

مثال $L = \{+, 0\}$

فان ریخت که $\mathbb{Z} \neq \mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z}$

مشاهده در \mathbb{Z} عددی یا زوج یا فرد

$\mathbb{Z} \neq \sqrt{x} \left(\exists y (y+y=x \vee x=2y+1) \right) \in \mathbb{Z}$
 (زوج یا فرد) شکل دارد

تعریف

زیر مجموعه m_1, m_2 در \mathbb{Z} ساختار باشند

متریک m_1, m_2 هم از مقدماتی هستند و $m_1 \cap m_2 = \{0\}$

$m_1 = m_2$ (برای هر $a \in m_1$ و $b \in m_2$ داریم $a = b$)

$m_1 \neq m_2$ یا $m_1 \neq m_2$

تقسیم وایش

$\prod m_i = \varphi([a_1], \dots, [a_n])$

$\Leftrightarrow \{i \mid m_i = \varphi(a_1, \dots, a_n)\} \in U$

$$(\mathbb{Z}_2, +, 0) \stackrel{?}{\equiv}$$

$$(\mathbb{Z}_3, +, 0)$$

مثال

$$\mathbb{Z} \oplus \mathbb{Z} \neq \mathbb{Z}$$

اگر

$$(1, 0), (0, 1)$$

$$(1, 0) + (0, 1) = (1, 1)$$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow & \downarrow & \downarrow \\ \text{زوج} & \text{زوج} & \text{زوج} \end{array}$$

$$L = \{+, 0, 1\}$$

$$\mathbb{C} = (\mathbb{C}, +, \cdot, 0, 1) \stackrel{R}{\neq} (\mathbb{R}, +, \cdot, 0, 1) \quad \text{مثال}$$

$$\mathbb{C} \neq \exists x \quad x^2 + 1 = 0$$

$$\mathbb{R} \neq \exists x \quad x^2 + 1 = 0$$

سوال

آیا یک فرمول $\varphi(x)$ به گونه ای می توان نوشت که

به این روش به طریقی

$$(\mathbb{Z}, +, 0) \models x=1 \Leftrightarrow \varphi(x)$$

$$\{1\} = \{x \mid \varphi(x)\}$$

مشابه \mathbb{Z} مجموعه اعداد صحیح را نشان دهد

$$\mathbb{Z} \models \forall x, y (\exists k \ x = k+k \wedge \exists k \ y = k+k)$$

$$\rightarrow \exists k \ x+y = k+k$$

تفصیلاً فرض کنید $K = \{m_i \mid i \in I\}$ کلاس

از I ساختار باشد. تعریف کنید

$$Th(K) = \bigcap_{i \in I} Th(m_i)$$

بیان کنید

$$\varphi \in Th(K) \Leftrightarrow \forall i \in I, m_i \models \varphi$$

توجه
اگر m, n هم‌ارز مقدماتی باشند
هر جمله‌ای که در m درست باشد در n هم درست است.

یعنی برای $\varphi \in Th(m)$ داریم $m \models \varphi$

$$Th(m) = Th(n)$$

این گونه هم می‌توانیم
نشان دهیم $(m \models \varphi) \Leftrightarrow (n \models \varphi)$

تعریف
فرض کنید m یک L -ساختار باشد.

تئوری کامل m را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$Th(m) = \left\{ \varphi \mid \begin{array}{l} \varphi \text{ یک } L\text{-جمله است} \\ m \models \varphi \end{array} \right\}$$

توجه: اگر $\varphi \in Th(m)$ یا $\psi \in Th(m)$ یا $\varphi \wedge \psi \in Th(m)$

$$T = \text{Th}(m)$$

$$= \{ \varphi \mid m \models \varphi \}$$

تزاردهیه

برای $\varphi \in T$ تزاردهیه

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

$$U = \left\{ X \subseteq I \mid \exists \varphi \right.$$

$$\left. \begin{array}{l} \varphi \in T \\ X \supseteq X_{\varphi} \end{array} \right\}$$

تزاردهیه

$$m \models \text{Th}(K)$$

اثبات

فرض کنید

هستند

پیدا کردن فرانتیه U به طوری که

$$m \equiv \prod_{U} m_i$$

آن گاه

$$m \models \text{Th}(K)$$

اگر دستها اگر m با فرض K سازگار بود K

هم از مقدماتی باشد؛ بر این دیگر $m \models \text{Th}(K)$

اگر دستها اگر U فرانتیه U روی I وجود داشته باشد

$$\prod_{U} m_i \equiv m$$

به طوری که

ادعا \cup یک فیلتر روی I است.

