



IMAGINAIRES DANS LES PAIRES DE CORPS ALGÉBRIQUEMENT CLOS

Juan Ignacio PADILLA BARRIENTOS

Directrice de mémoire : Zoé CHATZIDAKIS

Master Logique et Fondements de l’Informatique

Septembre 2021



Résumé

Considérons la théorie T des corps algébriquement clos d'une caractéristique donnée p , dans le langage $L = \{0, 1, +, -, \cdot\}$. Étendons L à un langage L_P en ajoutant un prédictat P , qui est interprété dans un modèle $M \models T$ comme une sous-structure élémentaire propre. Puisque T a l'élimination des quantificateurs, ces paires peuvent être axiomatisées en exprimant $P \models T$, et $\exists x \neg P(x)$, obtenant une théorie T_P de paires élémentaires $P \prec M$. L'objectif principal est d'ajouter des sortes au langage L_P , afin d'obtenir l'*élimination faible des imaginaires*. Keisler dans [5] a prouvé que T_P est complète, et dans [2], Buechler a montré que T_P est une théorie ω -stable, de rang de Morley ω . Ce travail est largement basé sur [9], par Anand Pillay.

Table des matières

1	Préliminaires sur la Théorie de la Stabilité	2
2	Groupes Stables	11
3	Paires de Corps Algébriquement Clos	14
4	Élimination Faible des Imaginaires	25

1 Préliminaires sur la Théorie de la Stabilité

Soit T une théorie complète sur un langage L . Si $M \models T$, et $A \subseteq M$, nous notons l'espace des n -types avec paramètres dans A par $S_n(A)$, et posons $S(A) = \cup_{i < \omega} S_n(A)$. Rappelons qu'une théorie est κ -stable si pour tout $M \models T$ et tout $A \subseteq M$, si $|A| \leq \kappa$, alors $|S_1(A)| \leq \kappa$, et nous disons que T est stable si elle est κ -stable pour un certain cardinal κ . Nous utiliserons une caractérisation équivalente de la stabilité, donnée par la définissabilité des types.

Définition 1.1. Soit $M \models T$, et A, B des sous-ensembles de M . Un type $p(x) \in S_n(A)$ est *définissable* sur B si pour toute L -formule $\varphi(x, y)$ il existe une $L(B)$ -formule $\psi(y)$ telle que pour tout $a \in A^{|y|}$, $\varphi(x, a) \in p$ si et seulement si $M \models \psi(a)$. La formule $\psi(y)$ sera écrite comme $d_p(\varphi)(y)$, et l'ensemble des $d_p(\varphi)(y)$, avec $\varphi(x, y)$ parcourant les L -formules, est appelé un *schéma de définition* pour p .

La proposition suivante est le Corollaire 8.3.2 de [13].

Proposition 1.2. *La théorie T est stable si et seulement si tous les types sont définissables.*

Dans toute la suite de cette section, nous supposons que T est une théorie complète, ω -stable arbitraire. Nous travaillerons à l'intérieur d'un modèle saturé M de T , et les types sur M seront appelés *types globaux*. Nous procédons en énonçant quelques définitions et résultats sur les bases canoniques et la bifurcation (forking) dans ce contexte stable.

Définition 1.3. Soit $E(x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n)$ une L -formule qui définit une relation d'équivalence sur M^n . Par *éléments réels*, nous entendons les tuples dans M^n , tandis que les classes d'équivalence d'éléments réels modulo E seront appelées *éléments imaginaires*.

Définition 1.4. Soit $X \subseteq M$ un ensemble définissable. Un tuple $c \in M$ est appelé un *paramètre canonique* (ou code) de X si c est fixé par exactement les mêmes automorphismes de M qui fixent X ensemblistement.

Il est possible d'étendre T à une nouvelle théorie T^{eq} (dans un nouveau langage L^{eq}), dans laquelle tout ensemble définissable possède un code. Soit $(E_i)_{i \in I}$, une énumération de toute relation d'équivalence \emptyset -définissable sur les n_i -tuples. Pour définir L^{eq} , ajoutons à L une nouvelle sorte S_i pour chaque i , qui doit être interprétée comme M^{n_i}/E_i . Considérons la structure multi-sortée $M^{\text{eq}} = (M, M^{n_i}/E_i)_{i \in I}$, et définissons pour tout i la projection

naturelle $\pi_i : M^{n_i} \mapsto M^{n_i}/E_i$ qui envoie a sur a/E_i . La théorie de M^{eq} sera notée T^{eq} . Par le Corollaire 8.4.6 de [13], T^{eq} a l'*élimination des imaginaires* : tout imaginaire est interdéfinissable avec un tuple réel. Il existe aussi trois notions liées qui seront utilisées tout au long de ce travail.

Définition 1.5.

- i) T a l'*élimination des imaginaires finis* si pour tout n , tout ensemble fini de n -tuples possède un paramètre canonique.
- ii) T a l'*élimination faible des imaginaires*, si pour tout imaginaire e il existe un tuple réel d tel que $e \in \text{dcl}^{\text{eq}}(c)$ et $d \in \text{acl}^{\text{eq}}(e)$.
- iii) T a l'*élimination géométrique des imaginaires*, si pour tout imaginaire e il existe un tuple réel d tel que $e \in \text{acl}^{\text{eq}}(c)$ et $d \in \text{acl}^{\text{eq}}(e)$.

Nous procédons maintenant avec un survol de la bifurcation dans le contexte **ω -stable**. Pour un ensemble définissable $X \subseteq M$, nous notons par $RM(X)$ son rang de Morley, et $DM(X)$ son degré de Morley. Rappelons que les théories ω -stables sont *totallement transcendantes* : tout ensemble définissable a un rang de Morley. Ce rang peut aussi être défini pour les types : si $p \in S_n(A)$, alors $RM(p)$ est le rang de Morley minimal d'une formule dans p , et $DM(p)$ est le degré de Morley minimal d'une formule dans p ayant le rang de Morley $RM(p)$.

Définition 1.6. (Bifurcation) Supposons $A \subseteq B \subseteq M$, $p \in S_n(A)$, $q \in S_n(B)$, et $p \subseteq q$. Si

$RM(p) = RM(q)$, alors q est une extension *non bifurquante* de p à B . Sinon, si $RM(p) < RM(q)$, nous disons que q *bifurque sur* A . Nous disons que $p \in S_n(A)$ est *stationnaire* si pour tout $B \supseteq A$, il existe une unique extension non bifurquante de p à B , ou de façon équivalente si $DM(p) = 1$.

Notation : Si $p \in S(A)$ et $C \subseteq A$, nous notons la restriction de p à $S(C)$ par $p \upharpoonright C$. Si p est stationnaire et $A \subseteq B$, nous notons l'unique extension non bifurquante de p à $S(B)$ par $p|B$.

Définition 1.7. Soit $A \subseteq M$, $p \in S(A)$ un type stationnaire. Une *base canonique* de p , notée $\text{Cb}(p)$, est un tuple $e \subseteq M^{\text{eq}}$ tel que pour tout $\sigma \in \text{Aut}(M)$, $\sigma(p) = p$ si et seulement si $\sigma(e) = e$ (ce tuple est unique à interdéfinissabilité près). Si p n'est pas stationnaire, considérons l'ensemble fini \mathcal{P} des extensions non bifurquantes de p à M , et définissons $\text{cb}(p)$ comme un code pour l'ensemble $\{\text{Cb}(q), q \in \mathcal{P}\}$; alors tout automorphisme de M

fixe $\text{cb}(p)$ si et seulement s'il permute \mathcal{P} (voir Fait 1.8 (i)).

Ce qui suit est un résumé des propriétés des bases canoniques que nous utiliserons, elles peuvent être trouvées comme Proposition 2.20 et Remarques 2.26, 3.19 au Chapitre 1 de [8].

Fait 1.8. Soit $A \subseteq M$, $p \in S(A)$. Alors

- (i) (Conjugaison) L'ensemble des automorphismes de M qui fixent A point par point agit transitivement sur \mathcal{P} .
- (ii) $\text{cb}(p) \subseteq \text{dcl}^{\text{eq}}(A)$.
- (iii) Pour tout $B \subseteq A$, p ne bifurque pas sur B si et seulement si $\text{cb}(p) \subseteq \text{acl}^{\text{eq}}(B)$.
- (iv) Si p est stationnaire, pour tout $B \subseteq A$, p ne bifurque pas sur B et $p \upharpoonright B$ est stationnaire si et seulement si $\text{Cb}(p) \subseteq \text{dcl}^{\text{eq}}(B)$.
- (v) Si p est stationnaire, et $(a_i, i < \omega)$ est une suite telle que pour tout i , a_i réalise $p|A \cup \{a_j, j < i\}$, alors $\text{Cb}(p) \subseteq \text{dcl}^{\text{eq}}(a_0 \dots, a_n)$ pour un certain n .

Lemme 1.9. Soit e un imaginaire dans M et soit a un tuple fini de réels tel que $e = f(a)$ pour une certaine fonction f \emptyset -définissable. Alors $e = \text{cb}(\text{tp}(a/e))$. De plus, si $e' = \text{Cb}(\text{tp}(a/\text{acl}^{\text{eq}}(e)))$, alors $e' \in \text{acl}^{\text{eq}}(e)$ et $e \in \text{dcl}^{\text{eq}}(e')$.

Démonstration. Soit $p = \text{tp}(a/e)$ et $p' = \text{tp}(a/\text{acl}^{\text{eq}}(e))$. Pour voir pourquoi $e = \text{cb}(\text{tp}(a/e))$, considérons la relation d'équivalence $E(x, y)$ donnée par $f(x) = f(y)$; alors e est un code pour la classe de a . Soit \mathcal{P} comme dans la Définition 1.7. Puisque \mathcal{P} est fini, et e' est la base canonique d'un élément de \mathcal{P} , il s'ensuit que $e' \in \text{acl}^{\text{eq}}(e)$. Maintenant, supposons $\sigma(e') = e'$ pour un certain automorphisme de M^{eq} ; alors $\sigma p' = p'$, donc les deux formules $f(x) = e$ et $f(x) = \sigma(e)$ appartiennent à p' , ce qui implique $\sigma(e) = e$, d'où $e \in \text{dcl}^{\text{eq}}(e')$. \square

Lemme 1.10. Soit e un imaginaire dans M et soit a un tuple fini de réels tel que $e = f(a)$ pour une certaine fonction f \emptyset -définissable. Il existe $a' \in M^{\text{eq}}$ tel que $e \in \text{dcl}^{\text{eq}}(a')$ et $\text{tp}(a'/e)$ est stationnaire.

Démonstration. Soit $p = \text{tp}(a/e)$ et soient p_1, \dots, p_n ses extensions non bifurquantes à $\text{acl}^{\text{eq}}(e)$. Soient $a_1, \dots, a_n \in M$ tels que a_i réalise $p_i| \{a_1, \dots, a_{i-1}, a_{i+1}, \dots, a_n\}$. Soit a' un code de cet ensemble de réalisations. Alors comme $a \in \text{acl}^{\text{eq}}(a')$, il existe une formule $\varphi(x, a')$ isolant $\text{tp}(a/a')$; donc $M \models \forall x \varphi(x, a') \rightarrow f(x) = e$, car f est \emptyset -définissable, donc $e \in \text{dcl}^{\text{eq}}(a')$. De plus, tout automorphisme de M qui fixe e permute $\{p_1, \dots, p_n\}$, donc il fixe $\text{tp}(a'/e)$. \square

Définition 1.11. (Indépendance) Soient $A, B, C \subseteq M$. Nous disons que A est *indépendant* de B sur C , noté

$$A \perp\!\!\!\perp_C B,$$

si pour tout tuple fini a de A , $\text{tp}(a/BC)$ ne bifurque pas sur C .

Ce qui suit est un résumé des propriétés de la relation d'indépendance dans le contexte ω -stable. Elles se trouvent comme Théorème 8.5.5 de [13], et Lemmes 6.3.16 à 6.3.21 de [7].

Fait 1.12. Soient $A, B, C, D \subseteq M$. L'indépendance par bifurcation a les propriétés suivantes.

1. (Monotonie) Si $A \perp_C B$ et $B' \subseteq B$, alors $A \perp_C B'$.
2. (Transitivité) $A \perp_C BD$ si et seulement si $A \perp_C B$ et $A \perp_{C,B} D$.
3. (Existence) Tout $p \in S(A)$ possède une extension non bifurquante à tout ensemble contenant A .
4. (Symétrie) Si $A \perp_C B$, alors $B \perp_C A$.
5. (Clôture algébrique) $A \perp_C \text{acl}(A)$.

Définition 1.13. Soient $A, B \subseteq M$ et soit $p \in S(A)$ définissable sur B par un schéma d_p . Ce schéma de définition est dit *bon* (sur B) si l'ensemble

$$\{\varphi(x, m) \mid M \models d_p(\varphi)(m), m \in M, \varphi(x, y) \text{ une } L\text{-formule}\}$$

est un type global étendant p .

Lemme 1.14. Soit $p \in S(A)$. Alors p est stationnaire si et seulement s'il possède une bonne définition sur A .

