

Submodelos Elementares e uma Aplicação

Dione Andrade Lara

1 Introdução

Nesse trabalho apresentaremos as ferramentas necessárias para entender o que são submodelos elementares e como aplicar esse conceitos para demonstrar o seguinte Teorema:

Seja (X, τ) Lindelöf, regular e satisfazendo o primeiro axioma de enumerabilidade. Então $|X| \leq \mathfrak{c}$.

Para ver mais aplicações em topologia e teoria de conjuntos basta ver a referência [1].

Veremos que conseguiremos de certa forma um modelo bem grande que contenha o espaço X e as propriedades topológicas desejadas, mas como precisamos que o espaço tenha o tamanho de no máximo \mathfrak{c} usaremos o Teorema Downward Löweinheim-Skolem. Tal Teorema nos permite conseguir um modelo menor que ainda contenha os objetos que nos são necessários.

2 Linguagens, Modelos e Submodelos

Nessa seção falaremos sobre linguagens, modelos e no final definiremos o que é um submodelo elementar. Para isso apresentaremos brevemente as definições de fórmulas, satisfação e Teoria.

Definição 2.1. Uma **linguagem** é um conjunto de símbolos e dentre eles teremos símbolos para relações, símbolos para funções e símbolos para constantes:

$$\mathcal{L} = \{P, \dots, F, \dots, c, \dots\}$$

cada P é uma relação n -ária para algum $n \geq 1$ e cada F é uma m -função para algum $m \geq 1$.

Termos e fórmulas de uma linguagem \mathcal{L} são sequências finitas de símbolos de símbolos de \mathcal{L} , e de símbolos lógicos (símbolos de identidade "=", parentesis "(e)", variáveis, conectivos " \forall e \wedge ", negação " \neg " e quantificadores " \forall e \exists "). O conjuntos de todos os termos e fórmulas são definidos por recursão, para maiores detalhes veja David Maker.

Um **modelo** para uma linguagem dada \mathcal{L} é o par $\mathcal{U} = (A, I)$ onde A é o universo de \mathcal{U} e I é a função interpretação que interpreta os símbolos de \mathcal{L} em A . Um modelo para \mathcal{L} é usualmente denotado da seguinte forma:

$$\mathcal{U} = (A, P^{\mathcal{U}}, \dots, F^{\mathcal{U}}, \dots, c^{\mathcal{U}}, \dots)$$

Como iremos verificar as interpretações das fórmulas dentro dos modelos é melhor entenderemos um pouco melhor o que são fórmulas e o que é o seu valor.

Definição 2.2.

- i*) Uma variável é um **termo**.
- ii*) Um símbolo de constante é um **termo**.
- iii*) Se F é uma m -função e t_1, \dots, t_m são termos, então $F(t_1, \dots, t_m)$ é um **termo**.
- iv*) Qualquer combinação finita dos itens *i*) – *iii*) são **termos**.

Definição 2.3.

- i*) $t_1 \equiv t_2$ é uma **fórmula atômica**, onde t_1 e t_2 são termos de \mathcal{L} .
- ii*) Se P é uma relação n -ária e t_1, \dots, t_m termos, então $P(t_1, \dots, t_n)$ é uma **fórmula atômica**.

Definição 2.4.

- i*) Uma fórmula atômica é uma **fórmula**.

- ii) Se φ e ψ são fórmulas, então $(\varphi \wedge \psi)$ e $\neg\varphi$ são **fórmulas**.
- iii) Se x é uma variável e φ uma fórmula, então $(\forall x)\varphi$ é uma **fórmula**.
- iv) Qualquer combinação finita dos itens i) – iii) são **fórmulas**.

Uma **sentença** é uma fórmula sem variáveis livres.

Definição 2.5.

O valor de um termo $t(v_0, \dots, v_q)$ em x_0, \dots, x_q é definido como $t[x_0, \dots, x_q]$ da seguinte forma:

- i) Se $t = v_i$, então $t[x_0, \dots, x_q] = x_i$.
- ii) Se t é um símbolo constante c , então é a interpretação de c em \mathcal{U} .
- iii) Se $t = F(t_1, \dots, t_m)$ onde F é uma m -função, então $t[x_0, \dots, x_q] = G(t_1[x_0, \dots, x_q], \dots, t_m[x_0, \dots, x_q])$ onde G é a interpretação de F em \mathcal{U} .

Definição 2.6. Suponha que $\varphi(v_0, \dots, v_q)$ é a fórmula atômica $t_1 \equiv t_2$, onde $t_1(v_0, \dots, v_q)$ e $t_2(v_0, \dots, v_q)$ são termos. Então x_0, \dots, x_q satisfaz φ se, e somente se, $t_1[x_0, \dots, x_q] = t_2[x_0, \dots, x_q]$.

