

Cependant, comme  $F = F^2 \cup -F^2$ , tout élément de  $F(\sqrt{-1})$  est un carré : Si  $(a+bi)^2 = (c+di)$ , alors  $b = d/2a$  et  $a^2$  est une racine de  $4X^2 - 4cX - d^2 = 0$ , qui a une sol<sup>n</sup> de  $F$ .  
Donc  $F_2 = F_1$  et  $F_1 = \text{ACF}$ . ( $\Delta = 16c^2 + d^2$ )

(4)  $\rightarrow$  (2).  $\forall c, d \in F \exists a, b \in F$  tq  $(a+bi)^2 = (c+di)$ .  
 $c = a^2 - b^2$ ,  $d = 2ab$ , et  $c^2 + d^2 = (a^2 + b^2)^2 \in F^2$ . Donc  $S_F \subseteq F^2$ , et  $(-1) \notin S_F$ , ie  $F$  formellement réel. Mais  $F(\sqrt{-1})$  n'est pas f.r, et donc  $F$  est réel clos.

Cor/Rem Soit  $F$  réel clos,  $<$  son ordre. Pour tout  $f \in F[X]$ .

(a) Les facteurs premiers de  $f(x)$  sont de la forme  $x-a$  ou  $(x-a)^2 + b^2$ , avec  $b \neq 0$ . ( $\Delta = -4b^2$ )

(b) Si  $a < b$  et  $f(a) < 0 < f(b)$  alors il existe  $c \in F$  tel que  $a < c < b$  et  $f(c) = 0$ .

Qém (a) Dans  $F(\sqrt{-1})$ ,  $f(x)$  se décompose en facteurs linéaire :  $f(x) = c \prod (x - a_i)$ ,  $c \neq 0$ ,  $a_i \in F(\sqrt{-1})$ . Si  $a_i \notin F$  Notons  $\bar{a}_i$  le conjugué de  $a_i$ ; alors  $\bar{a}_i = a_j$  pour un  $j$ . et  $(x - a_i)(x - \bar{a}_i) = x^2 - (a_i + \bar{a}_i)x + a_i \bar{a}_i$  divise  $f$ , a ses coefficients dans  $F$ .  $x^2 + cx + d$  n'a pas de racine  $\Leftrightarrow c^2 - 4d < 0$ .

(b). Si  $f(x)$  change de signe entre  $a$  et  $b$ , alors ce chang<sup>t</sup> de signe provient d'un facteur linéaire.

Exercice Montrez qu'un corps ordonné satisfaisant (b) est un corps réel clos. Et s'il ne satisfait que (a), que se passe-t-il ? [Théorème d'Artin-Schreier : Si  $F$  est un corps, et  $[F^s; F] < +\infty$  alors : ou bien  $F = F^s$ , ou alors  $\text{char}(F) = 0$ , et  $F^s = F(\sqrt{-1})$ ]

Par le théorème 7, tout corps ordonné  $F$  a une extension algébrique ordonnée réelle close. Un tel corps est appelé une clôture réelle de  $F$ .

Nous allons montrer :

- o 2 clôtures réelles du corps ordonné  $F$  sont isomorphes
- o la thie des corps réels clos (obtenue en axiomatisant (3) du thm 8) est complète dans le langage des anneaux. Si on rajoute  $\exists y$  au langage et l'axiome  $\forall x x \geq 0 \rightarrow \exists y y^2 = x$ , la thie a l'éq.

Déf Soit  $(F, P)$  un corps ordonné,  $f \in F[x]$  irréductible non constant, et  $\alpha_1, \dots, \alpha_n$  ses racines dans  $\bar{F}$  (= clôture alg. de  $F$ ). On pose  $\sigma_f = \sum_{i=1}^n \alpha_i^r \in F$ , et on regarde la forme quadratique  $p_f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{1 \leq r, s \leq n} \sigma_{r+s-2} x_r x_s$ .

Avec un changement de variable approprié, cette forme quadratique peut s'écrire  $\sum_{i=1}^n b_i y_i^2$ ,  $b_i \in F$ .

On pose  $\text{sgn}_P p_f = \#\{i \mid b_i \in P\} - \#\{i \mid b_i \in -P\}$

Thm 9 Si  $R$  est une clôture réelle de  $(F, P)$  alors

$$\text{sgn}_P p_f = \#\{i \mid \alpha_i \in R\}.$$

Soient  $\beta_1, \dots, \beta_m$  les racines de  $f$  dans  $R$ , et  $\gamma_1, \bar{\gamma}_1, \dots, \gamma_l, \bar{\gamma}_l$  celles dans  $\bar{F} \setminus R$ .

[Algorithme de Sturm : Lang's Algebra]

$$\begin{aligned} \text{On écrit : } p_f(x_1, \dots, x_n) &= \sum_{r, s, t} \alpha_t^{r-1+s-1} x_r x_s \\ &= \sum_t \sum_{r=1}^m (\alpha_t^{r-1} x_r)^2 \\ &= \sum_{t=1}^m \left( \sum_{r=1}^m \beta_t^{r-1} x_r \right)^2 + \sum_{s=1}^l \left[ \left( \sum_{r=1}^m \gamma_s^{r-1} x_r \right)^2 + \left( \sum_{r=1}^m \bar{\gamma}_s^{r-1} x_r \right)^2 \right] \end{aligned}$$

On pose :  $Y_t = \sum_{i=1}^m \beta_t^{i-1} X_i$  pour  $1 \leq t \leq m$ .