Démonstration. Si p est stationnaire, soit q son extension globale non bifurquante. Alors q est définissable et invariant sous tous les automorphismes qui fixent A ensemblistement, donc il est définissable sur A . Cela donne une bonne définition pour p . Réciproquement, supposons que p a une bonne définition sur A . Il existe alors une extension globale non bifurquante $p' \in \mathcal{P}$, définissable sur A . Puisque tous les éléments de \mathcal{P} sont conjugués sur A , et p' est fixé par tout automorphisme qui fixe A ensemblistement, il doit se faire que $\{p'\} = \mathcal{P}$. Par conséquent, p est stationnaire. \square

Lemme 1.15. Soit $a \in M$ un tuple et $A \subseteq M$. Supposons que $p = \text{tp}(a/A)$ est stationnaire et soit $a' \in M$ un tuple tel que $a' \in \text{dcl}(Aa)$. Alors $\text{tp}(a'/A)$ est stationnaire.

Démonstration. Nous donnerons un bon schéma de définition sur A pour $\text{tp}(a'/A)$. Soit $\varphi(x, y)$ une L -formule et $m \in M$ tel que $M \models \varphi(a', m)$. Par stationnarité de p , il existe

une $L(A)$ -formule $d_p(\varphi)(y)$ telle que $\varphi(x, m) \in \text{tp}(a/A)$ si et seulement si $M \models d_p(\varphi)(m)$. Par hypothèse, il existe une fonction f A -définissable telle que $f(a) = a'$. Soit $\tilde{\varphi}(x, y) = \varphi(f(x), y)$,

$$\begin{aligned} M \models \varphi(a', m) &\iff M \models \varphi(f(a), m) \\ &\iff M \models \tilde{\varphi}(a, m) \\ &\iff M \models d_p(\tilde{\varphi})(m). \end{aligned}$$

□

Définition 1.16. Un type $p(x) \in S(A)$ est dit *interne* à un type partiel $\Sigma(y)$ s'il existe : une réalisation a de p , et $B \supseteq A$ indépendant de a sur A , tel que $a \in \text{acl}(Bd)$ pour un certain tuple fini d de réalisations de Σ . S'il arrive au contraire que $a \in \text{acl}(Bd)$, alors le type est dit *presque interne* à Σ .

Lemme 1.17. *Supposons que $\text{tp}(a/A)$ est stationnaire et presque interne à un type partiel Σ . Alors il existe un imaginaire a' tel que : $\text{tp}(a'/A)$ est stationnaire et interne à Σ , $a' \in \text{dcl}^{\text{eq}}(Aa)$, et $a \in \text{acl}^{\text{eq}}(a')$. Un tel a' peut être pris comme un code pour un ensemble fini de réalisations de $\text{tp}(a/A)$.*

Démonstration. Par hypothèse, il existe $B \supseteq A$ indépendant de a sur A et un tuple d de réalisations de Σ tel que $a \in \text{acl}(Bd)$. Nous pouvons remplacer B par un tuple fini b tel que $a \in \text{acl}(Abd)$. Soit $q = \text{tp}(b, d/Aa)$ et $c = \text{cb}(q)$. Par le Fait 1.8 (ii), $c \in \text{dcl}^{\text{eq}}(Aa)$. Notons que $b \perp_A a$, donc $b \perp_A c$ et $\text{tp}(c/A)$ est Σ -interne. Par définition de c , $bd \perp_{Ac} Aa$, mais $a \in \text{acl}(Abd)$, donc $a \in \text{acl}^{\text{eq}}(Ac)$. Si a' désigne le code pour l'ensemble fini des conjugués de a sur Ac , alors

$$a' \in \text{dcl}^{\text{eq}}(Ac) \subseteq \text{dcl}^{\text{eq}}(Aa).$$

Parce que $\text{tp}(c/A)$ est interne à Σ , il en va de même pour $\text{tp}(a'/A)$. De plus, $\text{tp}(a'/A)$ est stationnaire par le Lemme 1.15. Nous pouvons noter que $c \in \text{acl}(Aa')$ aussi : si a'' est un conjugué quelconque de a sur Ac , alors il réalise le même type sur Ac que a . □

Lemme 1.18. *Soit Σ un type partiel, et soit $p \in S(A)$ un type stationnaire, Σ -interne. Il existe une fonction partielle A -définissable $h(y_1, \dots, y_m, z_1, \dots, z_n)$ et une suite b_1, \dots, b_m de réalisations de p , telles que pour toute réalisation a de p , il existe une suite c_1, \dots, c_n de réalisations de Σ , telle que $a = h(b_1, \dots, b_m, c_1, \dots, c_n)$.*

Démonstration. Soit b réalisant p , $B \supseteq A$ indépendant de b sur A , et d un tuple de réalisations de Σ tel que $b \in \text{dcl}(Bd)$.

Affirmation : Pour tout b' réalisant $p|Ab$, il existe une suite d' de réalisations de Σ telle que $b' = g(b, d')$, pour une certaine fonction définissable g .

Soit $(b_i, d_i)_{i < \omega}$ une suite de Morley de $\text{tp}(b, d / \text{acl}^{\text{eq}}(B))$. Par le Fait 1.8 (v), $\text{tp}(b, d/M)$ est définissable sur $A \cup \{b_i, d_i, i < \omega\}$. En particulier, pour m assez grand,

$$b \in \text{dcl}(b_1, \dots, b_m, d_1, \dots, d_m, d, A),$$

de sorte que $\bar{d} = (d_1, \dots, d_m, d)$, $\bar{b} = (b_1, \dots, b_m)$ sont indépendants de b sur A . Alors $b = g(\bar{b}, \bar{d})$ pour une certaine fonction g A -définissable. ■

Maintenant soit a une réalisation arbitraire de p , et soit $\bar{a} = (a_1, \dots, a_m)$ réalisant $\text{tp}(\bar{b} / \text{acl}(A))$ tel que $(a_1, \dots, a_m) \perp_A a\bar{b}$. Par l'affirmation, pour chaque $i \leq m$ il existe \bar{c}_i , un tuple de réalisations de Σ , tel que $a_i = g(\bar{b}, \bar{c}_i)$. Puisque $\text{tp}(a, \bar{a}/A) = \text{tp}(b, \bar{b}/A)$, nous obtenons aussi que $a = g(\bar{a}, \bar{c})$ pour un certain tuple \bar{c} de réalisations de Σ . Il s'ensuit que $a = h(\bar{b}, \bar{c}, \bar{c}_1, \dots, \bar{c}_m)$ pour une fonction h A -définissable. □

Ce qui suit est le Lemme 7.2.12 de [13], qui est valable pour toutes les théories simples.

Fait 1.19. *Pour tout $A \subseteq M$ il existe un certain λ tel que pour toute suite $(a_i, i < \lambda)$ il existe une suite $(b_j, j < \omega)$ A -indiscernable telle que pour tout $j_1 < \dots < j_n < \omega$ il existe une suite $i_1 < \dots < i_n < \lambda$ avec $\text{tp}(a_{i_1}, \dots, a_{i_n}/A) = \text{tp}(b_{j_1}, \dots, b_{j_n}/A)$.*

Lemme 1.20. *Si $b \in \text{acl}(aA)$, alors $RM(ab/A) = RM(a/A)$.*

Démonstration. Il est clair que $RM(ab/A) \geq RM(a/A)$, puisque ce dernier type contient moins de formules. L'inégalité inverse se prouve par récurrence sur $\alpha = RM(a/A)$. Soit $d = DM(ab/Aa)$ son degré de Morley. Choisissons une $L(A)$ -formule $\varphi(x, y) \in \text{tp}(ab/A)$ telle que $RM(\exists y \varphi(x, y)) = \alpha$ et $\varphi(a', y)$ a au plus d réalisations pour tout a' . Si Y est l'ensemble défini par $\exists x \varphi(x, y)$, nous affirmons que $RM(Y) \leq \alpha$. Considérons une famille infinie de sous-ensembles définissables $Y_i \subseteq Y$ deux à deux disjoints. Soit $\psi_i(x) = \exists y (\varphi(x, y) \wedge y \in Y_i)$. Notons que $d + 1$ quelconques des $\psi_i(M)$ ont une intersection vide : si $M \models \bigwedge_{i=0}^d \psi_i(a')$, alors il existe $b_i \in Y_i$ pour $0 \leq i \leq d$ tels que $\models \varphi(a', b_i)$, ce qui contredit notre choix de φ . Par conséquent, un certain $\psi_i(x)$ a un rang de Morley $\beta < \alpha$. Soit $b' \in Y_i$, et choisissons a' tel que $M \models \varphi(a', b')$. Alors b' est algébrique sur $a'A$ et puisque a' réalise $\psi_i(x)$, nous avons $RM(a'/A) \leq \beta$. Donc par hypothèse de récurrence, nous concluons $RM(a'b'/A) \leq \beta$, ce qui montre $RM(Y_i) \leq \beta$. Cela implique que Y ne contient pas de famille infinie de sous-ensembles disjoints de rang de Morley $\geq \alpha$. □

La définition suivante provient de 10.2.8 de [13].

Définition 1.21. Soient $A, B \subseteq M$ des ensembles définissables et soit $f : B \rightarrow A$ une fonction définissable. Les fibres de f ont un rang de Morley définissable si pour tout B' définissable $B' \subseteq B$ et tout $k < \omega$, l'ensemble $\{a \in A, RM(f^{-1}(a) \cap B') = k\}$ est définissable.

Lemme 1.22. *Soient $A, B \subseteq M$ des ensembles définissables et soit $f : B \rightarrow A$ une surjection définissable dont les fibres ont un rang de Morley définissable, et telle que pour tout $a \in A$, $RM(f^{-1}(a)) = k$. Alors $RM(B) = RM(A) + k$.*

Démonstration. Supposons que A, B, f sont définissables sur un certain $S \subseteq M$. La preuve se fait par récurrence sur $RM(A) = m$, pour tout k . Nous pouvons aussi supposer que $DM(A) = 1$: sinon, partitionnons $A = A_1 \cup \dots \cup A_d$ en un nombre fini de sous-ensembles définissables de rang m disjoints, puis remplaçons B, A par $f^{-1}(A_1), A_1$, respectivement. Si $m = 0$, alors A est fini et

$$RM(B) = \max\{RM(f^{-1}(a))\}_{a \in A} = k.$$

Si $m > 0$, alors écrivons $A = \cup_i A_i$ pour une famille infinie $(A_i)_i$ de sous-ensembles définissables $A_i \subseteq A$ deux à deux disjoints tels que $RM(A_i) = m - 1$. Si $B_i = f^{-1}(A_i)$, alors $f \upharpoonright B_i$ est une surjection définissable avec des fibres de rang k , donc par hypothèse de récurrence $RM(B_i) = RM(A_i) + k = m + k - 1$, et puisque les B_i sont aussi deux à deux disjoints, nous déduisons $RM(B) \geq m + k$. Pour l'inégalité inverse, soit maintenant $(B'_i)_{i < \omega}$ une famille infinie quelconque de sous-ensembles définissables $B'_i \subseteq B$ deux à deux disjoints ; nous montrerons que $RM(B'_i) < m + k$ pour un certain i , par récurrence sur k . Si $k = 0$, f est à fibres finies, donc pour tout $b \in B$, $b \in \text{acl}(f(b))$ et $f(b) \in \text{dcl}(b)$. Par le Lemme 1.20,

$$RM(b/S) = RM(f(b), b/S) = RM(f(b)/S) \leq RM(A) = m.$$

Cela implique $RM(B) = \sup_{b \in B}(RM(b/S)) \leq m$. Supposons maintenant que la conclusion est vraie pour m et pour tout $k' < k$. Soit $a \in A$, alors puisque $RM(f^{-1}(a)) = k$ et $f^{-1}(a) \supseteq \bigcup_i (f^{-1}(a) \cap B'_i)$, il doit exister un j tel que $RM((f^{-1}(a) \cap B'_j) < k$. Considérons maintenant les ensembles définissables

$$A'_i = \{a \in A, RM(f^{-1}(a) \cap B'_i) = k\}.$$

Nous avons prouvé que $\bigcap_i A'_i = \emptyset$. Nous affirmons que pour un certain i , $RM(A'_i) < m$:

sinon, comme $DM(A) = 1$, pour tout N , $\cap_{i \leq N} A'_i \neq \emptyset$, donc par compacité $\cap_i A'_i \neq \emptyset$, une contradiction, puisque le degré de Morley des fibres est borné. Maintenant, comme

$$B'_i = (f^{-1}(A'_i) \cap B'_i) \cup (f^{-1}(A \setminus A'_i) \cap B'_i),$$

nous pouvons appliquer l'hypothèse de récurrence sur m au premier terme pour voir que $RM(f^{-1}(A'_i) \cap B'_i) < m + k$. D'autre part, sur $A \setminus A'_i$, toutes les fibres ont un rang strictement inférieur à k . L'hypothèse de récurrence sur k donne $RM(f^{-1}(A \setminus A'_i) \cap B'_i) < m + k$, ce qui conclut la preuve. \square