Suponha que $\varphi(v_0, \dots, v_q)$ é a fórmula atômica $P(t_1, \dots, t_n)$ onde P é uma relação n -ária e $t_1(v_0, \dots, v_q), \dots, t_n(v_0, \dots, v_q)$ são termos. Então x_0, \dots, x_q satisfaz φ se, e somente se, $R(t_1[x_0, \dots, x_q], \dots, t_n[x_0, \dots, x_q])$ onde R é a interpretação de P em \mathcal{U} . Abreviamos como $\mathcal{U} \models \varphi[x_0, \dots, x_q]$ para: x_0, \dots, x_q satisfaz φ em \mathcal{U} .

Seja \mathcal{L} uma linguagem. Uma \mathcal{L} -teoria T é um conjunto de \mathcal{L} -sentenças. Dizemos que \mathcal{M} é um modelo de T se $\mathcal{M} \models \varphi$ para todas as sentenças de $\varphi \in T$.

Definição 2.7. Dois modelos $\mathcal{U} = (A, P, \dots, F, \dots, c, \dots)$ e $\mathcal{U}' = (A', P', \dots, F', \dots, c', \dots)$ são isomorfos se existe um isomorfismo entre \mathcal{U} e \mathcal{U}' , i.e., existe uma função f de A em A' tal que:

1. $P(x_1, \dots, x_n)$ se, e somente se, $P'(f(x_1), \dots, f(x_n))$.
2. $f(F(x_1, \dots, x_n)) = F'(f(x_1), \dots, f(x_n))$.
3. $f(c) = c'$

Para todas as relações, funções e constantes de \mathcal{U} . Se f é um isomorfismo, então $f(t^{\mathcal{U}}[a_1, \dots, a_n]) = t^{\mathcal{U}'}[f(a_1), \dots, f(a_n)]$ para cada termo, e $\mathcal{U} \models \varphi[a_1, \dots, a_n]$ se, e somente se, $\mathcal{U}' \models \varphi[f(a_1), \dots, f(a_n)]$ para cada fórmula φ e todas $a_1, \dots, a_n \in A$.

Definição 2.8. Um **submodelo** de \mathcal{U} é um subconjunto $B \subset A$ dotado das relações $P^{\mathcal{U}} \cap B^n, \dots$, funções $F^{\mathcal{U}} \upharpoonright B^m, \dots$ e constantes $c^{\mathcal{U}}, \dots$ todas as constantes $c^{\mathcal{U}}$'s pertencem a B , e B é fechado para todos $F^{\mathcal{U}}$ (se $(x_1, \dots, x_m) \in B^m$, então $F^{\mathcal{U}}(x_1, \dots, x_m) \in B$). Um mergulho de \mathcal{B} em \mathcal{U} é um isomorfismo entre \mathcal{B} e um submodelo $\mathcal{B}' \subset \mathcal{U}$. Um submodelo $\mathcal{B} \subset \mathcal{U}$ é um **submodelo elementar** (denotamos por $\mathcal{B} \prec \mathcal{U}$) se para toda fórmula φ e para todos $a_1, \dots, a_n \in B$ temos:

$$\mathcal{B} \models \varphi[a_1, \dots, a_n] \text{ se, e somente se, } \mathcal{U} \models \varphi[a_1, \dots, a_n].$$

3 O Teorema de Löweinhein-Skolem

Veremos o que é necessário para entender o O Teorema de Löweinhein-Skolem.

Teorema 3.1 (Critério de Tarski-Vaught). *Sejam \mathcal{U} e \mathcal{B} modelos para \mathcal{L} , $\mathcal{U} \subset \mathcal{B}$ onde $\mathcal{U} = (A, I^A)$, $\mathcal{B} = (B, I^B)$ e $A \subset B$. Então $\mathcal{U} \preceq \mathcal{B}$ se, e somente se, para toda fórmula $\varphi(\vec{x}, v) \in \mathcal{L}$ e para todo $\vec{a} \in A^n$ se existe $b \in B$ tal que $\mathcal{B} \models \varphi(\vec{a}, b)$, então existe $c \in A$ tal que $\varphi(\vec{a}, c)$.*

Demonstração. Veja [3]. □

Observação. O critério nos diz que para um submodelo ser elementar basta testar a validade para as fórmulas existenciais. Ou seja, para toda fórmula $\varphi \in \mathcal{L}$ com parâmetros no submodelo se existir alguém no modelo que testemunha a validade de φ então existe alguém no submodelo que atesta a validade de φ .

