

5. I costruibili di Gödel

Defn. Si dice che X è definibile su A (o a parametri in A) se esiste una formula $\varphi(x, x_1, \dots, x_n)$ ed elementi $a_1, \dots, a_n \in A$ tali che sia

$$X = \{t \in A \mid A \models \varphi[t, a_1, \dots, a_n]\}.$$

Oss: $\text{Def}(A) = \{x \mid x \text{ è definibile su } A\}$ è Δ_1^{ZF} (per Lemma (ii) di p. I)

Lemma: (i) Per ogni x si ha $x \in \text{Def}(x) \subseteq \mathcal{P}(x)$

(ii) x transitivo \Rightarrow $\text{Def}(x)$ transitivo (e quindi $x \subseteq \text{Def}(x)$)

Def: Si definisce induttivamente la classe L degli insiemi costruibili (di Gödel)

ponendo: $L_0 = \emptyset$

$$L_{\alpha+1} = \text{Def } L_\alpha$$

$$L_\lambda = \bigcup_{\alpha < \lambda} L_\alpha \quad \text{se } \lambda \text{ limite}$$

$$L = \bigcup_{\alpha \text{ ord}} L_\alpha$$

Oss: $x = L_\alpha, x \in L_\alpha$ sono formule Δ_1^{ZF} ; $x \in L$ (i.e. $\exists \alpha (x \in L_\alpha)$) è Σ_1^{ZF}

Proposizione: (i) $\forall \alpha$ L_α è transitivo (e quindi L è transitiva)

(ii) $\alpha < \beta \Rightarrow L_\alpha \in L_\beta$

(iii) $\forall \alpha$ $L_\alpha \subseteq V_\alpha$ e $\forall \kappa < \omega$ $L_\kappa = V_\kappa$ (da cui $L_\omega = V_\omega$)

(iv) $\forall \alpha$ $\alpha \in L_\alpha$ e $\alpha \in L_{\alpha+1}$ (quindi $L \supseteq \text{Ord}$ ed è una classe propria)

Def. Si definisce l'ordine costruibile $\delta(x)$ di un insieme costruibile $x \in L$ ponendo

$$\delta(x) = \min \{ \alpha \mid x \in L_\alpha \}$$

Lemma: (i) $\delta(x)$ è un ordinale ~~successore~~

$$(ii) \quad x \in y \in L \implies \delta(x) < \delta(y)$$

$$(iii) \quad \forall x \in L \quad \rho(x) < \delta(x)$$

(iv) Per ogni insieme $x \in L$ esiste α t.c. $x \in L_\alpha$.

Teorema 1 $L \models ZF$

Osservazione: Poiché $x \in L_\alpha$ è Δ_1^{ZF} , e quindi assoluta fra modelli transitivi di ZF si ha per ogni modello transitivo M di ZF e per ogni $x \in M$

$$M \models x \in L \iff \exists \alpha \in M \text{ t.c. } x \in L_\alpha$$

Allora se M è una classe propria (ossia se contiene tutti gli ordinali)

si ha $M \supseteq L$ (ed $L = L^M$, ossia è l'insieme degli insiemi costruibili in M); pertanto L è contenuto in ogni modello di ZF che ha

tutti gli ordinali, ed è quindi il minimo tale modello.

Inoltre $L = L^L$ e perciò L verifica il cosiddetto

Assioma di costruibilità di Gödel: $V=L$ (i.e. $\forall x \exists \alpha (x \in L_\alpha)$)

Pertanto se ZF è coerente tale è anche $ZF + V=L$.

X

Lemma (Gödel): Esiste una formula Σ_1 con due variabili libere $\varphi(x, y)$ t.c.

(i) $\prec = \{(x, y) \mid \varphi(x, y)\}$ è un buon ordinamento su L^2

(ii) $\varphi(x, y)$ è $\Delta_1^{ZF+V=L}$.

Corollario (Gödel): L è bene ordinato da \prec , e quindi $V=L$ implica una forma forte di AC (vi è una funzione universale di scelta).

Pertanto, se ZF è coerente, tale è anche ZFC.