Lemme 1.23. *Soit $P \subseteq M$ un ensemble définissable fortement minimal, et $\varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{y})$ une formule telle que $M \models \forall x_1, \dots, x_n (\exists \bar{y} \varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{y}) \rightarrow x_i \in P)$. L'ensemble suivant est définissable pour tout k ,*

$$Y_{n,k} = \{\bar{b} \in M, RM\varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{b}) = k\}.$$

Démonstration. Soit $Y'_{n,k} = \{\bar{b} \in M, RM\varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{b}) \geq k\}$. Nous prouverons la définitissabilité de $Y'_{n,k}$, cela donne le résultat désiré puisque $Y_{n,k} = Y'_{n,k} \setminus Y'_{n,k+1}$. Nous procédonss par récurrence sur n . Remarquons que $Y'_{1,1}$ est définissable puisque $RM(\varphi(x_1, \bar{b})) \geq 1$ si et seulement si $\exists^\infty x_1 \varphi(x_1, \bar{b})$, ce qui est à son tour équivalent (par forte minimalité de P) à $\exists^{\geq N} x_1 \varphi(x_1, \bar{b})$, pour un certain N . De plus, remarquons que

$$Y_{n,0} = \{\bar{b} \in M, \exists x_1, \dots, x_n \varphi(x_1, \dots, x_n, \bar{b})\}$$

est définissable pour tout n . Soit maintenant $n > 0$, nous travaillerons par récurrence sur $k > 0$. Pour $\bar{b} \in P$, considérons la \bar{b} -formule $\phi_{\bar{b}}(x_0, \dots, x_{n-1})$ donnée par $\exists x_n \varphi(x_0, \dots, x_{n-1}, x_n, \bar{b})$. Si

$RM(\phi_{\bar{b}}) \geq k$, alors $\bar{b} \in Y'_{n,k}$, et si $RM(\phi_{\bar{b}}) < k$, considérons plutôt la $L(\bar{b})$ -formule $\psi_{\bar{b}}(x_0, \dots, x_{n-1})$ donnée par $\exists^\infty x_n \varphi(x_0, \dots, x_{n-1}, x_n, \bar{b})$, alors puisque la dimension algébrique d'un tuple dans P coïncide avec son rang de Morley, nous avons dans ce cas que $RM(\psi_{\bar{b}}) \geq k - 1$ si et seulement si $\bar{b} \in Y'_{n,k}$. Nous avons montré que $\bar{b} \in Y'_{n,k}$ si et seulement si $RM(\phi_{\bar{b}}) \geq k$ ou $RM(\psi_{\bar{b}}) \geq k - 1$. La première de ces deux conditions est définissable par notre hypothèse de récurrence sur n , tandis que la dernière est définissable par récurrence sur k , donc $Y'_{n,k}$ est aussi définissable. \square

2 Groupes Stables

Un groupe ω -stable est une structure ω -stable $(G, \cdot, 1, \dots)$, où $(G, \cdot, 1)$ est un groupe. Dans cette section nous présentons quelques concepts et outils de base utilisés dans l'étude des groupes ω -stables. Pour plus de détails, voir [11] et le Chapitre 7 de [7]. Tout au long de cette section G désignera un groupe infini, ω -stable, définissable à l'intérieur d'un modèle saturé M d'une théorie complète, ω -stable T .

Lemme 2.1. *Il n'existe pas de chaîne strictement descendante infinie de sous-groupes définissables $G > G_1 > G_2 > \dots$*

Démonstration. Pour tout sous-groupe définissable $H \leq G$, et tout $a \in G \setminus H$, la classe $aH \subseteq G$ est disjointe de H , et puisque $x \mapsto ax$ est une bijection définissable, alors $RM(H) = RM(aH)$. Si $G > G_1 > G_2 > \dots$ est une suite strictement décroissante, et si $[G_i : G_{i+1}]$ est infini, alors $RM(G_i) > RM(G_{i+1})$. Si $[G_i : G_{i+1}]$ est fini, alors $DM(G_i) > DM(G_{i+1})$, et cela implique l'existence d'une suite strictement décroissante par rapport à l'ordre lexicographique $RM(G) \times \omega$, donc, cette suite ne peut pas être infinie. \square

Lemme 2.2. *Il existe un sous-groupe normal définissable $G^0 \leq G$ qui est contenu dans tout sous-groupe de G d'indice fini.*

Démonstration. Soit \mathcal{H} la famille des sous-groupes définissables de G d'indice fini. Nous affirmons qu'il existe H_1, \dots, H_n dans \mathcal{H} tels que

$$\bigcap_{H \in \mathcal{H}} H = H_1 \cap \dots \cap H_n.$$

Si non, pour tout m il existe j_0, \dots, j_m tels que si $G_m = H_{j_0} \cap \dots \cap H_{j_m}$, alors $G_0 > G_1 > G_2 > \dots$, contredisant le Lemme 2.1. Nous pouvons alors définir $G^0 = H_1 \cap \dots \cap H_n$. Si $h \in G$, puisque $x \mapsto h x h^{-1}$ est un automorphisme de groupe, nous avons que $h G^0 h^{-1}$ est un sous-groupe définissable avec $[G : h G^0 h^{-1}] = [G : G^0]$, donc $h G^0 h^{-1} = G^0$ par minimalité. \square

Lemme 2.3. *Soit $A \subseteq M$. Si G est A -définissable, alors G^0 est A -définissable.*

Démonstration. Par le Lemme 2.2, il existe une $L(A)$ -formule $\varphi(x, y)$ et $g \in G$ tels que la formule $\varphi(x, g)$ définit G^0 . Soit $n = [G : G^0]$, et considérons

$$W = \{b \in G, \varphi(x, b) \text{ définit un sous-groupe d'indice } n\},$$

un ensemble A -définissable. Si $b \in W$ et $H = \varphi(G, b)$, alors $H \cap G^0$ est un sous-groupe d'indice fini de G^0 , donc $H \supseteq G^0$. Cependant, puisque $[G : H] = n$, nous avons $[H : G^0] = 1$, d'où $H = G^0$. Nous pouvons alors définir G^0 comme $\{g \in G, \exists b (b \in W \wedge \varphi(g, b))\}$. \square

Définition 2.4. G est *connexe* si $G = G^0$.

Définition 2.5. Il existe une action de G sur $S_1(G)$ donnée par $g \cdot p = \{\varphi(x), \varphi(gx) \in p\}$. Le *stabilisateur* de p est le groupe

$$\text{Stab}(p) = \{g \in G, g \cdot p = p\}.$$

Lemme 2.6. $\text{Stab}(p)$ est un sous-groupe définissable de G , pour tout $p \in S_1(G)$.

Démonstration. Pour $\varphi(x, y)$ une L -formule, soit

$$\text{Stab}_\varphi(p) = \{g \in G \mid p_\varphi = g \cdot p_\varphi\},$$

où

$$p_\varphi = \{\varphi(x, g) \mid g \in G, \varphi(x, g) \in p\} \cup \{\neg\varphi(x, g) \mid g \in G, \varphi(x, g) \notin p\}.$$

Un calcul simple montre que pour tout φ , $\text{Stab}_\varphi(p) \leq G$. Par stabilité, il existe un schéma de définition pour p , disons d_p . Ainsi,

$$\text{Stab}_\varphi(p) = \{g \in G \mid \forall h (d_p(\varphi)(h) \leftrightarrow d_p(\varphi)(hg))\}.$$

Notons que $\text{Stab}(p) = \bigcap_{\varphi(x, y) \in L} \text{Stab}_\varphi(p)$. Par le Lemme 2.1, il existe $\varphi_1, \dots, \varphi_n \in L$ tels que $\text{Stab}(p) = \text{Stab}_{\varphi_1}(p) \cap \dots \cap \text{Stab}_{\varphi_n}(p)$, ce qui conclut la preuve. \square

Lemme 2.7. Soit $p \in S_1(G)$.

$$(i) \quad RM(\text{Stab}(p)) \leq RM(p).$$

$$(ii) \quad \text{Stab}(p) \leq G^0.$$

Démonstration. Soient $a, b \in M$ tels que a réalise p , $b \in \text{Stab}(p)$ satisfait $RM(\text{tp}(b/G)) = RM(\text{Stab}(p))$, et $a \perp_G b$. Alors

$$RM(\text{tp}(ba/G, a)) = RM(\text{tp}(b/G, a)) = RM(\text{tp}(b/G)) = RM(\text{Stab}(p)).$$

De plus, puisque ba réalise p , nous avons $RM(\text{tp}(ba/G, a)) \leq RM(\text{tp}(ba/G)) = RM(p)$, prouvant (i). Soit maintenant $c \in \text{Stab}(p)$, et soit $\varphi(x)$ définissant G^0 (possiblement avec

des paramètres dans M). Soit $g \in G$ tel que $\varphi(g^{-1}x) \in p$, donc $\varphi(g^{-1}cx) \in p$. Soit $G \preceq H$ et $h \in H$ réalisant p . Alors $g^{-1}ch \in H^0$ et $g^{-1}h \in H^0$. Ainsi $(g^{-1}h)^{-1}g^{-1}ch = h^{-1}ch \in H^0$, et puisque H^0 est normal, $c \in G^0$ par le Lemme 2.3. \square

Définition 2.8. Un type $p \in S_1(G)$ est *générique* si $RM(p) = RM(G)$. Un élément $a \in G(M)$ est générique sur $A \subseteq G$ si $RM(\text{tp}(a/A)) = RM(G)$.

Lemme 2.9. *Un type $p \in S_1(G)$ est générique si et seulement si $[G : \text{Stab}(p)]$ est fini.*

Démonstration. Supposons que p est générique. Remarquons que $\{ap, a \in G\}$ est fini, puisqu'il n'y a qu'un nombre fini de types de rang de Morley maximal. Choisissons $b_1, \dots, b_n \in G$ tels que si $a \in G$, alors $ap = b_i p$ pour un certain $i \leq n$. Si $ap = b_i p$ alors $b_i^{-1}a \in \text{Stab}(p)$ et $a \in b_i \text{Stab}(p)$. Par conséquent, $[G : \text{Stab}(p)] \leq n$. Supposons maintenant que $\text{Stab}(p)$ a un indice fini, donc $RM(G) = RM(\text{Stab}(p))$, mais $RM(\text{Stab}(p)) \leq RM(p)$ par le Lemme 2.7, donc p est générique. \square

Corollaire 2.10.

- (i) *Un type $p \in S_1(G)$ est générique si et seulement si $\text{Stab}(p) = G^0$*
- (ii) *G a un unique type générique si et seulement si G est connexe.*

Démonstration.

- (i) Par le Lemme 2.9, si p est générique, $\text{Stab}(p)$ a un indice fini, nous avons $G^0 \leq \text{Stab}(p)$. Par le Lemme 2.7 (ii), nous avons $G^0 \geq \text{Stab}(p)$. L'autre direction est claire par le Lemme 2.9, puisque G^0 a un indice fini.
- (ii) Soit p l'unique type générique. Pour tout $a \in G$, ap est générique, donc $ap = p$. Ainsi, $G = \text{Stab}(p) = G^0$ par (i). Réciproquement, supposons $G = G^0$, et par contradiction, supposons que p, q sont des types génériques distincts. Soient a, b réalisant p, q respectivement, avec $b \in H \succeq G$ et soit a' réalisant $p|H$. Alors, $\text{tp}(a, b/G) = \text{tp}(a', b/G)$, et $p|H$ est un générique de H . Par (i), $\text{Stab}(p|H) = H^0 = H$. Ainsi, ba' réalise $p|H$. En particulier, ba' réalise p , donc ba réalise p . Si $a \in K \succeq G$, et b' réalise $q|K$, un argument analogue montre que ba réalise q . Cela contredit notre hypothèse, donc G a un unique type générique.

\square

3 Paires de Corps Algébriquement Clos

Tout au long de cette section, nous poserons $T = ACF_p$ pour p premier ou 0 (dans le langage usuel L), et nous considérons L_P , le langage obtenu en ajoutant un prédictat unaire P . Une paire élémentaire de modèles de T , $N \preceq M$, est considérée comme une L_P -structure en interprétant P comme l'univers de la structure N , et les L_P -structures seront naturellement notées comme des paires (M, P) .

Définition 3.1. Une *belle paire* de modèles de T est une paire élémentaire $N \preceq M$ telle que N est $|T|^+$ -saturée et M est $|T|^+$ -saturée sur N , ce qui signifie que M réalise tout L -type sur $N \cup A$, où $A \subseteq M \setminus N$ est tel que $|A| < |T|^+$. La théorie T_P des paires propres $P \prec M$ de modèles de T a été montrée complète par Keisler dans [5].

Fait 3.2. ([12]) Soit (M, P) un modèle saturé de T_P .

- (i) (M, P) est une belle paire.
- (ii) T_P est stable.
- (iii) Toute L_P -formule $\phi(x)$ est équivalente modulo T_P à une combinaison booléenne de L_P -formules de la forme $\exists y P(y) \wedge \psi(y, x)$ où ψ est une L_P -formule sans quantificateurs.

