

هر چه یک زبان مرتبه اول باشد  
منظور از  $\exists$  - تئوری مجموعه‌ای از

صحت است.

سوال

تئوری گروه‌های آبدی (دارای تاب را بنویسید.

تعریف گروه  $G$  آبدی است

$$\forall x \in G \quad \exists n \in \mathbb{N} \quad \underbrace{x + x + \dots + x}_n = 0$$

تلاش برای نوشتن یک تئوری برای گروه‌ها

$$\left\{ \begin{array}{l} \forall x, y \in G \quad x + (y + z) = (x + y) + z \\ \forall x \exists y \quad x + y = 0 \\ \forall x, y \quad x + (y + x) = (x + y) + x \\ \forall x \quad x + 0 = x \end{array} \right.$$

$$\exists x \quad x = 0$$

$$\exists x \quad x + x = 0$$

$$\exists x \quad x + x + x = 0$$

توجه

در فرمولها مرتبه اول مسدود  
 $\exists x$   
 $\downarrow$   
 $x$

بعضی وجود داشتن (یا نداشتن) عنصر در زبان است.

$$\exists x \in \dots$$

تعریف فرض کنید  $L$  یک زبان مرتبه اول باشد.

کلاس  $K$  از  $L$  - ساختارهای مقدماتی مجموعه

(Elementary class)  $T$  - تئوری

در دیتا استرکچر باشد، طوری که

$$K = \{ m \mid m \models T \}$$

مثال کلاس گروه های آبدی

مثال کلاس مجموعه ها  $I = \{ \dots \}$

$$T = \{ \exists x_1, x_2, x_3, x_4 \dots \exists x_1, x_2, x_3, x_4 \dots \exists x_1, x_2, x_3, x_4 \dots \exists x_1, x_2, x_3, x_4 \dots \}$$

اگر  $m \models T$  آن گاه  $m$  در  $K$  است.  $m \models T$  یعنی  $m$  در  $K$  است.

$$K = \{m_i\}_{i \in I}$$

یادآوری

فرض کنید  $K$  کلاس از  $\mathbb{Z}$  ساخته باشد. قرار دهید

$$T = \{ \varphi \mid \forall m \in K, m = \varphi \}$$

آنچه که می‌خواهیم  $m = 1$  است اگر تنها اگر

$$\frac{m}{n} \equiv m$$

$$(m \equiv m \Rightarrow m \equiv m) \Rightarrow m \equiv m$$

شماره اصل

$$\left. \begin{array}{l} \forall x \\ \frac{x+x+\dots+x}{n} \neq 0 \\ n \in \mathbb{N} \end{array} \right\}$$

مثال آیا کلاس گروهها متناهی، منتهی است؟

مثال  
تعداد گروه‌های بی‌نهایت

گروه‌ها

$$\begin{array}{l} \forall x \quad (x \neq 0 \rightarrow x+x \neq 0) \\ \forall x \quad (x \neq 0 \rightarrow x+x+x \neq 0) \\ \forall x \quad (x \neq 0 \rightarrow x+x+x+x \neq 0) \\ \vdots \end{array}$$

$$(K = \{m | m \neq T\})$$

اثبات فرض کنید  $K$  یک کلاس مقدماتی باشد.

فرض کنید  $m \in K$  اگر  $n \equiv m$  آنگاه  $n \neq T$

پس  $n \in K$

فرض کنید  $\prod m_i$  فرازها را با خنده  $m$  در  $K$  باشد.

اگر  $\prod m_i = \top$  برای  $m$  آنگاه  $\prod m_i$  که  $\prod m_i = \top$

نکته

کلاس  $K$  از  $\{ \}$  انتخابها مقدماتی است.  
 اگر  $\prod m_i$  تحت فرضها در  $K$  بدل بودن مقدماتی بسته باشد.

$$m \in K \wedge n \equiv m \Rightarrow n \in K$$

$$K = \{m_i\}_{i \in I}$$

$$T = \bigcap_{m \in K} Th(m) \quad \text{قرار رهنج}$$

$$K = \{m \mid m \models T\} \quad \text{ادعا}$$

ادله اگر  $m \in K$  آنجا که  $m \models T$

و ما به این که  $m \models T$  آنجا که  $m \models T$

$$m \equiv \left( \frac{\prod m_i}{U} \right) \in K$$

اثبات به کمک

فرض کنیم  $K$  - معادل بودن معنی است  
و فرض بر این است.

