C$  est inversible et que :  $C^{-1} = \frac{1}{n} {}^t C$ .

Il en résulte de manière générale que les deux systèmes d'équations :

$$\sum_A \chi(A) x_A = y_\chi \quad \text{et} \quad \frac{1}{n} \sum_\chi \bar{\chi}(A) y_\chi = x_A$$

où  $x_A$  ( $A \in \mathcal{U}$ ) et  $y_\chi$  ( $\chi \in \mathcal{X}$ ) sont des variables, sont équivalents.

Il en résulte en particulier les formules précédemment établies, c'est-à-dire

$$\sum_\chi \chi(A) = \begin{cases} 0 & \text{si } A \neq E \\ n & \text{si } A = E \end{cases} .$$

Nous allons maintenant préciser cette notion de dualité.

#### IV. Principe de dualité.

Soit  $\mathcal{X}$  le groupe du caractère de  $\mathcal{U}$ . Alors le groupe  $\mathcal{K}$  des caractères de  $\mathcal{X}$  est isomorphe au groupe  $\mathcal{U}$ .

A tout élément  $A$  de  $\mathcal{U}$  faisons correspondre la fonction  $K_A$  définie sur  $\mathcal{X}$  à valeurs réelles ou complexes par :  $K_A(\chi) = \chi(A)$ .

On voit sans peine que  $K_A$  est un caractère sur  $\mathcal{X}$ , et que  $K_A K_B = K_{AB}$ .

En outre, si  $A \neq B$ ,  $AB^{-1} \neq E$ , donc, comme  $\sum \chi(AB^{-1}) = 0$ , d'après III, paragraphe 3, il existe  $\chi$ , tel que  $\chi(AB^{-1}) \neq 1$ ; on a donc  $\chi(A) \neq \chi(B)$ , soit enfin  $K_A(\chi) \neq K_B(\chi)$ . Deux éléments  $A$  et  $B$  distincts donnent deux caractères  $K_A$  et  $K_B$  distincts. L'ordre de  $\mathcal{K}$  étant égal à l'ordre de  $\mathcal{U}$ , nous avons bien mis en évidence un isomorphisme  $A \leftrightarrow K_A$  entre les groupes  $\mathcal{U}$  et  $\mathcal{K}$ .

#### V. Caractères sur les classes de restes.

1. Nous noterons  $\mathcal{S}_m$  le groupe multiplicatif des classes de restes modulo  $m$ , premiers avec  $m$  (où  $m$  est un entier positif). L'ordre  $n$  de ce groupe est égal à  $\varphi(m)$  où  $\varphi$  est la fonction d'Euler.

#### 2. Caractères modulo $m$ .

A tout caractère  $\chi$  sur le groupe  $\mathcal{S}_m$ , nous associons une fonction  $\chi$  définie sur l'ensemble des entiers premiers avec  $m$ , que nous nommons caractère mod  $m$ , de la manière suivante : soit  $a$  un entier tel que  $(a, m) = 1$ ;  $a$  appartient à une classe de reste  $A \in \mathcal{S}_m$ ; nous posons alors  $\chi(a) = \chi(A)$ .

3. PROPRIÉTÉS. - Il est évident alors que  $\chi$  est un caractère modulo  $m$ , si et seulement si

$$\begin{cases} \chi(a) \chi(b) = \chi(ab) \\ \chi(a) = 1 \quad \text{si } a \equiv 1(m) \end{cases}$$

ce qui entraîne de manière générale  $\chi(a) = \chi(a')$  si  $a \equiv a'(m)$ .

#### VI. Conducteur d'un caractère mod $m$ .

#### 1. "Erklärungsmodul" et prolongement.

Soit  $\chi$  un caractère mod  $m$ , soit  $m'$  un entier positif.  $m'$  est dit un

"Erklärungsmodul" pour  $\chi$  si  $\left\{ \begin{array}{l} a \equiv 1 \pmod{m'} \text{ entraîne } \chi(a) = 1 \\ (a, m) = 1 \end{array} \right.$

$m$  est évidemment un Erklärungsmodul pour  $\chi$ .

Soit  $\chi$  un caractère mod  $m$ ,  $m'$  un Erklärungsmodul pour  $\chi$ , alors on peut prolonger de manière unique  $\chi$  en un caractère  $\psi$  mod  $m'$ , tel que  $\chi(a) = \psi(a)$  si  $a$  est premier à la fois avec  $m$  et avec  $m'$ .

a. Soit  $x$  premier avec  $m'$ . Alors il existe  $y$  premier avec  $m$  et tel que  $x \equiv y \pmod{m'}$ . En effet, soit  $m = \prod q^{\alpha_q}$  la décomposition de  $m$  en facteurs premiers, et soit  $m_0 = \prod_{(q, m')=1} q^{\alpha_q}$  ( $m_0, m') = 1$ , donc le système de congruences  $\begin{cases} y \equiv x \pmod{m'} \\ y \equiv 1 \pmod{m_0} \end{cases}$  a une solution  $y$ . Il suffit de montrer que  $y$  est premier avec

$m$ ; or si  $p$  premier divise  $m$ , comme  $m = m_0 \prod_{q|m'} q^{\alpha_q}$ ,  $p$  divise ou bien  $m_0$  ou bien  $\prod_{q|m'} q^{\alpha_q}$  donc a fortiori  $m'$ . Mais si  $p$  divise  $m_0$ , comme  $y \equiv 1 \pmod{m_0}$ ,  $p$  ne divise pas  $y$ , et de même si  $p$  divise  $m'$ , comme  $(x, m') = 1$ ,  $p$  ne divise pas  $x$ , donc non plus  $y$  puisque  $y \equiv x \pmod{m'}$ .