Buechler dans [2] note que T_P est en fait ω -stable de rang de Morley ω . Désormais (M, P) sera un modèle saturé de T_P .

Notation : Si $A \subseteq M$, nous notons le corps engendré par A par $\langle A \rangle$. Pour tous $A, B, C \subseteq M$, nous notons l'indépendance au sens de L par $A \perp_C^L B$, et au sens de L_P par $A \perp_C^{L_P} B$. Nous distinguons aussi les L -types des L_P -types en utilisant tp_L et tp_{L_P} respectivement. Nous adoptons la même convention pour les opérateurs acl et dcl.

Lemme 3.3. Tout $C \subset P^n$ qui est L_P -définissable avec des paramètres de M , est L -définissable avec des paramètres de P . En particulier, P est fortement minimal et stablement plongé (au sens de L_P).

Démonstration. Soit $\varphi(x, m)$ avec $m \in M$ une L_P -formule définissant C . Notons que P est algébriquement clos au sens de L_P . Par stabilité de T_P , $p(y) = \text{tp}_{L_P}(m/P)$ est définissable sur P , donc nous avons que pour tout $a \in M$,

$$a \in C \iff \varphi(a, y) \in p \iff M \models d\varphi(a),$$

où $d\varphi(x)$ est une L_P -formule avec des paramètres dans P . Maintenant, par le Fait 3.2, $d\varphi(x)$ est équivalente à une combinaison booléenne de formules de la forme $\exists z P(z) \wedge \psi(x, z)$ où ψ est une L_P -formule sans quantificateurs. Puisque $C \subseteq P^n$ et

$$M \models \forall x \ d\varphi(x) \rightarrow P(x),$$

C est L -définissable par une combinaison booléenne de formules de la forme $\exists z \psi'(x, z)$, où ψ' est la L -formule obtenue de ψ en remplaçant toute occurrence de $P(t)$ par $t = t$, pour tout terme t . \square

Remarque 3.4. Par l'élimination des quantificateurs dans T , la formule $\exists z \psi'(x, z)$ est équivalente modulo T à une L -formule sans quantificateurs $\theta(x)$. Remarquons aussi que l'ensemble C ne dépend que de m , donc si c est un L_P -code pour C , nous avons que $c \in \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(m) \cap P$.

Définition 3.5. Soit $a \in M$ un tuple (possiblement infini), définissons $\hat{a} = (a, a^c)$, où $a^c = \text{Cb}(\text{tp}_L(a/P))$. Puisque T est totalement transcendance et élimine les imaginaires, a^c est dans la clôture définissable au sens de L d'un tuple réel fini. Plus spécifiquement, a^c peut être considéré, à interdéfinissabilité près, comme un tuple de générateurs pour le corps de définition du lieu algébrique de a sur P (c'est-à-dire : la variété associée à l'idéal premier des polynômes dans $P[X]$ qui s'annulent en a).

Lemme 3.6. Pour tous tuples $a \in M$, $\langle \hat{a} \rangle$ est linéairement disjoint de P sur $\langle a^c \rangle$.

Démonstration. Notons que $\langle \hat{a} \rangle = \langle a^c \rangle(a)$. Soit $\{M_0(X), \dots, M_m(X)\}$ un ensemble de monômes tel que $\{M_0(a), \dots, M_m(a)\}$ est linéairement indépendant sur $\langle a^c \rangle$. Supposons qu'il existe une relation linéaire $\sum c_i M_i(a) = 0$, où $c_i \in P$. Par définition de a^c nous pouvons écrire

$$\sum_{i=0}^m c_i M_i(X) = \sum_{j=0}^n b_j f_j(X),$$

où $b_j \in \langle a^c \rangle$, $f_j(X) \in I := \{f(X) \in \langle a^c \rangle(X), f(a) = 0\}$ pour tout j , et tel que $\{f_0(X), \dots, f_n(X)\}$ est un ensemble linéairement indépendant de polynômes sur $\langle a^c \rangle$. Nous affirmons que $\{M_1, \dots, M_m, f_1, \dots, f_n\}$ est aussi linéairement indépendant sur $\langle a^c \rangle$: sinon, $\sum r_i M_i(X) + \sum s_j f_j(X) = 0$, pour certains $r_i, s_j \in \langle a^c \rangle$. Nous pouvons substituer a à X pour obtenir $\sum r_i M_i(a) = 0$, ce qui donne $r_i = 0$ pour tout i , donc $\sum s_j f_j(X) = 0$ et $s_j = 0$ pour tout j . Comme ce sont des polynômes formels, ils restent linéairement indépendants sur P , donc $c_i = 0$ pour tout i . \square

Remarque 3.7. Pour tous tuples $a \in M$, $a^c \in \text{dcl}_{L_P}(a)$.

Démonstration. Tout L_P -automorphisme laisse P invariant, donc s'il fixe aussi a , il doit laisser $\text{tp}_L(a/P)$ invariant, donc il doit fixer a^c . \square

Lemme 3.8. Pour tous tuples $a, b \in M$, $\text{tp}_{L_P}(a) = \text{tp}_{L_P}(b)$ si et seulement si $\text{tp}_L(\hat{a}) = \text{tp}_L(\hat{b})$.

Démonstration. S'il existe un L_P -automorphisme σ de M envoyant a sur b , par la Remarque 3.7 nous avons $\sigma(a^c) = b^c$, donc $\text{tp}_{L_P}(\hat{a}) = \text{tp}_{L_P}(\hat{b})$. En restreignant le langage on obtient $\text{tp}_L(\hat{a}) = \text{tp}_L(\hat{b})$. Réciproquement, supposons qu'il existe un L -isomorphisme partiel σ envoyant a sur b et a^c sur b^c . Puisque $\langle \hat{a} \rangle$ et P sont linéairement disjoints sur $\langle a^c \rangle$, et aussi $\langle \hat{b} \rangle$ et P sont l.d. sur $\langle b^c \rangle$, la restriction $\sigma \upharpoonright \langle \hat{a} \rangle$ peut être étendue à un L -isomorphisme $\sigma' : P(a) \rightarrow P(b)$ tel que $\sigma'(P) = P$, en d'autres termes, à un L_P -isomorphisme, qui peut lui-même être étendu à un L_P -automorphisme de M par saturation de M sur P (voir le Fait 3.2 (iii)). \square

Lemme 3.9. Pour tous tuples $a \in M$,

- (i) $a^c \subseteq P$.
- (ii) Si $b \in P$ est un tuple, \widehat{ab} et \widehat{ab} sont L -interdéfinissables.
- (iii) $\widehat{a} \perp_{a^c}^{L_P} P$

Démonstration. Par élimination des imaginaires dans T , $a^c \in \text{acl}_L^{\text{eq}}(P) = P$, cela donne (i). Pour voir (ii), remarquons que $a \perp_{a^c}^L P$ implique $ab \perp_{a^c b}^L P$, et puisque $\text{tp}_L(ab/a^c b)$ est stationnaire, nous obtenons $(ab)^c \subseteq \text{dcl}_L(a^c b)$, donc $\widehat{ab} \in \text{dcl}_L(\widehat{ab})$. Clairement $\widehat{ab} \subseteq \widehat{ab}$, donc l'autre direction suit. Pour (iii), soit $a^c \in B \subseteq P$, et choisissons une suite L_P -indiscernable sur a^c , $(B_i)_{i < \omega}$, telle que $B_0 = B$. Soit $p = \text{tp}_L(\widehat{a}/B)$, et pour chaque i soit p_i l'image de p sous un L -automorphisme qui fixe a^c et envoie B sur B_i . Comme $\widehat{a} \perp_{a^c}^L P$, $B_i \subseteq P$, et $\widehat{a} \perp_{a^c}^L B_i$ pour tout i , \widehat{a} réalise $\cup_i p_i$. Par le Lemme 3.8 et (ii), $\text{tp}_L(\widehat{a}/P) \vdash \text{tp}_{L_P}(\widehat{a}/P)$. Si nous posons $p' = \text{tp}_{L_P}(\widehat{a}/B)$ et p'_i l'image de p' sous un L_P -automorphisme qui fixe a^c et envoie B sur B_i , nous avons prouvé la consistance de $\cup_i p'_i$. Donc, $\text{tp}_{L_P}(\widehat{a}/B)$ ne bifurque pas sur a^c . Puisque B a été choisi arbitrairement, le résultat suit. \square

Définition 3.10. Un sous-ensemble A de M est dit P -indépendant si $A \perp_{A \cap P}^L P$.

Remarque 3.11.

- (i) Pour tout $a \in M$, \widehat{a} est P -indépendant.

(ii) Tout sous-ensemble de P est P -indépendant.

Démonstration. La première condition découle directement du Lemme 3.9 (i), (iii), et de la monotonie. La seconde affirmation est claire. \square

Lemme 3.12. *Soient $A \subseteq B, C \subseteq M$ avec $C = Ac$, où $c \in M$ est un tuple fini. Les conditions suivantes sont équivalentes :*

- (i) $C \perp_A^{L_P} B$
- (ii) $C \perp_{AP}^L BP$, et $C^c \perp_{A^c}^L B^c$.
- (iii) $C \perp_{AP}^L BP$, et $\widehat{C} \perp_{\widehat{A}}^L \widehat{B}$.

Démonstration.

(i) implique (ii) : Par la Remarque 3.7, nous pouvons supposer $B = \widehat{B}$. Pour la première partie, supposons par contradiction que $\text{tp}_L(c/BP)$ bifurque sur AP . Soit $(B_i)_{i < \lambda}$ une suite de réalisations de $\text{tp}_L(B/AP)$ telle que $B_i \perp_{AP}^L (B_j)_{j < i}$ et $B_0 = B$; notons qu'en particulier, comme $\widehat{B}_i = B_i$, pour tout i , nous obtenons $\text{tp}_{L_P}(B_i) = \text{tp}_{L_P}(B)$ par le Lemme 3.9. Nous pouvons choisir λ assez grand pour appliquer le Fait 1.19, ce qui donne une suite L_P -indiscernable sur AP , $(B'_i)_{i < \omega}$, telle que $\text{tp}_{L_P}(B'_i/AP) = \text{tp}_{L_P}(B/AP)$ pour tout i . Soit $p = \text{tp}_{L_P}(c/B)$ et soit p_i sa copie sur B'_i ; alors par (i), $\cup_{i < \omega} p_i$ peut être réalisé par un certain c' . Nous avons que pour tout i , $c' \not\perp_{AP}^L B'_i P$: cela contredit l' ω -stabilité de T , puisque $(B'_i)_{i < \omega}$ est aussi L -indépendante sur AP . Pour prouver la dernière partie de (ii), nous appliquons les propriétés de la bifurcation : par le Lemme 3.9 (iii) nous avons que $\widehat{A} \perp_{A^c}^{L_P} P$, ce qui implique par symétrie et monotonie que $C^c \perp_{A^c}^{L_P} \widehat{A}$. De plus, la Remarque 3.7 donne

$$\begin{aligned} C \perp_A^{L_P} B &\Rightarrow CC^c \perp_{AA^c}^{L_P} BB^c \\ &\Rightarrow C^c \perp_{\widehat{A}}^L B^c, \text{ par monotonie.} \end{aligned}$$

En appliquant la transitivité, $C^c \perp_{A^c}^{L_P} B^c$. Comme ces trois ensembles sont tous dans P , nous obtenons en fait l'indépendance désirée au sens de L .

(ii) implique (iii) : Nous prouverons $AC^c \perp_{\widehat{A}}^L \widehat{B}$ et $\widehat{C} \perp_{AC^c}^L \widehat{B}$, puis (iii) suivra par transitivité et parce que $A^c \subseteq C^c$. Pour obtenir la première relation, partons de $\widehat{B} \perp_{B^c}^L P$ et utilisons $C^c \subseteq P$ pour obtenir $\widehat{B} \perp_{B^c} C^c$. En combinant cela avec notre hypothèse $C^c \perp_{A^c}^L B^c$, nous obtenons $C^c \perp_{A^c}^L \widehat{B}$, ce qui implique $AC^c \perp_{\widehat{A}}^L \widehat{B}$ puisque $A^c \subseteq \widehat{A} \subseteq \widehat{B}$. Pour la seconde relation, partons de $\widehat{C} \perp_{C^c} P$ et $A \subseteq C$ pour obtenir $\widehat{C} \perp_{AC^c}^L AP$ (I). Maintenant,

l'hypothèse	C	\perp_{AP}^L	BP
-------------	-----	----------------	------

donne

$\hat{C} \perp_{AP}^L \hat{B}$ (II), puisque $B^c, C^c \subseteq P$. En combinant (I) et (II) on obtient $\hat{C} \perp_{AC^c}^L \hat{B}$.

(iii) implique (i) :

Affirmation : (iii) implique que $\widehat{A}c\widehat{B}$ est P -indépendant.