Definição 3.2. Seja B um conjunto não vazio e θ um cardinal.

- Se $f : B^\alpha \rightarrow B$ para algum $\alpha < \theta$ então $A \subset B$ é fechado sobre f se, e somente se, $f[A^\alpha] \subset A$.
- Se $\mathcal{F} \subset \{f : B^\alpha \rightarrow B : \alpha < \theta\}$ então $A \subset B$ é fechado se, e somente se, A é fechado sobre f para todo $f \in \mathcal{F}$.
- O fecho de $S \subset B$ sobre \mathcal{F} é $\bigcap \{X : S \subset X \subset B \text{ e } X \text{ é fechado sobre } \mathcal{F}\}$.

Se quisermos saber a cardinalidade de \mathcal{F} precisamos construí-lo recursivamente, e para isso usaremos o seguinte Lema:

Lema 3.3. *Seja θ um cardinal regular infinito, e seja $\mathcal{F} = \{f : B^\alpha \rightarrow B : \alpha < \theta\}$. Fixe $S \subset B$, e defina recursivamente:*

1. $S_0 = S$.

2. $S_{\xi+1} = S_\xi \cup \{f(\vec{x}) : f \in \mathcal{F} \text{ e } f : B^\alpha \rightarrow B \text{ e } \vec{x} \in (S_\xi)^\alpha\}$.

3. $S_\eta = \bigcup_{\xi < \eta} S_\xi$ se η for um ordinal limite.

Então S_θ é o fecho de S sobre \mathcal{F} .

Fazendo $\theta = \omega$ temos o seguinte:

Lema 3.4. Se $\mathcal{F} \subset \{f : B^n \rightarrow B : n \in \omega\}$ e κ um cardinal infinito tal que $|S| \leq \kappa$ onde $S \subset B$ e $|\mathcal{F}| \leq \kappa$ então o fecho de S sobre \mathcal{F} tem tamanho no máximo κ .

Demonstração. Note que $S_\omega = \bigcup_{n \in \omega} \{f(\vec{x}) : f \in \mathcal{F} \text{ e } f : B^n \rightarrow B \text{ e } \vec{x} \in S^n\}$. Para cada $n \in \omega$ $|S^n| = |S| = \kappa$, então $|S_\omega| \leq |\mathcal{F}| \cdot |S| \cdot \aleph_0 = \kappa \cdot \kappa \cdot \aleph_0 = \kappa$. \square

Teorema 3.5 (Downward Löweinhein-Skolem-Tarski). Seja $\mathcal{B} = (B, I^B)$ um modelo para \mathcal{L} . Fixe κ tal que $\max\{|\mathcal{L}|, \aleph_0\} \leq \kappa \leq |B|$ e fixe $S \subset B$ tal que $|S| \leq \kappa$. Então existe um submodelo elementar $\mathcal{A} = (A, I^A)$ tal que $\mathcal{U} \preceq \mathcal{B}$ e $S \subset A$ e $|A| = \kappa$.

Demonstração. Para cada fórmula existencial φ de \mathcal{L} , uma função de Skolem da seguinte maneira:

Seja φ uma fórmula existencial, então $\varphi(\vec{x})$ é da forma $\exists y \psi(\vec{x}, y)$. Seja $f_\varphi : B^n \rightarrow B$ tal que para todo $\vec{a} \in B^n$ se $\mathcal{B} \models \varphi(\vec{a})$, então existe $b \in B$ tal que $\mathcal{B} \models \exists y \psi(\vec{a}, b)$, então tome $f_\varphi(\vec{a}) = b$. Caso contrário $f_\varphi(\vec{a})$ escolhe qualquer valor arbitrário.¹ Note que $n = n_\varphi$ depende de φ , na verdade temos que $f_\varphi : B^{n_\varphi} \rightarrow B$ Podemos definir as funções de Skolem usando a boa ordem de B .²

Seja \mathcal{F} a família de todas as f_φ 's. Note que $|\mathcal{F}| \leq \kappa$, $|\mathcal{L}| \leq \kappa$. Como $|B| \geq \kappa$ fixe $S' \subset B$ tal que $S \subset S' \subset B$ e $|S'| = \kappa$. Seja A o fecho de S' sobre \mathcal{F} . Pelo último Lema temos que $|A| \leq \kappa$. Como $S' \subset A$ então $|A| = \kappa$. Então o conjunto A define um modelo $\mathcal{U} \subset \mathcal{B}$ e $\mathcal{U} \preceq \mathcal{B}$ pelo critério de Tarski-Vaught.