حدت پیدا کردن  $T$  به طوری که

$$K = \{m \mid m \models T\}$$

$\varphi \in T$  پس

$$\{i \mid m_i \models \varphi\} = I \in U$$

پس (نیایدواش)

$$\frac{\prod m_i}{U} \models \varphi$$

$$\frac{\prod m_i}{U} \models T$$

نیایدواش

(به بیان دیگر، کلاس مدلهای نامتناهی  
 $Th(K)$  خود یک کلاس مقدماتی است)

$Th(K)$  نامتناهی برای  
 است اگر و تنها اگر  $m$  عددهای

تکرار  $K$  در  $\mathcal{K}$   $\mathcal{K}$  باشد

$$T = \left\{ \varphi \mid \left. \begin{array}{l} \text{تعداد مدلهای } \mathcal{K} \text{ در } \varphi \text{ نامتناهی است} \\ \text{نسبت متناهی است} \end{array} \right\} \right.$$

$$= \left\{ \varphi \mid \left. \begin{array}{l} \text{متناهی} \\ \{m/n \mid n \in \mathbb{N}\} \end{array} \right\} \right.$$

دلیل  $\prod_{m \in K} \frac{1}{m} \in K$  (چون کلاس  $K$  در اغز بسته است)  
 $m \in K$  چون کلاس  $K$  عددهای بدون تقویم بسته است

تصیه فرض کنید  $K$  کلاس از  $\mathcal{K}$  - ساختارهای متناهی  
 باشد به طوری که  $n$  هر عدد طبیعی  $n$  در کلاس  $K$  تعداد متناهی ساختار  
 از آنقدر  $n$  موجود باشد آن گاه  $M$  یک مدل

در واقع باید نشان دهیم که  $\mathcal{F}$  فیلتر است و  $\mathcal{L}$  منظم است.

(یا آردی: هر فیلتر غیر اصلی  $\mathcal{F}$  منظم است)

یا آردی: فیلتر  $\mathcal{F}$  اصلی هرگاه که  $a \in I$  در  $\mathcal{F}$  باشد  
 به طوریکه  $U = \{X \subseteq I \mid a \in X\}$

یا آردی:  $U$  غیر اصلی  $\Rightarrow$   $\mathcal{F}$  منظم است  
 (تمرین)

ادامه

$$m \neq \mathcal{F}$$

فرض کنید  $\mathcal{F} \in \mathcal{A}$ ، آردی:  $m \neq \mathcal{F}$   
 به عبارتی آردی که  $\mathcal{F}$  نشان دهیم که

$$\{i \mid m_i = \mathcal{F}\} \in U$$

اثبات

فرض کنید  $m$  یک مدل نامتناهی برای

$Th(K)$  باشد. آنگاه  $m$  مدل برای  $\exists U$  است.

$$m \equiv \prod_{i \in I} m_i / U$$

باید دید که هر یک فیلتر ل اصل هستند

اگر فیلتر ل اصل باشد آن گویا  $\exists I \in \mathcal{I}$  و  $\exists U \in \mathcal{U}$

چون فرض کنید  $|m_i| = n$

فرضاً  $n$  مفروضه دارد  $\varphi$   
 $\exists x_1, \dots, x_n \wedge y_1, \dots, y_n$   
 $\forall y_1, \dots, y_n$

در کدام مدل غیر مرتبه است  $\in \mathcal{U}$   
 $\{ \exists x_1, \dots, x_n \wedge y_1, \dots, y_n \} \in \mathcal{U}$   
 $\{ \forall y_1, \dots, y_n \} \in \mathcal{U}$

پس مدل  $\mathcal{M}$  در مرتبه است

و این نامتناهی بودن  $\mathcal{M}$  را تقصیر کند

این است که

$\mathcal{M} = \{ \varphi \mid \varphi \text{ در مرتبه است} \}$

فرض کنید  $\mathcal{M} = \mathcal{U}$

هرگز

$$\mathcal{M} = Th(K)$$

اثبات این که

فرض کنید  $\varphi \in Th(K)$  نباشد

$$\{ \exists x_1, \dots, x_n \wedge y_1, \dots, y_n \} = \mathcal{I}$$

هرگز  $\mathcal{M} = \mathcal{U}$

و این  $\varphi$  متناهی بودن  $\mathcal{M}$  را تقصیر کند

$$\mathcal{M} = Th(K)$$



$M$  نامتناهی است.

ادعا

قرار دهید:  $\bigwedge_{n \neq n'} \exists x_{n'} - x_n$

ادعا کنیم که تمام  $\varphi_n$  ها در  $M$  ریشه هستند.

هر  $\varphi_n$  تعداد تعداد متناهی عدد اول دارد.

اثبات