$\widehat{A}c\widehat{B}$ est P -indépendant équivaut à dire que si t_C, t_B sont des bases de transcendance pour $\widehat{A}c, \widehat{B}$ sur $\widehat{A}P = AP$ respectivement, alors $t_C \cup t_B$ reste algébriquement indépendant sur AP , ce qui équivaut à $C \perp_{AP}^L BP$. ■

Soit $(\widehat{B}_i)_i$ une suite L_P -indiscernable sur \widehat{A} avec $\widehat{B}_0 = \widehat{B}$. Par hypothèse $C^c \perp_{\widehat{A}}^L \widehat{B}$, donc nous pouvons supposer que $(\widehat{B}_i)_i$ est aussi L -indiscernable sur $\widehat{A}C^c$. Soit $p = \text{tp}_L(\widehat{c}/\widehat{B}C^c)$, et soit p_i ses copies sur $\widehat{B}_i C^c$. Par la première condition de (iii), nous pouvons réaliser $\cup_i p_i$ par un certain \widehat{C}' qui est L -indépendant de P sur $\cup_i \widehat{B}_i C^c$. Par le Lemme 3.8 et par l'affirmation, il s'ensuit que $\text{tp}_{L_P}(\widehat{C}'\widehat{B}_i C^c) = \text{tp}_{L_P}(\widehat{C}\widehat{B}_i C^c)$, donc p ne L_P -bifurque pas sur \widehat{A} . Par conséquent, $\widehat{C} \perp_{\widehat{A}}^L \widehat{B}$, et (i) suit de la Remarque 3.7. □

Lemme 3.13. *Soit $a \in M$, alors*

$$i) \text{acl}_{L_P}(a) = \text{acl}_L(\widehat{a}).$$

$$ii) \text{dcl}_{L_P}(a) = \text{dcl}_L(\widehat{a}).$$

Démonstration. Dans les deux cas, l'inclusion \supseteq suit de la Remarque 3.7.

i) D'abord nous montrons que $\text{acl}_{L_P}(a) \cap P = \text{acl}_L(a^c)$. Soit $b \in \text{acl}_{L_P}(a) \cap P$, alors puisque $a \perp_{a^c}^L P$, nous obtenons $\widehat{a} \perp_{a^c}^L b$. Supposons $b \notin \text{acl}_L(a^c)$, donc $b \notin \text{acl}_L(\widehat{a})$. Alors, dans P , il existe une infinité de $(b_i, i < \omega)$ tels que $\text{tp}_L(\widehat{a}b_i) = \text{tp}_L(\widehat{a}b)$. Par le Lemme 3.9 (ii), $\text{tp}_L(\widehat{a}b_i) = \text{tp}_L(\widehat{a}b)$. Par le Lemme 3.8, ces b_i sont aussi L_P -conjugués sur \widehat{a} , une contradiction. Considérons maintenant $b' \in M \setminus P$ tel que $b' \in \text{acl}_{L_P}(a)$ mais $b' \notin \text{acl}_L(\widehat{a})$. Alors

$$(b'\widehat{a})^c \in \text{dcl}_{L_P}(b'\widehat{a}) \cap P \subseteq \text{acl}_{L_P}(\widehat{a}) \cap P = \text{acl}_L(a^c),$$

ce qui implique par le Fait 1.8 (iii) que $b'\widehat{a} \perp_{a^c}^L P$, donc $b' \perp_{\widehat{a}}^L P$. Par hypothèse il existe une infinité de L -conjugués de b' sur \widehat{a} . Puisque M est saturé sur P , il existe une infinité de réalisations de $\text{tp}_L(b'/\widehat{a}P)$. Cela implique qu'il existe une infinité de réalisations de $\text{tp}_{L_P}(b'/\widehat{a})$, une contradiction.

ii) La preuve est similaire. D'abord, nous montrons que $\text{dcl}_{L_P}(a) \cap P = \text{dcl}_L(a^c)$, donc soit

$b \in \text{dcl}_{L_P}(a) \cap P$. Alors, par (i), $b \in \text{acl}_L(a^c)$. Supposons $b \notin \text{dcl}_L(\widehat{a})$, alors il existe $b' \in P$ distinct de b tel que $\text{tp}_L(b'\widehat{a}) = \text{tp}_L(b\widehat{a})$, et en appliquant le Lemme 3.9 (ii) et le Lemme 3.8 on obtient $\text{tp}_{L_P}(b'\widehat{a}) = \text{tp}_{L_P}(b\widehat{a})$, une contradiction. Considérons maintenant $b' \in M \setminus P$, $b' \in \text{dcl}_{L_P}(a)$, mais supposons $b' \notin \text{dcl}_L(\widehat{a})$. Alors

$$(b'\hat{a})^c \in \text{dcl}_{L_P}(b'\hat{a}) \cap P \subseteq \text{dcl}_{L_P}(\hat{a}) \cap P = \text{dcl}_L(a^c),$$

donc $\langle \hat{a} \rangle(b')$ et P sont linéairement disjoints sur $\langle \hat{a} \rangle$. Par hypothèse il existe au moins deux L -conjugués de b sur \hat{a} , qui sont aussi des L_P -conjugués sur \hat{a} par le Lemme 3.8, une contradiction.

□

Corollaire 3.14. *Si $A \subseteq M$ est tel que $A = \hat{A}$, alors $\text{acl}_{L_P}(A) = \text{acl}_L(A)$ et $\text{dcl}_{L_P}(A) = \text{dcl}_L(A)$. En particulier P est algébriquement clos au sens de L_P .*

Définition 3.15.

- i) Considérons pour tout $n > 1$, le prédicat $l_n(x_1, \dots, x_n)$, qui affirme que x_1, \dots, x_n sont linéairement indépendants sur E , c'est-à-dire,

$$l_n(x_1, \dots, x_n) \leftrightarrow \forall e_1, \dots, e_n \left(\bigwedge_i P(e_i) \wedge \sum_i e_i x_i = 0 \rightarrow \bigwedge_i e_i = 0 \right).$$

- ii) Considérons pour tout $n > 1$ et pour tout $i \in \{1, \dots, n\}$, la fonction $(n+1)$ -aire $f_{n,i}(y, x_1, \dots, x_n)$ qui donne la i -ème coordonnée de y écrit comme combinaison linéaire de x_1, \dots, x_n . Plus spécifiquement, si $l_n(x_1, \dots, x_n) \wedge \neg l_n(y, x_1, \dots, x_n)$, alors

$$z = f_{n,i}(y, x_1, \dots, x_n) \leftrightarrow \exists z_1, \dots, z_n \left(z = z_i \wedge y = \sum_j z_j x_j \wedge \bigwedge_j P(z_j) \right),$$

sinon, si la condition n'est pas satisfaite, définissons $f_{n,i}(y, x_1, \dots, x_n) = 0$.

- iii) Définissons le langage $L_P^{l,f}$ comme le langage obtenu en ajoutant à L_P les symboles de prédicats l_n et $f_{n,i}$, pour tout $n > 1$ et $i \in \{1, \dots, n\}$. Remarquons que dans ce langage, $P(x)$ peut être défini par la formule $\neg l_n(1, x)$.

Le résultat suivant est le Corollaire 15 de [3] :

Fait 3.16. *Soit $N \subseteq M$ un modèle de T_P , alors l'inclusion est élémentairessi N est une $L_P^{l,f}$ -sous-structuressi N est P -indépendant.*

Corollaire 3.17. Soit $A \subseteq M$. Soit C le corps engendré par A et les $f_{n,i}(A)$ pour tous $n > 1$ et $i \leq n$. Alors $\widehat{A} \subseteq C$, et par conséquent

$$i) \text{ acl}_{L_P}(A) = \text{acl}_L(C).$$

$$ii) \text{ dcl}_{L_P}(A) = \text{dcl}_L(C).$$

Démonstration. Par le théorème 7, §2, Ch 3. de [6], le corps de définition du lieu de A sur P est engendré par $\{f_{n,i}(M_0, M_1, \dots, M_n), n < \omega, i \leq n\}$, où le tuple (M_0, M_1, \dots, M_n) parcourt l'ensemble des monômes formés par les éléments de A . Par conséquent, $A^c \subseteq C$. De là, nous obtenons à la fois $\text{acl}_L(\widehat{A}) \subseteq \text{acl}_L(C)$ et $\text{dcl}_L(\widehat{A}) \subseteq \text{dcl}_L(C)$, tandis que l'inclusion inverse suit de la définissabilité des $f_{n,i}$. Le résultat désiré est obtenu en invoquant le Lemme 3.13. \square

Lemme 3.18. Soient $a, b, c \in M$, $p_1 = \text{tp}_{L_P}(a/bc)$, $p_2 = \text{tp}_{L_P}(b/c)$. Si p_1, p_2 sont stationnaires, alors $p_3 = \text{tp}_{L_P}(a/c)$ est stationnaire.

Démonstration. Par stabilité de T_P et par hypothèse, il existe des bons schémas de définition dp_1 sur bc et dp_2 sur c . Nous voulons trouver une bonne définition pour p_3 , c'est-à-dire une qui définit un type global, cela impliquerait la stationnarité par le Lemme 1.14. Soit $\varphi(x, y)$ une L_P -formule et soit $m \in M$ tel que $M \models \varphi(a, m)$. Il existe une formule $dp_1(\varphi)(y, z, w)$ telle que $M \models dp_1(\varphi)(m, b, c)$. De plus, il existe alors une formule $dp_2(dp_1(\varphi))(y, w)$ telle que $M \models dp_2(dp_1(\varphi))(m, c)$. Le résultat suit. \square

Remarque : T_P élimine les imaginaires finis.

Démonstration. Soit $A = \{a_1, \dots, a_k\} \subseteq M^n$, où $a_i = (a_{i,1}, \dots, a_{i,n})$. Considérons le polynôme suivant

$$p(X, Y_0, \dots, Y_{n-1}) = \prod_{i=1}^k \left(X - \sum_{j=1}^n a_{i,j} Y_j \right),$$

Si σ est un L_P -automorphisme, alors comme c'est en particulier un L -isomorphisme, nous avons que $\sigma p(X, Y_0, \dots, Y_{n-1}) = \prod_{i=1}^k \left(X - \sum_{j=1}^n \sigma(a_{i,j}) Y_j \right)$. En notant que $M[X, Y_0, \dots, Y_{n-1}]$ est un anneau factoriel, nous déduisons $\sigma p = p$ si et seulement si $\sigma A = A$. Le tuple consistant en les coefficients de p est un paramètre canonique pour A . \square

Lemme 3.19. Soit M_0 une sous-structure élémentaire de (M, P) , et soit $a \in M$ tel que $a = \widehat{a}$. Définissons $d = \text{Cb}(\text{tp}_L(a/\text{acl}_L(M_0P)))$, $e' = \text{Cb}(\text{tp}_{L_P}(d/M_0))$, et $e = \text{Cb}(\text{tp}_{L_P}(a/M_0))$. Alors e' et e sont L_P -interdéfinissables.

Démonstration. Notons que par définition de e, e' et parce que $M_0 \preceq M$, $\text{tp}_{L_P}(a/e)$ et $\text{tp}_{L_P}(d/e')$ sont stationnaires.

Affirmation I :

$$(i) \quad a \perp\!\!\!\perp_d^{L_P} M_0P.$$

$$(ii) \quad d \in \text{acl}_{L_P}(aM_0).$$

(i) : Par le Lemme 3.12, il suffit de prouver $\widehat{ad} \perp\!\!\!\perp_d^L \widehat{M_0P}$. Remarquons que puisque $(M_0P)^c \subseteq P$, nous avons $M_0P = \widehat{M_0P}$, puis par définition de d , $a \perp\!\!\!\perp_d^L M_0P$ et puisque $d^c \in P$, la monotonie donne $\widehat{ad} \perp\!\!\!\perp_d^L \widehat{M_0P}$. Il suffit maintenant de prouver $(ad)^c = d^c$, ce qui impliquerait $\widehat{ad} = ad$. Par définition de d , $\langle ad \rangle$ est linéairement disjoint (l.d.) de $\text{acl}_L(M_0P)$ sur $\langle d \rangle$, donc $\langle ad \rangle$ et $P(d)$ sont l.d. sur $\langle d \rangle$. Puisque $\langle d \rangle$ est l.d de P sur $\langle d^c \rangle$, il s'ensuit que $\langle ad \rangle$ et P sont l.d sur $\langle d^c \rangle$, donc $(ad)^c = d^c$.

(ii) : Puisque $aM_0 \perp\!\!\!\perp_{(aM_0)^c}^L P$, alors $a \perp\!\!\!\perp_{M_0(aM_0)^c}^L M_0P$. Par le Fait 1.8 (iii) et la Remarque 3.7, il s'ensuit que

$$d \in \text{acl}_L(M_0(aM_0)^c) \subseteq \text{acl}_{L_P}(M_0(aM_0)^c) \subseteq \text{acl}_{L_P}(aM_0). \blacksquare$$

Affirmation II : $d \in \text{dcl}_{L_P}(a, e)$.