Lemma: $\forall \alpha \geq \omega$ si ha $|L_\alpha| = |\alpha|$

Lemma: Se μ è un cardinale infinito si ha $\mathcal{P}(\mu) \cap L = L_\mu$

Lemma: Se μ è un cardinale infinito si ha $\mathcal{P}(\mu) \cap L \subseteq L_{\mu^+}$

Corollario (Gödel): $V=L \Rightarrow IGC$ (e quindi $L \neq IGC$).

Pertanto IGC è consistente relativamente a ZF.

Esercizio: Si considerino le seguenti "operazioni di Gödel":

$$G_1(x, y) = \{x, y\} \quad G_2(x, y) = \in/x \quad G_3(x, y) = x \setminus y$$

$$G_4(x, y) = x/y \quad G_5(x, y) = x \cap \text{dom}(y) \quad G_6(x, y) = x \cap y^{-1}$$

$$G_7(x, y) = \{(u, v, w) \in x \mid (v, w, u) \in y\} \quad G_8(x, y) = \{(u, v, w) \in x \mid (u, w, v) \in y\}$$

Si beneordinino le triple (i, α, β) ove $0 \leq i \leq 8$ prima seconda il loro max e, a parità, antilessicograficamente; si definiscano induttivamente gli insiemi L'_γ nel modo seguente:

(i) se la γ -esima tripla è (i, α, β) con $i \neq 0$, allora $L'_\gamma = G_i(L'_\alpha, L'_\beta)$

(ii) se la γ -esima tripla è $(0, \alpha, \beta)$, allora $L'_\gamma = \{L'_\delta \mid \delta < \gamma\}$.

Si dimostri che la classe $L' = \bigcup_{\gamma \text{ ord}} L'_\gamma$ è un modello transitivo

di ZF contenente tutti gli ordinali e minimo fra tali modelli, e se

ne deduca che $L' = L$.

In effetti si dimostri

(a) $L'_\omega = L_\omega = V_\omega$

(b) Se $\omega^\delta = \gamma$, allora $L'_\gamma = L_\gamma$

[per la (b) vedi T.A. Linden: Equivalences between Gödel's definition of constructibility, *Mem. d'I.I.* in "Sets, Models and Recursion Theory", (J. Crossley, ed.) North Holland 1967]

Osservazione: Se si assume che ZF possiede un modello standard (condizione in sè più forte della coerenza di ZF) allora per l'isomorfismo di Mostowski possiede anche un modello transitivo M (ove M è un insieme transitivo) e il ragionamento dell'oss. di p. IX implica $L^M = L \cap M = L_{\sigma}$ ove $\sigma = \{\alpha \text{ ord.} \mid \alpha \in M\}$ (detto indice di M).

Vi è allora un minimo ordinale σ_0 t.c. $L_{\sigma_0} \models ZF$; tale L_{σ_0} è il minimo modello transitivo di ZF e verifica ovviamente anche AC, IGC e $V=L$.

Il modello minimo L_{σ_0} si può utilizzare per mostrare l'impossibilità di utilizzare il metodo dei modelli interni (ovv. l'uso di classi transitive definite da formule del tipo di L) ~~per~~ per ottenere l'indipendenza di $V=L$ (e quindi a maggior ragione di AC o IGC).

Se infatti M è un modello transitivo di ZF e se si dimostra in ZF che vale ~~il~~ $(ZF)^M$, allora $M^{L_{\sigma_0}}$ definisce un sottoinsieme transitivo di L_{σ_0} che a sua volta è modello di ZF e quindi coincide con L_{σ_0} .

Pertanto $L_{\sigma_0} \models V=L$ e $V=M$ (i.e. $\forall x (x \in M)$) e pertanto $V=L$ è consistente con $V=M$ e dunque non è provabile in ZF $(V \neq L)^M$, ed a maggior ragione $(\neg AC)^M$ ovvero $(\neg IGC)^M$.

Il ragionamento si applica a qualunque ~~che~~ modello standard interno di ZF, utilizzando l'isomorfismo di Mostowski.