

## STRUTTURE MINIMALI E CHIUSURA ALGEBRICA

FRANCESCO PARENTE

**Notazione.** Per ogni  $n < \omega$  e per ogni formula  $\phi$ , introduciamo le abbreviazioni  $\exists_{\leq n} x \phi$  e  $\exists_{=n} x \phi$ , che significano rispettivamente: “esistono al più  $n$  elementi  $x$  tali che  $\phi$ ” ed “esistono esattamente  $n$  elementi  $x$  tali che  $\phi$ ”. Ogni espressione di questo tipo può essere trasformata in una vera formula del primo ordine.

**Definizione 1.** Sia  $\mathcal{M}$  una  $L$ -struttura,  $X \subseteq M$  e  $a \in M$ . Diremo che  $a$  è *algebrico* su  $X$  se esistono una  $L$ -formula  $\phi(x, \mathbf{y})$  e dei parametri  $\mathbf{b}$  in  $X$  tali che

$$\mathcal{M} \models (\phi(a, \mathbf{b}) \wedge \exists_{\leq n} x \phi(x, \mathbf{b}))$$

per qualche  $n < \omega$ . L'insieme degli elementi algebrici su  $X$  si indica con  $\text{acl}(X)$ .

**Definizione 2.** Una struttura  $\mathcal{M}$  è *minimale* se, per ogni  $D \subseteq M$  definibile,  $D$  è finito oppure  $M \setminus D$  è finito.

**Teorema 3.** Sia  $\mathcal{M}$  una  $L$ -struttura minimale. Per ogni  $X, Y \subseteq M$  abbiamo:

- (1)  $X \subseteq \text{acl}(X)$ .
- (2) Se  $X \subseteq \text{acl}(Y)$ , allora  $\text{acl}(X) \subseteq \text{acl}(Y)$ .
- (3) Se  $a \in \text{acl}(X \cup \{b\}) \setminus \text{acl}(X)$ , allora  $b \in \text{acl}(X \cup \{a\})$ .
- (4) Se  $a \in \text{acl}(X)$ , allora esiste  $X' \subseteq X$  finito tale che  $a \in \text{acl}(X')$ .

*Dimostrazione.* (1) Se  $a \in X$ , basta prendere la formula  $(x = y)$  e, come parametro, lo stesso  $a$ .

(2) Supponiamo che  $a \in \text{acl}(X)$ . Dunque, esistono una  $L$ -formula  $\phi(x, \mathbf{y})$  e dei parametri  $\mathbf{b} = (b_1, \dots, b_k)$  in  $X$  tali che

$$\mathcal{M} \models (\phi(a, \mathbf{b}) \wedge \exists_{\leq n} x \phi(x, \mathbf{b})).$$

Per ogni  $1 \leq i \leq k$  si ha  $b_i \in X \subseteq \text{acl}(Y)$ ; quindi esistono delle  $L$ -formule  $\psi_1(x, \mathbf{z}), \dots, \psi_k(x, \mathbf{z})$  e dei parametri  $\mathbf{c}$  in  $Y$  tali che

$$\mathcal{M} \models (\psi_1(b_1, \mathbf{c}) \wedge \dots \wedge \psi_k(b_k, \mathbf{c}))$$

e gli insiemi  $\{d \in M \mid \mathcal{M} \models \psi_i(d, \mathbf{c})\}$  sono finiti. Ora, basta considerare la formula

$$\exists \mathbf{y} (\psi_1(y_1, \mathbf{z}) \wedge \dots \wedge \psi_k(y_k, \mathbf{z}) \wedge \phi(x, \mathbf{y}) \wedge \exists_{\leq n} w \phi(w, \mathbf{y}))$$

per ottenere che  $a \in \text{acl}(Y)$ .

(3) Non è restrittivo supporre  $X = \emptyset$ : il caso generale segue da questo aggiungendo a  $L$  una costante per ogni elemento di  $X$ . Sia  $a \in \text{acl}(\{b\}) \setminus \text{acl}(\emptyset)$  e supponiamo per assurdo che  $b \notin \text{acl}(\{a\})$ . Poiché  $a \in \text{acl}(\{b\})$ , esistono una  $L$ -formula  $\phi(x, y)$  e un numero naturale  $n$  tali che

$$\mathcal{M} \models (\phi(a, b) \wedge \exists_{=n} x \phi(x, b)).$$

Inoltre,  $b \notin \text{acl}(\{a\})$  implica che l'insieme

$$\{b' \in M \mid \mathcal{M} \models (\phi(a, b') \wedge \exists_{=n} x \phi(x, b'))\}$$

---

*Data:* 19 aprile 2014.

Esercizio per il corso di *Teoria dei modelli*.

è infinito; dunque il suo complementare ha cardinalità  $l < \omega$  (qui abbiamo usato il fatto che  $\mathcal{M}$  è minimale). Infine, da  $a \notin \text{acl}(\emptyset)$  segue che l'insieme

$$\{ a' \in M \mid \mathcal{M} \models \exists_{=l} y \neg(\phi(a', y) \wedge \exists_{=n} x \phi(x, y)) \}$$

è infinito. Quindi possiamo trovare al suo interno  $n+1$  elementi distinti, chiamiamoli  $a_1, \dots, a_{n+1}$ . Ma allora esiste un  $b' \in M$  tale che

$$\mathcal{M} \models (\phi(a_1, b') \wedge \dots \wedge \phi(a_{n+1}, b') \wedge \exists_{=n} x \phi(x, b')),$$

assurdo.

(4) Segue dal fatto che ogni formula può avere solo un numero finito di parametri.  $\square$