Soit σ un L_P -automorphisme qui fixe a, e , et soit $M'_0 = \sigma(M_0)$. Choisissons une réalisation M''_0 de $\text{tp}_{L_P}(M_0/a, e)$ indépendamment de $M_0 \cup M'_0$ sur a, e . En utilisant $a \perp\!\!\!\perp_e^{L_P} M_0$ et $e \in M_0 \cap M'_0 \cap M''_0$, nous obtenons les relations suivantes

$$a \perp\!\!\!\perp_{M_0}^{L_P} M_0M''_0, \quad a \perp\!\!\!\perp_{M''_0}^{L_P} M_0M''_0, \quad a \perp\!\!\!\perp_{M'_0}^{L_P} M'_0M''_0, \quad a \perp\!\!\!\perp_{M''_0}^{L_P} M'_0M''_0.$$

En appliquant le Lemme 3.12 on obtient

$$a \perp\!\!\!\perp_{PM_0}^L PM_0M''_0, \quad a \perp\!\!\!\perp_{PM''_0}^L PM_0M''_0, \quad a \perp\!\!\!\perp_{PM'_0}^L PM'_0M''_0, \quad a \perp\!\!\!\perp_{PM''_0}^L PM'_0M''_0.$$

Puisque $\text{tp}_L(a/\text{acl}_L(M_0P))$ est stationnaire, cela se traduit en termes de bases canoniques par

$$d = \text{Cb}(\text{tp}_L(a/\text{acl}_L(M_0P))) = \text{Cb}(\text{tp}_L(a/\text{acl}_L(M''_0P))) = \text{Cb}(\text{tp}_L(a/\text{acl}_L(M'_0P))),$$

donc $\sigma(d) = d$, donc l'affirmation est prouvée. ■

Par définition de e , $a \perp\!\!\!\perp_e^{L_P} M_0$. Comme $\text{tp}_{L_P}(a/e)$ est stationnaire, $e \in M_0$, et $d \in \text{dcl}_{L_P}(a, e)$, nous concluons que $\text{tp}_{L_P}(d/e)$ est stationnaire par le Lemme 1.15. Par conséquent, $e' \in \text{dcl}_{L_P}(e)$.

Affirmation III : $a \perp\!\!\!\perp_{e'}^{L_P} M_0$. Par conséquent, $e \in \text{acl}_{L_P}(e')$.

Par l'Affirmation I,

$$\begin{aligned} a \perp\!\!\!\perp_d^{L_P} M_0 P &\Rightarrow a \perp\!\!\!\perp_d^{L_P} M_0 d \\ &\Rightarrow a \perp\!\!\!\perp_{de'}^{L_P} M_0 \quad \text{car } e' \in \text{dcl}_{L_P}(M_0) = M_0. \end{aligned}$$

Par définition de e' nous avons $de' \perp\!\!\!\perp_{e'}^{L_P} M_0$. En appliquant la transitivité on obtient l'affirmation. ■

Pour prouver $e \in \text{dcl}_{L_P}(e')$, nous montrerons la stationnarité de $\text{tp}_{L_P}(a/e')$ et appliquerons le Fait 1.8 (iv). Par définition de e' , $\text{tp}_{L_P}(d/e')$ est stationnaire, puis par le Lemme 3.18, il suffirait de prouver que $\text{tp}_{L_P}(a/de')$ est stationnaire. Cependant, l'Affirmation I implique $a \perp\!\!\!\perp_d^{L_P} e'$, donc il suffit de prouver que $p = \text{tp}_{L_P}(a/d)$ est stationnaire. Soit N une L_P -sous-structure élémentaire de M contenant d , et supposons que $p \subseteq p_1, p_2$ sont des extensions non bifurquantes de p à N . Soient a_1, a_2 des réalisations de p_1, p_2 respectivement. Par le Lemme 3.12, $a_i \perp\!\!\!\perp_{dP}^L NP$. Puisque $\text{tp}_{L_P}(a_i/d) = \text{tp}_{L_P}(a/d)$ pour $i = 1, 2$, et $a \perp\!\!\!\perp_d^L dP$ (par définition de d et monotonie), nous obtenons que pour $i = 1, 2$, $a_i \perp\!\!\!\perp_d^L NP$. Cela implique à son tour $Na_i \perp\!\!\!\perp_N^L P$, puisque $d \in N$. Puisque $N = \widehat{N}$, par la Remarque 3.11 (ii), $N \perp\!\!\!\perp_{P \cap N}^L P$. En appliquant la transitivité on obtient $Na_i \perp\!\!\!\perp_{N \cap P}^L P$, donc $N(a_i)$ et NP sont linéairement disjoints sur N . Cela implique $\widehat{N(a_i)} = N(a_i)$. Puisque $\text{tp}_L(a/d)$ est stationnaire, $\text{tp}_L(a_1N) = \text{tp}_L(a_2N)$. Nous pouvons alors appliquer le Lemme 3.8 pour obtenir que $\text{tp}_{L_P}(a_1N) = \text{tp}_{L_P}(a_2N)$. □

Lemme 3.20. *Soit $a \in M$, $A \subseteq M$. Si $A = \widehat{A}$ et $\text{tp}_{L_P}(a/A)$ est stationnaire, alors $\text{tp}_L(a/A)$ est stationnaire.*

Démonstration. Supposons par contradiction que $\text{tp}_L(a/A)$ n'est pas stationnaire et soit $k = \langle A \rangle$. L'extension $k(a)|k$ n'est pas primaire : il existe un certain $\alpha \in k(a)$ tel que $\alpha \in \text{acl}_L(k) \setminus \text{dcl}_L(k)$. Notons aussi que $\widehat{k} = k$. Par le Corollaire 3.14, $\alpha \in \text{acl}_{L_P}(k) \setminus \text{dcl}_{L_P}(k)$, contredisant la stationnarité de $\text{tp}_L(a/A)$. □

Lemme 3.21. *Supposons $d \in M$ tel que $d = \widehat{d}$, et soit $e \in \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(d)$ un imaginaire tel que $\text{tp}_{L_P}(d/e)$ est stationnaire. Soit $d' \models \text{tp}_{L_P}(d/e)$ avec $d \perp\!\!\!\perp_e^{L_P} d'$. Soit $B'_1 = \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(e) \cap M$*

et $B_1 = \text{acl}_{L_P}^{\text{eq}}(e) \cap M$. Alors $\langle d \rangle$ et $\langle d' \rangle$ sont linéairement disjoints sur B'_1 , en particulier $d \perp_{B_1}^L d'$.

Démonstration. Nous notons $p(x) = \text{tp}_{L_P}(d/e)$,

Affirmation : Soit $d'' \models p|\{d, d'\}$, alors $d \perp_{d'}^L d''d'$ et $d \perp_{d''}^L d''d'$.

Par définition de d'' , nous avons $d \perp_{d'}^{L_P} d''d'$, et par hypothèse $d \perp_e^{L_P} d'$. De plus, $e \in \text{dcl}_{L_P}(d'') \cap \text{dcl}_{L_P}(d')$, donc les deux relations $d \perp_{d''}^{L_P} d'$, $d \perp_{d'}^{L_P} d''$ sont vraies. À partir de la première relation, nous voyons que $dd'' \perp_{d''}^{L_P} d'd''$, et par le Lemme 3.11, $\widehat{dd''} \perp_{\widehat{d''}}^L \widehat{d}'\widehat{d''}$. Puisque d, d' et d'' sont indépendants sur e , et e est définissable sur chacun de d, d', d'' , la stationnarité de $\text{tp}_{L_P}(d/e)$ implique celle de $\text{tp}_{L_P}(d/d'')$, $\text{tp}_{L_P}(d/d')$. Il s'ensuit par 3.20 que $\text{tp}_L(d/d'')$, $\text{tp}_L(d/d')$ sont stationnaires. Alors, comme $\widehat{d''} = d''$, nous obtenons $d \perp_{d''}^L d''d'$, donc, le corps de définition du lieu de d sur $\langle d''d' \rangle$ est contenu dans $\langle d'' \rangle$. L'autre partie de l'affirmation s'obtient de manière similaire, en utilisant que $\widehat{d'} = d'$ au lieu de cela, ce qui donne que le corps de définition du lieu de d sur $\langle d''d' \rangle$ est contenu dans $\langle d' \rangle$. ■

Nous obtenons donc

$$\text{Cb}(\text{tp}_L(d/d')) = \text{Cb}(\text{tp}_L(d/d'')) \subset \text{dcl}_L(d') \cap \text{dcl}_L(d'').$$

Mais d' et d'' sont indépendants sur e , $\text{dcl}_{L_P}(d') = \text{dcl}_L(d')$, et $\text{dcl}_{L_P}(d'') = \text{dcl}_L(d'')$, donc $\text{Cb}(\text{tp}_L(d/d')) \subseteq \text{acl}_{L_P}^{\text{eq}}(e) \cap M = B'_1$. □

Lemme 3.22. Soit $e \in (M, P)^{\text{eq}}$, et $B_0 = \text{acl}_{L_P}^{\text{eq}}(e) \cap P$. Alors pour tout $c \in P$, $\text{tp}_{L_P}(c/B_0e)$ est finiment satisfaisable dans B_0 .

Démonstration. Soit $a \in M$ tel que $e = f(a)$ pour une certaine fonction définissable. Puisque $\widehat{aP} = \widehat{a}P$, par le Lemme 3.8 $\text{tp}_{L_P}(a/a^c) \vdash \text{tp}_{L_P}(a/P)$. Nous prouverons que $\text{tp}_{L_P}(a/P)$ est stationnaire, cela impliquerait par le Lemme 1.15 que $\text{tp}_{L_P}(e/P)$ est stationnaire. Supposons que non, donc nous pouvons trouver $b_1, \dots, b_n \in M$ et des formules $\varphi(x, b_i)$, qui distinguent entre les extensions non bifurquantes de $\text{tp}_{L_P}(a/a^c)$ à M . En d'autres termes, elles définissent une partition de l'ensemble des réalisations de $\text{tp}_{L_P}(a/a^c)$. Par saturation de M sur P , nous pouvons supposer

$$a \perp_{a^c}^{L_P} b_1, \dots, b_n, P.$$

Si a' est une autre réalisation de $\text{tp}_{L_P}(a/a^c)$, telle que $a' \perp_{a^c}^{L_P} b_1, \dots, b_n, P$, alors il existe un automorphisme de M qui fixe $\text{acl}_{L_P}(P, b_1, \dots, b_n)$ et envoie a sur a' . Cela implique

$$\text{tp}_{L_P}(a'/P) = \text{tp}_{L_P}(a/P).$$

Définissons $e^c = \text{Cb}(\text{tp}_{L_P}(e/P))$. Notons que

$$e^c \in \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(e) \cap \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(P) = \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(e) \cap P.$$

Par définition de e^c nous avons $e \bigcup_{\text{acl}_L(e^c)}^{L_P} P$, et la preuve du Lemme 3.13 montre que $\text{acl}_L(e^c) = B_0$. Donc, $\text{tp}_{L_P}(e/P)$ est stationnaire et est une extension non bifurquante de $\text{tp}_{L_P}(e/B_0)$. Cela implique la définissabilité de $\text{tp}_{L_P}(e/P)$ sur B_0 . Ainsi, pour toute L_P^{eq} -formule $\psi(x, y)$ avec des paramètres dans B_0 , il existe une formule $d\psi(y)$ avec des paramètres dans B_0 telle que pour tout $c \in P$, $M \models \psi(e, c)$ ssi $M \models d\psi(c)$. Par le Lemme 3.3, nous pouvons supposer que $d\psi(y)$ est une L -formule. Puisque nous avons aussi que $B_0 \prec P$ au sens de L , nous avons que pour tout $c \in P$, si $P \models \psi(e, c)$ alors $P \models d\psi(c)$, ce qui implique qu'il existe $b \in B_0$ tel que $P \models d\psi(b)$, et donc $M \models \psi(e, b)$. \square

4 Élimination Faible des Imaginaires

Tout au long de cette section nous maintiendrons notre notation et nos conventions de la Section 3. Nous posons $T = ACF_p$, et T_P la théorie des belles paires de modèles de T . Nous avons que $(M, P) \models T_P$ est saturé.

Définition 4.1. Soit G un groupe algébrique et X une variété algébrique tous deux définis sur $k \subseteq M$. Une action k -rationnelle est une action de groupe $\alpha : G \times X \rightarrow X$ telle que pour tout $g \in G$, l'application $\alpha(g, \cdot) : X \rightarrow X$ est une application k -rationnelle.

Définition 4.2. Une action de groupe définissable est un triplet $((G, \cdot), X, \alpha)$, où (G, \cdot) est un groupe définissable, $X \subseteq M$ un ensemble définissable et $\alpha : G \times X \rightarrow X$ une action de groupe dont le graphe est définissable. Si l'action est *transitive* sur X , c'est-à-dire, pour tous $a, b \in X$ il existe $g \in G$ tel que $\alpha(g, a) = b$, le triplet est appelé un *espace homogène définissable*. De plus, si l'action est *strictement transitive* (*ou régulière*), c'est-à-dire, $\alpha(g, x) = x$ ssi $g = e$, il sera appelé un *espace homogène principal définissable* (*ou EHP*).