Note que A é fechado para todas as funções de \mathcal{L} . Ou seja, se $g \in \mathcal{L}$ tal que $g_{\mathcal{B}} : B^n \rightarrow B$ então $g_{\mathcal{B}}(A^n) \subset A$. De fato, para cada $g \in \mathcal{L}$ tal que g é função seja $\varphi(\vec{x})$ dado por $\exists y (g(\vec{x}) = y)$ note que a função de Skolem f_φ tem que ser $g_{\mathcal{B}}$. No caso $n = 0$ A contem $c_{\mathcal{B}}$ para cada constante c de \mathcal{L} . Nesse caso tome φ a sentença $\exists y (c = y)$ e a função de Skolem f_φ leva $B^0 = \{\emptyset\}$ em B , e $f_\varphi(\emptyset)$ tem que ser $c_{\mathcal{B}}$, então $c_{\mathcal{B}} \in A$. \square

¹Note que usamos o axioma da escolha para definir as $f_\varphi(\vec{a})$.

² $f_\varphi(\vec{a}) = \min\{b \in B : \mathcal{B} \models \varphi(\vec{a}, b), \vec{a} \in A^n\}$.

4 Como aplicar esses resultados?

Intuitivamente (V, \in) satisfaz todos os axiomas de ZFC. Contudo V é uma classe própria e assim não podemos aplicar o Löwenheim-Skolem.

Definição 4.1. Para cada ordinal θ seja $H(\theta) = \{x : |tr(X)| < \theta\}$.

Cada $H(\theta)$ é um conjunto e $(H(\theta), \in)$ satisfaz boa parte dos axiomas de ZFC. Então o resultado a seguir no garante que dada uma coleção finita de fórmulas podemos tomar $H(\theta)$ para θ “suficientemente” grande.

Teorema 4.2 (Princípio da Reflexão). *Se $\varphi_i(x_1, \dots, x_n)$, $i \leq m$ são fórmulas e α um cardinal, então existe $\theta > \alpha$ tal que para todo $a_1, \dots, a_n \in H(\theta)$ e para todo $i \leq m$:*

$$(H(\theta), \in) \models \varphi_i(x_1, \dots, x_n) \text{ se, e somente se, } \varphi_i(x_1, \dots, x_n) \text{ vale em } V.$$

Usando todos esses resultados queremos provar o seguinte Teorema:

Teorema 4.3. *Seja (X, τ) Lindelöf, regular e satisfazendo o primeiro axioma de enumerabilidade³. Então $|X| \leq \mathfrak{c}$.*

Mas antes disso veremos dois Lemas auxiliares:

Lema 4.4. *Seja δ um ordinal e θ um cardinal. Suponha que $(M_\alpha)_{\alpha < \delta}$ é uma cadeia de submodelos elementares de $H(\theta)$, i.e. para todo $\alpha < \delta$, $M_\alpha \preceq H(\theta)$ e para todo $\alpha < \beta < \delta$, $M_\alpha \preceq H(\theta)_\beta$. Então $M = \bigcup_{\alpha < \delta} M_\alpha \preceq H(\theta)$.*

Demonstração. Basta observar que a união arbitrária de submodelos elementares é um submodelo elementar. \square

Observação. Note que todo modelo M contém \aleph_0 , i.e., $\aleph_0 \in M$ e como podemos descrever cada elemento de \aleph_0 em M por meio de fórmulas temos que $\aleph_0 \subset M$. Seja $x \in M$ tal que $|x| \leq \aleph_0$ então existe uma bijeção $f : \aleph_0 \rightarrow x$ e então $x = f(\aleph_0) \subset M$. Agora veremos quais condições um modelo tem que satisfazer para que se $x \subset M$ com $|x| \leq \aleph_0$ então $x \in M$.

Lema 4.5. *Sejam θ um cardinal infinito tal que $\omega < \theta$. Então, para cada $A \subset H(\theta)$ com $|A| \leq \aleph_1$ existe $M \preceq H(\theta)$ tal que $A \subset M$, $|M| \leq \aleph_1$ e para cada $x \subset M$ com $|x| \leq \aleph_0$, $x \in M$.*

³i.e. para cada $x \in X$ existe $(U_n)_{n \in \omega} \subset \tau \setminus \{\emptyset\}$ que é base local para x .

