

# 1

设:  $\Delta \subseteq \Gamma, \Delta$  为有穷集,  
 从而有  $k \in \mathcal{N}$  使得  
 $\Delta \subseteq \{(x > S^n O) | n = 0, 1, 2, \dots, k\}$   
 设  $N = \{\mathbb{N}, O, Suc, >\}$  为算术的标准模型  
 期中  $Suc(x) = x + 1$ .  $>$  为大于关系  
 令  $\sigma$  为  $\mathbb{N}$  上赋值使  $\sigma(x) = k + 1$   
 从而  $N \models_{\sigma} (x > S^n(o))(n = 0, 1, 2, \dots, k)$   
 故  $N \models_{\sigma} \Delta$  即  $\Delta$  可满足  
 由紧致性定理知  $\Gamma$  可满足.

# 2

设  $\Gamma \models \phi$   
 反设不存在  $\Gamma$  的有穷子集  $\Delta$  使  $\Delta \models \phi$   
 从而对任何  $\Gamma$  的有穷子集  $\Delta$  有  $\Delta \not\models \phi$   
 因此对任何  $\Gamma$  的有穷子集  $\Delta$  有  $\Delta \cup \{\neg \phi\}$  可满足  
 故  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  的任何有穷子集可满足,  
 由紧致性定理知  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  可满足, 设  
 $m \models \Gamma \cup \{\neg \phi\}$  从而  $\Gamma \models \phi$  知道  $m \models \phi$   
 矛盾!

# 3

令  $\phi \equiv \exists x_1, \dots, x_n. \bigwedge_{1 \leq i \leq j \leq n} (x_i \doteq x_j)$   
 易见  $\phi_n \iff |M| \geq n$   
 $\{\phi_n | i \in \mathbb{N}^+\} |M| \geq \aleph_0$   
 令  $\Gamma = \Sigma \cup \{\phi_i | i \in \mathbb{N}^+\}$ , 对于任何  $\Gamma$  的  
 有穷子集  $\Delta \subseteq \Sigma \cup \{\phi_i | i \in \mathbb{N}^+\}$ , 存在  $k$  使  
 $\Delta \subseteq \Sigma \cup \{\phi_1, \dots, \phi_k\}$ , 由于  $\Sigma$  具有论域  
 基数大于  $k$  的模型, 故  $\Delta$  可满足,  
 由紧致性定理知  $\Gamma$  可满足, say,  $\models \Gamma$   
 从而  $\models \{\phi_i | i \in \mathbb{N}^+\}$ , 故  $|M| \geq \aleph_0$ .

# 4

只需证每个有穷图可4色则无穷图可四色.  
 设 MAP 为一张无穷地图, 令全体国家的集合为  
 $a_i | i \in I$ , 这里  $|I| \geq \aleph_0$ .  
 设一阶语言  $\mathcal{L}$  由一下构成  
 (1) 常元:  $\{a_i | i \in I\}$   
 (2) 一元谓词:  $C_k(x) (k = 1, 2, 3, 4) \{C_k(x) \text{ 表示 } x \text{ 着 } k \text{ 色}\}$   
 (3) 二元谓词:  $g(x, y) \{g(x, y) \text{ 表示 } x \text{ 与 } y \text{ 有大于 } 0 \text{ 的公关边界}\}$ .  
 令  $Q = \{< i, j > | i, j \in I \text{ 且在 MAP 中 } a_i \text{ 与 } a_j \text{ 有大于 } 0 \text{ 的公关边界}\}$   
 令  $\Gamma = \{q(a_i, a_j) | < i, j > \in Q\}$   
 $\cup \{\neg q(a_i, a_j) | < i, j > \notin Q\}$   
 $\cup \{\forall x (C_1(x) \vee$

反设, 对任何  $m \in \mathcal{N}$  都存在结构  $m = (M, I)$  使  
 $m < |M| < \aleph_0$  且  $m \models \neg \varphi$   
 令  $\varphi_n$  为  $\exists x_1 \exists x_2 \dots \exists x_n (\bigvee_{0 < i < j \leq n} \neg (x_i \doteq x_j))$   
 易见 (1)  $m \models \varphi_n \implies |M| \geq n$  (2) 当  $m < n$  时  $m \models \varphi_n \implies m \models \varphi$  (3)  $m \models$

令  $Q = \{ \langle i, j \rangle \mid i, j \in I \}$  且在 MAP 中  $a_i$  与  $a_j$  有大于 0 的公度边界.

令  $\Gamma = \{ q(a_i, a_j) \mid \langle i, j \rangle \in Q \}$

$\cup = \{ \neg q(a_i, a_j) \mid \langle i, j \rangle \notin Q \}$

$\cup \{ \forall x (c_1(x) \vee$

反设, 对任何  $m \in N$  都存在结构  $m = (M, I)$  使

$m < |M| < \aleph_0$  且  $m \models \neg \varpi$

令  $\varphi_n$  为  $\exists x_1 \exists x_2 \dots \exists x_n (\bigvee_{0 < i < j \leq n} \neg (x_i \dot{=} x_j))$

易见 (1)  $m \models \varphi_n \Rightarrow |M| \geq n$ . (2) 当  $m < n$  时,  $m \models \varphi_n \Rightarrow m \models \varphi_m$  (3)  $m \models$

$\varphi_1, \varphi_2, \dots \Rightarrow |M| \geq \aleph_0$

令  $\Gamma = \{ \neg \varphi, \varphi, \dots, \varphi_n, \dots \} = \{ \neg \phi \} \cup \{ \varphi_n \mid n \in N^+ \}$

对于有穷集  $S \subseteq \Gamma$ , 有  $k$  使  $S \subseteq \{ \neg \varphi, \varphi, \dots, \varphi_n, \dots \}$

从而由反设知  $S$  有模型, 因此由紧致定理知,  $\Gamma$  有模型, 设为  $m' = (M', I')$ , 从而

$m' \models \{ \varphi_1, \dots, \varphi_n, \dots \}$ , 因此  $|M'| \geq \aleph_0$  且

$m' \models \neg \varphi$  与题设矛盾.

## 6

反设存在这样的  $\Sigma$ . 令  $\{ C_n \mid n \in N \}$  为新常元

集, 令  $\mathbb{L}' \doteq \mathbb{L} \cup \{ C_n \mid n \in N \}$ ,

$\Sigma' \doteq \Sigma \cup \{ R(C_{n+1}), C_n, \neg(C_{n+1} \dot{=} C_n) \mid n \in N \}$

因为  $\Sigma$  有一个无穷模型, 所以  $\Sigma'$  的任何有穷子集有

model, 从而  $\Sigma'$  有 model, say,  $m$ , 因此

$m \models \Sigma$ , 令  $R_M$  为  $i$ ,  $(C_n)_M$  为  $a_n$  从而

$a_0 > a_1 > a_2 \dots$  为无穷下降链, 从而

$a_n \mid n \in N$  has no the least element.

故  $R_m$  并非  $M$  上的良序. 矛盾