Nous abuserons de la notation et noterons $\alpha(g, a)$ comme $g \cdot a$. Dans notre contexte, comme $T = ACF_p$, nous obtenons le fait suivant du Théorème 7.4.14 de [7].

Fait 4.3. Si $G \subseteq M^n$ est un groupe L -définissable, alors G est définissablement isomorphe à un groupe algébrique.

Proposition 4.4. Soit $e \in (M, P)^{\text{eq}}$. Alors il existe : un groupe algébrique connexe G , une variété irréductible V sur P , et une action rationnelle de G sur V , définissable sur P , tels que

- (i) L'action de $G(P)$ sur $V(M)$ est génériquement libre : si $a \in V(M)$ est un point générique de V sur P , et $g \in G(P)$ n'est pas l'identité, alors $g \cdot a \neq a$.
- (ii) Pour un certain $a \in V(M)$ générique sur P , si r est un paramètre canonique pour l'orbite $X = \{g \cdot a \mid g \in G(P)\}$, alors $e \in \text{dcl}_{L_P}(r)$ et $r \in \text{acl}_{L_P}(e)$.

La preuve de la Proposition 4.4 nécessitera quelques résultats.

Lemme 4.5. Soit $e \in (M, P)^{\text{eq}}$. Il existe $d' \in M$ tel que $\text{tp}_{L_P}(d'/e)$ est stationnaire et P -interne, et de plus $e \in \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(d')$.

Démonstration. Soit $a \in M$ tel que $a = \hat{a}$ et $e = f(a)$ pour une certaine fonction \emptyset -interprétable. Par le Lemme 1.10 nous pouvons supposer que $\text{tp}_{L_P}(a/e)$ est stationnaire, donc $e = \text{Cb}(\text{tp}_{L_P}(a/M_0))$, où M_0 est une L_P -sous-structure élémentaire quelconque de M telle que $e \in M_0^{\text{eq}}$ et $a \perp_e^{L_P} M_0$. Soit $d = \text{Cb}(\text{tp}_L(a/\text{acl}_L(M_0P)))$. Par le Lemme 3.19, $e = \text{Cb}(\text{tp}_{L_P}(d/M_0))$, donc $d \perp_e^{L_P} M_0$. Puisque $M_0 \preceq M$, $\text{tp}_{L_P}(d/M_0)$ est stationnaire, $\text{tp}_{L_P}(d/e)$ est stationnaire et presque P -interne. En remplaçant d par un nombre fini de réalisations indépendantes de $\text{tp}_{L_P}(d/e)$, par le Fait 1.8 (v), nous pouvons supposer sans perte de généralité que $e \in \text{dcl}^{\text{eq}}(d)$, ou que $e = g(d)$ pour une certaine fonction définissable g . Par le Lemme 1.17, il existe $d' \in \text{dcl}_{L_P}(d)$, un code pour un ensemble fini de réalisations de $\text{tp}_{L_P}(d/e)$, tel que $d \in \text{acl}_{L_P}(d')$ et $\text{tp}_{L_P}(d'/e)$ est stationnaire et P -interne. Alors comme $d \in \text{acl}_{L_P}^{\text{eq}}(d')$, il existe une formule $\varphi(x, d')$ isolant $\text{tp}_{L_P}(d/d')$; donc $M \models \forall x \varphi(x, d') \rightarrow g(x) = e$, donc $e \in \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(d')$. \square

Lemme 4.6. Il existe un tuple $d \in M$, une fonction L_P -définissable f (sur \emptyset), une $L_P(e)$ -formule $\psi(x)$, et une fonction $L_P(e)$ -définissable h tels que

- (i) $f(d) = e$.
- (ii) $\psi(x) \in \text{tp}_{L_P}(d/e)$.
- (iii) $M \models \forall x, x' (\psi(x) \wedge \psi(x') \rightarrow \exists c (P(c) \wedge h(x, c) = x'))$.

Démonstration. Soit d' comme dans le Lemme 4.5. Alors $p = \text{tp}_{L_P}(d'/e)$ est stationnaire, P -interne, et $e = \text{Cb}(p)$. Par le Lemme 1.18, il existe un tuple d consistant en un nombre fini de réalisations de p , et une fonction g e -définissable telle que pour toute réalisation d'' de p , il existe un tuple $c_{d''} \in P$ tel que $d'' = g(d, c_{d''})$. Clairement $e \in \text{dcl}_{L_P}^{\text{eq}}(d)$, donc nous pouvons trouver une fonction f L_P -définissable telle que (i) est satisfait. Si d_1, d_2

réalisent $\text{tp}_{L_P}(d/e)$, alors il existe une fonction h e -définissable et un tuple $c \in P$ tels que $d_1 = h(d_2, c)$. En appliquant la compacité on obtient une L_P -formule $\psi \in \text{tp}_{L_P}(d/e)$ telle que pour tous deux d_1, d_2 satisfaisant ψ , il existe $c \in P$ tel que $h(d_1, c) = d_2$, ce qui prouve directement (ii) et (iii). Notons que $\text{tp}_{L_P}(d/e)$ reste P -interne. \square

Lemme 4.7. *Dans le Lemme 4.6, d peut être choisi tel que (i),(ii),(iii) sont satisfaites, et $d \perp_e^{L_P} P$.*

Démonstration. Soit ψ comme dans le Lemme 4.6. Soit $\chi(x, y)$ une $L_P(e)$ -formule qui exprime la conjonction de $x^c = y$, $\psi(x)$ et $f(x) = e$. Considérons la $L_P(e)$ -formule $\theta(y)$ donnée par $\exists x(\chi(x, y))$. Puisque $M \models \theta(d^c)$, par le Lemme 3.22, il existe $d_0 \in \text{acl}_{L_P}^{\text{eq}}(e) \cap P$ tel que $M \models \theta(d_0)$. Par conséquent, il existe d_1 tel que $M \models \chi(d_1, d_0)$, donc $d_1 \perp_e^{L_P} P$. \square

Notation : Pour le reste de cette section, fixons d comme dans le Lemme 4.7. Par la Remarque 3.7 $d^c \in \text{dcl}_{L_P}(d)$, donc nous pouvons aussi supposer désormais que $d = \widehat{d}$, car toutes les propriétés des Lemmes 4.6, 4.7, et 4.8 restent vraies après avoir adjoint d^c à d . Désormais, posons

$$\begin{aligned} B &= \text{acl}_{L_P}^{\text{eq}}(e), \\ B_1 &= B \cap M, \\ B_0 &= B \cap P. \end{aligned}$$

Lemme 4.8. $\text{tp}_{L_P}(d/B)$ est isolé.

Démonstration. Par stabilité de $\text{Th}(M^{\text{eq}})$, il existe $M_1 \preceq M$, un modèle premier sur Bd et $M_0 \preceq M_1$ un modèle premier sur B .

Affirmation : $B_0 = M_0 \cap P = M_1 \cap P$: Il est clair que $B \subseteq M_0, M_1$, une inclusion suit. Réciproquement, si $a \in M_0 \cap P$, alors $\text{tp}_{L_P}(a/B)$ est isolé, ce qui est une extension non bifurquante de $\text{tp}_{L_P}(a/e)$, donc $\text{tp}_{L_P}(a/e)$ est aussi isolé, et en appliquant le Lemme 3.22, il peut être réalisé par un certain $a' \in B_0$. En particulier, cela implique $a \in \text{acl}_{L_P}(e)$. La preuve pour la seconde égalité est similaire, soit $a \in M_1 \cap P$, alors $\text{tp}_{L_P}(a/Bd)$ est isolé. Rappelons que $d \perp_e^{L_P} P$, donc $\text{tp}(a/Bd)$ ne bifurque pas sur $\text{tp}_{L_P}(a/e)$, qui est alors isolé, et en appliquant le Lemme 3.22 on obtient le résultat.

Soit ψ comme dans le Lemme 4.6, et choisissons $d' \in M_0$ tel que $M \models \psi(d')$. En appliquant le Lemme 4.6 (iii) à l'intérieur du modèle M_1 , il existe $c \in P \cap M_1 = B_0$ tel que $d \in \text{dcl}_{L_P}(d', c) \subseteq M_0$, donc par définition d'un modèle premier, $\text{tp}_{L_P}(d/B)$ est isolé. \square

Lemme 4.9. *Soit X l'ensemble des réalisations de $\text{tp}_{L_P}(d/B)$. Il existe : un groupe algébrique connexe G défini sur B_0 et une action régulière $L_P(e)$ -définissable de $G(P)$ sur X . De plus, si r est un paramètre canonique pour l'EHP $(G(P), X)$, alors $e \in \text{dcl}_{L_P}(r)$ et $r \in \text{acl}_{L_P}(e)$.*

Démonstration. Par le Lemme 4.8, X est L_P -définissable sur B . Définissons

$$C = \{c \in P, \exists d' (d' \in X \wedge h(d, c) = d')\},$$

qui est non vide par le Lemme 4.6 (iii), et $L(B_0)$ -définissable par le Lemme 3.3. Considérons maintenant la relation d'équivalence E dans C définie par $M \models E(c_1, c_2)$ si et seulement si $M \models h(d, c_1) = h(d, c_2)$. Dans C/E nous pouvons définir une fonction $L_P(e)$ -interprétable $h'(d, c/E) = h(d, c)$. Par les Lemmes 4.7 et 4.8 $d \perp_B^{L_P} P$, donc tous les éléments de X ont le même L_P -type sur BP . Puisque E est contenu dans une puissance quelconque de P , il est $L(B_0)$ -définissable, donc il ne dépend pas du choix de d . Cela implique que pour tous $c_1, c_2 \in C$ la valeur de $h(h(d, c_1), c_2)$ est définie, et en prenant les classes modulo E , il existe un unique c_3/E tel que $h'(h'(d, c_1/E), c_2/E) = h'(d, c_3/E)$, nous définissons une opération binaire sur C/E comme $(c_1/E) \cdot (c_2/E) = c_3/E$. Une fois encore par le Lemme 3.3, cette opération est $L(B_0)$ -définissable. De plus, par la Remarque 3.4, nous pouvons supposer sans perte de généralité que C/E contient des tuples réels.

Affirmation : $(C/E, \cdot)$ est un groupe B_0 -définissable.

Soient $c_1, c_2, c_3 \in C/E$. Pour vérifier l'associativité, remarquons que

$$h'(d, (c_1 c_2) c_3) = h'(h'(d, c_1 c_2), c_3) = h'(h'(h'(d, c_1), c_2), c_3),$$

de plus, puisque $h'(d, c_2 c_3) = h'(h'(d, c_2), c_3)$ et $\text{tp}_{L_P}(h'(d, c_1)/BP) = \text{tp}_{L_P}(d/BP)$, nous obtenons

$$h'(d, c_1(c_2 c_3)) = h'(h'(d, c_1), c_2 c_3) = h'(h'(h'(d, c_1), c_2), c_3)).$$

Pour vérifier l'existence d'un élément neutre, par le Lemme 4.6 (iii), il existe $c' \in P$ tel que $h(d, c') = d$. Alors, pour tout $d' \in X$, $h'(d', c') = d'$, en particulier

$$h'(d, c_1 c') = h'(h'(d, c_1), c') = h'(d, c_1) \Rightarrow c_1 c' = c_1.$$

Pour vérifier l'existence d'inverses, remarquons que puisque $h(d, c_1) \in X$, il existe un L_P -automorphisme σ fixant BP point par point tel que $h(d, c_1) = \sigma(d)$, ce qui implique $h'(\sigma^{-1}(d), c_1) = d$. Par le Lemme 4.6 (iii), il existe un unique c'_1 tel que $h'(d, c'_1) = \sigma^{-1}(d)$, donc

$$\begin{aligned} h'(d, c'_1 c_1) &= h'(h'(d, c'_1), c_1) = h'(\sigma^{-1}(d), c_1) = d = h'(d, c'), \\ h'(d, c_1 c'_1) &= h'(h'(d, c_1), c'_1) = h'(\sigma(d), c'_1) = d = h'(d, c'), \end{aligned}$$

donc, $c_1 c'_1 = c'_1 c_1 = c'$. ■

Par l'affirmation précédente et par le Fait 4.3, C/E est B_0 -définissablement isomorphe à un certain groupe algébrique G sur B_0 . Nous pouvons alors induire une action $L(B_0)$ -définissable de $G(P)$ sur X en utilisant l'application h' : si $F : G \rightarrow C/E$ est un isomorphisme, alors pour $(g, d) \in G \times X$, définissons $g \cdot d = h'(d, F(g))$. Par le Lemme 4.6 (*iii*) et par définition de E , cette action est régulière. Comme X est l'ensemble des réalisations d'un type stationnaire, $G(P)$ doit être connexe (en tant que groupe L_P -définissable), donc connexe en tant que groupe algébrique. Clairement, l'EHP $(G(P), X)$ est L_P -définissable sur B , cela implique que si r est un paramètre canonique pour $(G(P), X)$, alors $r \in \text{acl}_{L_P}(e)$. De plus, si σ est un L_P -automorphisme fixant r , alors il permute les réalisations de $\text{tp}_{L_P}(d/B)$, et par stationnarité de $\text{tp}_{L_P}(d/e)$ nous avons $e = \text{Cb}(\text{tp}_{L_P}(d/B))$, donc $\sigma(e) = e$, donc $e \in \text{dcl}_{L_P}(r)$, complétant la preuve. □

L'ensemble X du Lemme 4.9 sera identifié avec une orbite générique de l'action de $G(P)$ sur une variété quelconque $V(M)$. Nous énonçons d'abord la Proposition 2.2 de [4].