Demonstração. Pelo Löwenheim-Skolem existe um modelo $M_0 \preceq H(\theta)$ tal que $A \subset M_0$ e $|M_0| \leq \mathfrak{c}$. Para $\alpha < \omega_1$ limite seja $M_\alpha := \bigcup_{\beta < \alpha} M_\beta$, pelo Lema anterior temos que $M_\alpha \preceq H(\theta)$ e $|M_\alpha| \leq \mathfrak{c}$. Para $\alpha + \beta + 1$ seja $M_\alpha \preceq H(\theta)$ tal que $|M_\alpha| \leq \mathfrak{c}$, $M_\beta \subset M_\alpha$ e para cada $x \subset M_\beta$ tal que $|x| \leq \aleph_0$, $x \in M_\alpha$. Isso é possível pelo Löwenheim-Skolem junto com o fato de M_β não ter mais de \mathfrak{c} elementos de tamanho \aleph_0 . Seja $M = \bigcup_{\alpha < \omega_1} M_\alpha$. Note que $A \subset M$ e $|M| \leq \mathfrak{c}$. Pelo Lema 4.4 $M \preceq H(\theta)$. Seja $x \subset M$ tal que $|x| \leq \aleph_0$ e para cada $a_n \in x$ seja $\alpha_n < \omega_1$ tal que $a_n \in M_{\alpha_n}$. Seja $\alpha = \sup\{\alpha_n : n \in \omega\}$ como $\alpha < \omega_1$ temos que $x \subset M_\alpha \subset M$ e assim $x \in M_{\alpha+1}$. \square

E agora vamos para a demonstração do Teorema 4.3

Demonstração. Seja τ uma topologia para X tal que X seja Lindelöf, regular e satisfaça o primeiro axioma da enumerabilidade. Tome θ grande o suficiente e seja $M \preceq H(\theta)$ tal que $X, \tau \in M$, $|M| \leq \mathfrak{c}$ e para todo $x \subset M$ tal que $|x| \leq \aleph_0$ temos que $x \in M$. Note que M existe pelo Lema 4.5.

Afirmção 1: $X \cap M$ é um subespaço fechado de X .

Seja $x \in \overline{X \cap M}$. Em $H(\theta)$ existe $(x_n)_{n \in \omega} \subset X \cap M$ tal que $\lim_{n \in \omega} x_n = x$. Note que $(x_n)_{n \in \omega} \in M$ (Lema Anterior) e M “pensa” que $\lim_{n \in \omega} x_n = y$ para algum $y \in M$. Logo, em $H(\theta)$ temos que $\lim_{n \in \omega} x_n = y = x$. Portanto $x \in X \cap M$.

Afirmção 2: $X \subset M$.

Suponha que não, e tome $z \in X \setminus M$.

Primeiramente, mostremos que para todo $y \in X \cap M$ existe $U \in \tau \cap M$ tal que $y \in U_y$ e $z \notin U_y$. Temos que em $H(\theta)$ existe $(V_n)_{n \in \omega} \subset \tau$ tal que $\{y\} = \bigcap_{n \in \omega} V_n$. Note que y é elemento de M então existe $(U_n)_{n \in \omega} \subset \tau \cap M$ tal que $M \models \bigcap_{n \in \omega} U_n = \{y\}$ e, novamente, pelo Lema anterior $(U_n)_{n \in \omega} \in M$. Também temos que para todo $n \in \omega$ $U_n \in M$ e sendo assim existe $k \in \omega$ tal que $z \notin U_k$. Tome $U_y := U_k$.

Agora, $\mathcal{C} = \{U_y : y \in X \cap M\}$ forma uma cobertura para $X \cap M$. Como $X \cap M$ é fechado então $X \cap M$ é Lindelöf e então existe $\mathcal{C}' \subset \mathcal{C}$, $|\mathcal{C}'| = \aleph_0$ tal que $\bigcup \mathcal{C}' \supset X \cap M$. Portanto $\mathcal{C}' \in M$. Pela definição de submodelos elementares temos:

$$H(\theta) \models (\mathcal{C}' \text{ cobre } X) \text{ se, e somente, se } M \models (\mathcal{C}' \text{ cobre } X).$$

Porém $z \notin \bigcup \mathcal{C}'$ o que é um absurdo! Portanto $X \cap M = X$.

\square

Referências

- [1] DOW A. An introduction to applications of elementary submodels to topology. *Topology Proceedings* 13, 1. (1988), 17–72.
- [2] JECH, T. *Set Theory: The Third Millennium Edition, revised and expanded*. Springer Monographs in Mathematics. Springer Berlin Heidelberg, 2006.
- [3] KUNEN, K. Set Theory. *Studies in logic*. College Publications, 2011.
- [4] MARKER, D. *Model Theory: An Introduction*. Graduate Texts in Mathematics Springer, 2002.