$$Z_{2s-1} = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m (\alpha_s^{i-1} + \bar{\alpha}_s^{i-1}) X_i \quad 1 \leq s \leq l$$

$$Z_{2s} = \frac{1}{2i} \sum_{i=1}^m (\alpha_s^{i-1} - \bar{\alpha}_s^{i-1}) X_i$$

$$\text{Alors : } p_f(x_1, \dots, x_m) = \sum_{t=1}^m Y_t^2 + 2 \sum_{s=1}^l (Z_{2s-1}^2 - Z_{2s}^2)$$

D'où le résultat

9bis  
lemme Soit  $R_1, R_2$  2 clôtures alg. réelle de  $(F, P)$ ,  
 et  $F_1$  tel que  $(F, P) \subseteq (F_1, P_1) \subseteq (R_1, R_1^2)$ , avec  $[F_1 : F] < \infty$   
 Alors il existe un  $F$ -plongement de  $(F_1, P_1)$  dans  $(R_2, R_2^2)$ .

Dém Soit  $\alpha \in F_1$  tel que  $F(\alpha) = F_1$ , et  $f(x) \in F[x]$  son polynôme minimal. On sait que  $f$  a au moins une racine dans  $R_2$ .  
 Soient  $\varphi_1, \dots, \varphi_m : F_1 \rightarrow R_2$  les  $F$ -plongements distincts de  $F_1$  dans  $R_2$ . Si l'on suppose qu'aucun des  $\varphi_i$  ne préserve  $P_1$ , cela veut dire qu'il existe  $b_1, \dots, b_m \in P_1$  tels que  $\varphi_1(b_1), \dots, \varphi_m(b_m) \notin R_2^2$ .  
 Cependant on sait que  $F_2 = F_1(\sqrt{b_1}, \dots, \sqrt{b_m}) \subseteq R_1$ . Par ce que nous venons de voir, il existe au moins un  $F$ -plongement  $\psi$  du corps  $F_2$  dans  $R_2$  ; alors  $\psi|_{F_1} = \varphi_i$  pour un  $i$ , et donc  $\varphi_i(b_i) \in R_2^2$ , contradiction.

Comme corollaire, on obtient :

Thm 10(A.S) Tout corps ordonné  $(F, P)$  a une clôture réelle, et elle est unique à  $F$ -iso près.

Cor 11 Soit  $R$  une clôture alg. réelle de  $(F, P)$ ,  $F \subset F(\alpha) \subset R$ .  
 Alors  $\#\{\text{ordres } P' \supset P \text{ sur } F(\alpha)\} = \#\{F\text{-plongements de } F(\alpha) \text{ ds } R\}$ .

Cor 12  $\mathbb{R}$  réel clos,  $F \subset \mathbb{R}$  sous-corps. Alors  $F \cap \mathbb{R}$  est réel clos. Clair par Thm 8.

Thm 13 (Tarski). La théorie des corps réels clos (dans le langage  $\{+, -, \cdot, 0, 1, <\}$ ) admet l'éq.  $RCF_{\mathbb{Z}}$

C'est à dire: étant donnée une formule  $\varphi(x_1, \dots, x_m)$ , il existe une formule  $\psi(x_1, \dots, x_m)$  sans quantificateurs, telle que  $Th(\mathbb{R}) \vdash \forall \bar{x} \varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \psi(\bar{x})$ .

Dém Critère d'éq: il suffit de montrer que si  $(R_1, R_1^2)$  et  $(R_2, R_2^2)$  contiennent le corps ordonné  $(\mathbb{Q}(a_1, \dots, a_m), P)$ , et si  $\varphi(x, \bar{a})$  est une formule sans quantificateurs, alors  $R_1 \models \exists x \varphi(x, \bar{a})$  ssi  $R_2 \models \exists x \varphi(x, \bar{a})$  (et sans autres paramètres que  $\bar{a}$ ).

Formule sans quantificateurs:  $\forall \wedge$  de formules de la forme  $f(x, \bar{a}) = 0, f(x, \bar{a}) > 0, f(x, \bar{a}) < 0$  où  $f \in \mathbb{Z}[x, y_1, \dots, y_m]$ .

Une réduction facile montre qu'il suffit de montrer quand

$$\varphi(x, \bar{a}) = \bigwedge_i f_i(x, \bar{a}) = 0 \wedge \bigwedge_j g_j(x, \bar{a}) > 0.$$

Lemme <sup>13bis</sup> C'est vrai: si  $b \in R_1$  satisfait  $\varphi(x)$ , alors  $R_2 \models \exists x \varphi(x)$ . Soient  $F_i = \bar{F} \cap R_i$ . On peut supposer  $R_1 = R_2$ .

Si l'une des  $f_i$  est non-triviale, et  $b \in R_1$  satisfait  $\varphi$ , alors  $b \in F_1$ , et donc  $R_2 \models \varphi(b)$ . On peut donc supposer

$\varphi(x, \bar{a}) = \bigwedge g_j(x, \bar{a}) > 0$ . On regarde l'ensemble  $A$  des zéros des  $g_j$  dans  $F_1$ . Si  $A = \emptyset$ , alors  $\bigwedge g_j(0) > 0$ , et c'est ok. Autrement, comme  $A$  est fini,

$R_1 \setminus A$  est une union finie d'intervalles ouverts, disons  $A = \{c_1, \dots, c_m\}$ , et pour tout  $j$  le signe de  $g_j$  sur