Lemme 4.10. *Soit G un groupe définissable connexe avec une action générique sur l'ensemble des réalisations X_1 d'un L -type stationnaire q , c'est-à-dire, pour tout $g \in G$ générique et pour d réalisant $q|g$, $g \cdot d$ est défini et réalise q , et pour tous g_1, g_2, d indépendants, $g_1 \cdot (g_2 \cdot d) = (g_1 g_2) \cdot d$ quand l'action est définie. Il existe alors un ensemble type-définissable Y , un plongement définissable $X_1 \subseteq Y$, et une action définissable de G sur Y , étendant l'action générique de G sur X_1 . De plus, pour tout $y \in Y$ il existe $g \in G$ et $d \models q$ tels que $y = g \cdot d$.*

Démonstration. Considérons l'ensemble des paires (g, d) avec $g \in G$, $d \models q$. Définissons une relation d'équivalence sur ces paires par : $(g, d) \sim (g', d')$ si pour tout $h \in G$ générique tel que $(hg) \cdot d = (hg') \cdot d'$. Soit Y l'ensemble des classes, ses éléments sont notés $[g, d]$. Si $(hg_2) \cdot d = (hg'_2) \cdot d'$ est vraie pour h générique, alors, puisque hg_1 est aussi générique, il est aussi vrai que $(hg_1 g_2) \cdot d = (hg_1 g'_2) \cdot d'$, donc nous pouvons définir une action de G sur Y par $g_1 \cdot [g_2, d] = [g_1 g_2, d]$, et identifier chaque $d \models q$ avec $[1_G, d]$. Pour vérifier la dernière affirmation, soit $[g, d] \in Y$, et soit h un générique de G , indépendant de d , alors $h[g, d] = [hg, d] = [1, hg \cdot d]$, donc $[g, d] = h^{-1}[1, hg \cdot d]$. □

Lemme 4.11. *Pour X comme dans le Lemme 4.9 il existe une variété irréductible Y définie sur B_1 , et une action rationnelle transitive de G sur Y , définie sur B_1 , telle que $X \subseteq Y$, d est un point générique de Y sur B_1 , et l'action de G sur Y se restreint à l'action donnée de $G(P)$ sur X .*

Démonstration. Rappelons que pour $g \in G(P)$, $d \in X$, $g \cdot d$ est e -définissable, cela signifie $g \cdot d \in \text{dcl}_{L_P}(g, d, e)$. Puisque $e \in \text{dcl}_{L_P}(d)$, alors $g \cdot d \in \text{dcl}_{L_P}(g, d) = \text{dcl}_L(\widehat{g}, \widehat{d})$ par le Lemme 3.13. Mais $\text{dcl}_L(\widehat{g}, \widehat{d}) = \text{dcl}_L(g, d)$ par le Lemme 3.9 (ii). Par conséquent, $g \cdot d \in \text{dcl}_L(g, d)$.

Affirmation : $d \perp_{B_0}^L g$.

Si $e^c = \text{Cb}(\text{tp}_{L_P}(e/P))$, alors $e \perp_{e^c}^{L_P} P$, et par le Lemme 4.7, $d^c \perp_e^{L_P} P$. En appliquant la transitivité on obtient $d^c \perp_{e^c}^{L_P} P$, et puisque tout est dans P , nous pouvons restreindre notre langage pour obtenir $d^c \perp_{e^c}^L P$. Par la preuve du Lemme 3.13, $B_0 = \text{acl}_L(e^c)$, donc $d^c \perp_{B_0}^L P$ et par définition de d^c nous avons $d \perp_{d^c}^L P$. L'affirmation suit car $g \in P$. ■

Maintenant, en travaillant dans L , puisque $e \in \text{dcl}_{L_P}(d) = \text{dcl}_L(\widehat{d})$, $B_1 \in \text{acl}_L(d)$, donc l'affirmation précédente donne $dB_1 \perp_{B_0} g$. Alors, si g est générique sur B_0 , alors il est générique sur dB_1 . L'action est génériquement régulière et transitive : étant donnés $d_1, d_2 \in X$ indépendants, il existe un unique $g \in G(P)$ tel que $g \cdot d_1 = d_2$. Donc, en travaillant dans L_P , $RM(G) = RM(X)$, et si $g \in G$, $d \in X$ sont indépendants sur e , alors parce que l'action est définie sur e , nous avons que $g \in \text{dcl}_L(g \cdot d, d)$, de sorte que nous devons avoir $RM(g \cdot d, d/e) = 2RM(G)$, ce qui implique $g \cdot d \perp_e^{L_P} d$. Par le Lemme 3.21, $g \cdot d \perp_{B_1}^L d$.

Nous avons une action définissable de $G(P)$ sur l'ensemble L_P -définissable X , et l'action est donnée par une application $G \times X \rightarrow X$ qui est $L(B_1)$ -définissable dans T . En passant à la clôture de Zariski, nous obtenons une action générique du groupe algébrique $G(M)$ sur l'ensemble X_1 des éléments génériques (sur B) de la clôture de Zariski de X . Par le Lemme 4.10, il existe un $Y \supseteq X_1$ type-définissable (au sens de L , et sur B_1) tel que G agit sur Y d'une manière qui se restreint à l'action générique de G sur X_1 . De plus, pour tout $y \in Y$ il existe $g \in G$ et $d \in X_1$ tel que $y = g \cdot d$, donc l'action de G sur Y est transitive, alors Y a un unique type générique par connexité de G , et ce doit être en effet $\text{tp}_L(d/B_1)$. Cela prouve que d est un générique de Y sur B_1 . Nous affirmons que Y est aussi définissable : Soit $\varphi(x, y)$ une certaine $L(B_1)$ -formule définissant $x \in G \cdot y$, et soit E la relation d'équivalence donnée par yEy' ssi $M \models \forall x \varphi(x, y) \leftrightarrow \varphi(x, y')$, par transitivité, pour tout $y \in Y$ nous avons $[y]_E = Y$, maintenant par type-définissabilité de Y sur B_1 , Y est fixé par tout $\sigma \in \text{Aut}(M/B_1)$, donc l'imaginaire $[y]_E$ est aussi fixé, ce qui implique que $[y]_E$ est B_1 -définissable, donc Y est B_1 -définissable. Puisque $X \subseteq X_1 \subseteq Y$, et l'action de G sur Y se restreint à l'action générique sur X_1 , alors elle se restreint à l'action de G sur X qui a été définie dans le Lemme 4.9. Finalement, par le Fait 4.3,

(G, Y, \cdot) est B_1 -définissablement isomorphe à (G', Y', \cdot') , où G' est un groupe algébrique, Y' une variété irréductible, et \cdot' est une action B_1 -rationnelle. \square

Preuve de la Proposition 4.4

Démonstration. Pour $e \in M^{\text{eq}}$, d, G, Y comme dans le Lemme 4.11, choisissons un $b \in B_1$ fini tel que (G, Y, \cdot) est définissable sur b . Réécrivons Y comme Y_b . Par le Lemme 4.7, $d \bigcup_e^{L_P} P$, ensemble avec $e \bigcup_{B_0}^{L_P} P$ implique que $bd \bigcup_{B_0}^{L_P} P$ (rappelons $b \in \text{acl}_{L_P}(e)$). Puisque $e \bigcup_{e^c}^{L_P} P$, et $(bd)^c \bigcup_e^{L_P} P$, en appliquant la transitivité on obtient $(bd)^c \bigcup_{e^c}^{L_P} P$, et puisque tout est dans P , nous pouvons restreindre notre langage pour obtenir $(bd)^c \bigcup_{e^c}^L P$. Par la preuve du Lemme 3.13, $B_0 = \text{acl}_L(e^c)$, donc $(bd)^c \bigcup_{B_0}^L P$ et par définition de $(bd)^c$ nous avons $bd \bigcup_{(bd)^c}^L P$, en appliquant la transitivité une fois de plus on obtient $bd \bigcup_{B_0}^{L_P} P$. Soient V, Z les lieux de bd et b sur B_0 , respectivement, et considérons la projection $f : V \rightarrow Z$ envoyant bd sur b , puis notons que $f^{-1}(b) = Y_b$. Alors par compacité, il existe un sous-ensemble de Zariski ouvert U dans Z , aussi défini sur B_0 , tel que G agit rationnellement dans $f^{-1}(U)$ et cette action restreinte à Y_b coïncide avec celle définie dans le Lemme 4.9. Cela prouve (i), car tout $a \in V$ générique a le même L -type sur B_1 que bd , et l'action dans le Lemme 4.9 est régulière par construction. Puisque $f^{-1}(U)$ est toujours une variété, en réduisant V nous pouvons sans perte de généralité poser $V = f^{-1}(U)$, et par $bd \bigcup_{B_0}^L P$, nous concluons que bd est un point générique de V sur P , donc (ii) suit en appliquant le Lemme 4.9. \square

Nous énonçons notre résultat principal, qui suivra de la Proposition 4.4.

Corollaire 4.12. *Il existe un ensemble de sortes $\mathcal{S} \subseteq L^{\text{eq}}$, tel que T_P a l'élimination faible des imaginaires dans le langage obtenu en ajoutant \mathcal{S} à L .*

Démonstration. Soient G, V comme dans la Proposition 4.4, et soit $c \in P$ engendrant un corps sur lequel (G, V, \cdot) sont définis. Il existe une variété Z définie sur le corps premier telle qu'il existe des variétés \mathcal{G}, \mathcal{V} , avec des applications régulières surjectives vers Z , et pour chaque $b \in Z$, la fibre \mathcal{G}_b est un groupe algébrique qui agit sur \mathcal{V}_b , et de plus $\mathcal{G}_c = G$ et $\mathcal{V}_c = V$. Pour chaque $e \in M^{\text{eq}}$, nous définissons une sorte $S_{(\mathcal{G}, \mathcal{V}, Z, e)}$ de la manière suivante : soit $W_e = \cup\{\mathcal{V}_b, b \in Z(P)\}$, et définissons une relation d'équivalence sur W comme $w_1 \sim w_2$ ssi pour un certain $b \in Z(P)$, $w_1, w_2 \in \mathcal{V}_b$ et il existe $g \in \mathcal{G}_b(P)$ tel que $w_1 = g \cdot w_2$. Nous interprétons les éléments de $S_{(\mathcal{G}, \mathcal{V}, Z, e)}$ comme les classes de W modulo \sim , qui sont à leur tour des représentants de chaque orbite de l'action fibre par fibre de \mathcal{G} sur \mathcal{V} . Par la Proposition 4.4, pour tout $e \in M^{\text{eq}}$, il existe $r \in S_{(\mathcal{G}, \mathcal{V}, Z, e)}$, tel que $e \in \text{dcl}_{L_P}(r)$ et $r \in \text{acl}_{L_P}(e)$. \square

Références

- [1] *I. Ben-Yaacov, A. Pillay , E. Vassiliev* , Lovely pairs of models, Annals of Pure and Applied Logic 122 (2003) 235-261.
- [2] *S. Buechler* . Pseudoprojective strongly minimal sets are locally projective, Journal of Symbolic Logic 56 (1991) 1184-1194.
- [3] *F. Delon* . Élimination des quantificateurs dans les paires de corps algébriquement clos. Confluentes Mathematici, Vol. 4, No. 2 (2012) 1250003 , 1-11.
- [4] *E. Hrushovski*. Locally modular regular types, in J.T Baldwin (Ed.), Classification Theory, Lecture Notes in Mathematics, vol. 1292, Springer, 1987.
- [5] *H.J. Keisler*. Complete theories of algebraically closed fields with distinguished sub-fields, Michigan Mathematics Journal. 11 (1964) 71-81.
- [6] *S. Lang*. Introduction to Algebraic Geometry. Interscience (1958), 62.
- [7] *D. Marker*, Introduction to Model Theory, Springer (2002), 273-277.
- [8] *A. Pillay*. Geometric Stability Theory, Oxford University Press (1996).
- [9] *A. Pillay*. Imaginaries in pairs of algebraically closed fields. Annals of Pure and Applied Logic 146 (2007) 13-20.
- [10] *A. Pillay, E. Vassiliev*, Imaginaries in beautiful pairs. Illinois Journal of Mathematics 48 (2004) 759-768.
- [11] *B. Poizat*. Stable Groups, American Mathematical Society, Providence, RI (2001)
- [12] *B. Poizat*. Une théorie de Galois imaginaire, Journal of Symbolic Logic 48 (1983) 1151-1170.
- [13] *K. Tent , M Ziegler*. A course in Model Theory, Cambridge University Press (2012)