b. Si  $y'$  est aussi un nombre premier avec  $m$  et tel que  $x \equiv y' \pmod{m'}$ ,  $\chi(y) = \chi(y')$ . En effet on a alors :  $x \equiv y \equiv y' \pmod{m'}$ . Or  $x$  étant premier à  $m'$ , il existe  $c$  tel que  $cx \equiv 1 \pmod{m'}$ . En appliquant le lemme précédent à  $c$  qui est évidemment premier avec  $m'$ , nous en déduisons qu'il existe  $d$  premier avec  $m$  et tel que  $d \equiv c \pmod{m'}$ . On a donc :  $dy \equiv dy' \equiv cx \equiv 1 \pmod{m'}$ , donc  $\chi(dy) = \chi(dy') = 1$ , d'où  $\chi(y) = \chi(y')$ .

c. Pour chaque  $x$  premier avec  $m'$  nous pouvons donc définir  $\psi(x) = \chi(y)$  où  $y$  est l'un des nombres congrus à  $x \pmod{m'}$  et premiers avec  $m$ .

On a évidemment  $\psi(a) = \chi(a)$  si  $a$  est premier à la fois avec  $m$  et  $m'$ .

D'autre part si, à  $x$  premier avec  $m'$ , nous associons selon (a),  $y$ , et si, à  $x'$  premier avec  $m'$  nous associons  $y'$ , à  $xx'$  nous pourrions associer  $yy'$ , donc  $\psi(xx') = \psi(x) \psi(x')$ . Enfin, si  $x \equiv 1 \pmod{m'}$ , alors  $y \equiv 1 \pmod{m'}$ , donc  $\chi(y) = 1$ , donc  $\psi(x) = 1$ .  $\psi$  est bien un caractère mod  $m'$ .

2. Si  $m$  est un Erklärungsmodul pour  $\chi$ , alors  $\lambda m$  est aussi un Erklärungsmodul quel que soit  $\lambda$  entier positif : c'est évident.

3. Si  $m_1$  et  $m_2$  sont deux Erklärungsmoduln pour  $\chi$ , alors leur p. g. c. d.

$(m_1, m_2)$  est aussi un Erklärungsmodul pour  $\chi$  .

En effet, soient

$$d = (m_1, m_2)$$

$$\pi = [m_1, m_2] \quad (\pi \text{ p. p. c. m. de } m_1, m_2) \quad .$$

D'après les paragraphes (1) et (2) nous pouvons considérer  $\chi$  comme un caractère mod  $\pi$  pour lequel  $m_1$  et  $m_2$  sont des Erklärungsmoduln. Soient alors deux nombres  $a_1$  et  $a_2$  premiers avec  $\pi$  tels que  $a_1 \equiv a_2(d)$  . Alors, il existe a tel que

$$(a, \pi) = 1 \quad a \equiv a_1(m_1)$$

$$a \equiv a_2(m_2) \quad .$$

Par suite  $\chi(a_1) = \chi(a)$  puisque  $m_1$  est Erklärungsmodul, et de même  $\chi(a_2) = \chi(a)$  . Donc  $a_1 \equiv a_2(d)$  entraîne  $\chi(a_1) = \chi(a_2)$  . En particulier  $\chi(a) = 1$  si  $a \equiv 1(d)$  .

4. Tous les Erklärungsmoduln de  $\chi$  sont les multiples d'un même Erklärungsmodul  $\rho(\chi)$  que l'on nomme conducteur de  $\chi$  .

Considérons l'ensemble  $\mathfrak{M}$  des Erklärungsmodul de  $\chi$  . Soit  $\rho(\chi)$  le plus petit d'entre eux. Alors si  $m \in \mathfrak{M}$ ,  $(m, \rho(\chi))$  est un Erklärungsmodul. Or  $(m, f(\chi)) \leq f(\chi)$  donc  $(m, \rho(\chi)) = \rho(\chi)$ ,  $m$  est multiple de  $f(\chi)$  .

5. Soient  $\chi$  un caractère,  $\rho(\chi)$  son conducteurs : nous nommerons caractère propre la fonction  $\chi$  égale à 0 pour tout  $a$  non premier avec  $\rho(\chi)$ , à la valeur obtenue en prolongement  $\chi$  pour l'Erklärungsmodul  $\rho(\chi)$  pour tout  $a$  premier avec  $\rho(\chi)$  .

6. Soit  $m = m_1 m_2 \dots m_r$  où  $(m_i, m_j) = 1$  si  $i \neq j$  . Alors, le groupe des caractères modulo  $m$  est le produit direct des groupes des caractères mod  $m_i$ , c'est-à-dire que  $\chi$  caractère modulo  $m$  s'écrit de manière unique

$$\chi = \prod_{i=1}^r \chi_i \quad \text{où } \chi_i \text{ est un caractère mod } m_i \text{ . En outre } \rho(\chi) = \rho(\chi_1) \dots \rho(\chi_r) \text{ .}$$

C'est évident car tout  $a$  premier avec  $m$  s'écrit de façon unique  $a = \prod a_i$  où  $(a_i, m_i) = 1$  .