اثبات (۱) $I \in U$. به نیت این که

$$\exists \varphi \in T \quad I \ni x_\varphi$$

محزرات $\varphi \in Th(K)$ در نظر گرفته شد.

فاینا $\emptyset \neq U$.

باید ثابت کنیم که به مثال هیچ x_φ نیست. یعنی باید نشان دهیم که x_φ

در T نیست. زیرا اگر φ در T باشد، m_i ها ناپایدار

در T نیستیم. m_i ها فقط در T نیستند.

$$\forall i \in I \quad m_i \neq \varphi$$

$$\left. \begin{array}{l} \varphi \in T \\ \varphi \in Th(K) \end{array} \right\}$$

نیت

فرض کنیم $x, y \in U$

آنچه می‌خواهیم

$$\exists \varphi \in T \quad x_\varphi \subseteq X$$

$$\exists \varphi \in T \quad x_\varphi \subseteq Y$$

$$x_{\varphi \cup \psi} \subseteq x_\varphi \cap x_\psi$$

$$\{i \mid m_i = \varphi \cup \psi\} = x_\varphi \cap x_\psi$$

تابعاً
فرض کنید

$$X \subseteq Y, x \in U$$

$$\exists \varphi, x \in X$$

$$x \in Y$$

بنابراین U یک فیلتر است ✓

U را یک فیلتر بنام U بگیرش

$$m \equiv \frac{\prod m_i}{n} \quad \text{ارضا}$$

$$(m = \text{th}(k)) \quad \text{یا دانه}$$

فرض کنید φ جدا باشد به طوری که

$$m = \varphi \cdot \text{th}(m) = 1$$

بنابراین $x \in U$ (بنابراین x در U)

$$\frac{\prod m_i}{n} = \varphi$$

درج n تا اینجا ثابت کردیم که اگر $k = (m_i)$ n خاندانهای از φ ساخته باشند n که اگر n آغا

$m = \text{th}(k)$ آنجا m از m کمتر یا یک فرزند n خواهد بود

نمودار k است

مثال $L = \{+, e, 1\}$

$T = \left\{ \begin{array}{l} \forall x \exists y \ x+y=1 \\ \forall x \exists y \ x+y=x \end{array} \right\}$

مثال $L = \{+, e\}$

$T_{group} = \left\{ \begin{array}{l} \forall x, y, z \quad x.(y.z) = (x.y).z \\ \forall x, y \quad x.y = y.x, \forall x \exists y \quad xy = e \\ \forall x \quad x.e = x \end{array} \right\}$

اینجا

Th(m)

$Th(K) = \bigcap_{m \in K} Th(m)$
 (کلاس از اینها)

تعریف فرض کنید L یک زبان مرتبه اول باشد

هر مجموعه Σ جدا یک تئوری گفته می شود.
 (تشریح - متناهی)

اثبات تئوری عکس قضیه

$m \equiv \prod_{i \in I} m_i$
 فرض کنید

$\forall \varphi \in Th(K) \quad m \models \varphi$

اگر $\{i \mid m_i \models \varphi\} = I \in \mathcal{U}$ آن گاه $\varphi \in Th(K)$

$\prod_{i \in I} m_i \models \varphi$

در نتیجه قضیه وارث
 $m \models \varphi$

مثال

تولید کرده $(G, +)$ را تا به بار گرفتن هر یک که

تولید می کند $g \in G$ و $n \in \mathbb{N}$ موجود باشند

$$\underbrace{g + g + g + \dots + g}_{n \text{ بار}} = 0$$

تمرین تولید کرده $(G, +)$ تا به بار گرفتن هر یک که

مثال $L = \{ < \}$

تولید می کند زیر را نتواند مجموعه ها را (رابطه اولی نامند)

$$T = \left\{ \forall x \neg (x < x), \forall x, y, z \right. \\ \left. (x < y \wedge y < z \rightarrow x < z) \right\}$$

مثال $L = \{ R(x, y) \}$ تولید کرده $(R(x, y))$ غیر صفر

$$T = \left\{ \forall x \neg R(x, x), \forall x, y, z R(x, y) \rightarrow R(y, z) \right\}$$

$$\frac{R(x, y)}{x}$$