

## 数理逻辑十二讲-勘误

2019-3-28

页码	原内容	更新为	说明
12	5. 当 $n = 0$ 时, $A_1, \dots, A_n \vdash$ 有反例指...	5. 当 $n = 0$ 时, $A_1, \dots, A_m \vdash$ 有反例指...	下标 $n$ 改为 $m$
12	引理 1.20 ... ... 3. 对于..., 每个前提有效 iff 结论有效.	引理 1.20 ... ... 3. 每个前提有效 iff 结论有效.	去掉 3. 后面的“对于...规则,”
34	定义 3.9 设 $V = \{x_0, x_1, \dots, x_n, \dots \mid n \in \mathbb{N}\}$ ...	定义 3.9 设 $V = \{x_0, x_1, \dots, x_n, \dots \mid n \in \mathbb{N}\}$	$\mathbb{N}$ 改为 $N$  全书统一用 $N$ 表示自然数集合。好多地方把斜体 $N$ 写成了正体 $N$ 。(注: 此处把正体更正为斜体的工作, 也可以推迟到下一版进行)
39	设 $(M, \sigma)$ 为一阶语言 $\mathcal{L}$ $\neq$ 模型, $t, s$ 为 $\mathcal{L}$ $\neq$ 项, ...	设 $(M, \sigma)$ 为一阶语言 $\mathcal{L}$ -模型, $t, s$ 为 $\mathcal{L}$ -项, ...	$\neq$ 改为-
40	情况 1: $\dots M \models_{\rho} A[\frac{t}{x}] \dots$	情况 1: $\dots M \models_{\sigma} A[\frac{t}{x}] \dots$	$\rho$ 改为 $\sigma$
40	情况 2: ... ... iff $((t_1)_{[\frac{t}{x}]} M[\sigma], \dots, (t_n)_{[\frac{t}{x}]} M[\sigma]) \in P_M$  iff $((t_1)_{M[\rho]}, \dots, (t_n)_{M[\rho]}) \in P_M$ (引理 3.23) ...	情况 2: ... ... iff $((t_1)_{[\frac{t}{x}]} M[\sigma], \dots, (t_n)_{[\frac{t}{x}]} M[\sigma]) \in P_M$  iff $((t_1)_{M[\rho]}, \dots, (t_n)_{M[\rho]}) \in P_M$ (引理 3.23) ...	

47	13. $\dots I^{(-1)}(z) = n - z \dots (x_1 x_2)^{-1} \doteq x_2^{-1} x_1^{-1} \dots$	13. $\dots I^{(-1)}(z) = (n - z) \bmod n \dots (x_1 * x_2)^{-1} \doteq x_2^{-1} * x_1^{-1} \dots$	第 13 题: $I^{(-1)}(z) = n - z$ 改 为 $I^{(-1)}(z) = (n - z) \bmod n$ $(x_1 x_2)^{-1} \doteq x_2^{-1} x_1^{-1}$ 改 为 $(x_1 * x_2)^{-1} \doteq x_2^{-1} * x_1^{-1}$
48	19. 证明以下公式永真.	19. 令 $A$ 为任意一阶逻辑公式, 证明以下公式永真.	
49	20. 证明以下公式非永真.	20. 令 $A$ 为一阶逻辑公式, 证明对某些 $A$ 的情况, 以下公式非永真.	
51	$\exists R: \frac{\Gamma \vdash A[t/x], \exists x A(x), \Theta}{\Gamma \vdash \Lambda, \exists x A(x), \Theta}$	$\exists R: \frac{\Gamma \vdash \Lambda, A[t/x], \exists x A(x), \Theta}{\Gamma \vdash \Lambda, \exists x A(x), \Theta}$	横线上面漏了一个 $\Lambda$
69	定义 6.10 $\dots$ (1) 若 $\vdash s \doteq s, \dots$ (2) 若 $\vdash s_1 \doteq t_1, \dots$	定义 6.10 $\dots$ (1) $\vdash s \doteq s, \dots$ (2) $\vdash s_1 \doteq t_1, \dots$	删去两个“若”字
71	$\Psi = \cup \{ \Psi_n   n \in \mathbf{N} \}$	$\Psi = \cup \{ \Psi_n   n \in N \}$	$\mathbf{N}$ 改为 $N$
75	5. 设 $\mathcal{L}$ 为可数的一阶语言, $\dots$	5. 设 $\mathcal{L}$ 为可数的一阶语言, $\Phi$ 为公式集, $\dots$	漏了 $\Phi$ 为公式集
82	$(C[\frac{t}{x}] \text{ 为闭项})$	$(C[\frac{t}{x}] \text{ 为闭公式})$	
84	$\Leftrightarrow$ 存在有穷个 $t_1, \dots, t_m \in H$ , 使 $\{ \neg P(t_1, f(t_1)), \dots$	$\Leftrightarrow$ 存在有穷个 $t_1, \dots, t_m \in H$ , 使 $\{ \neg P(t_1, f(t_1)), \dots$	省略号左边少了一个 $\}$
85	1. $\dots$ Sklolem 范式.	1. $\dots$ Skolem 范式.	Skolem 拼写错了, 多了个 l
95	定理 8.5 $\dots$ . $G$ 中可证, $\dots$ 证明: $\dots$ 在 $G$ 中可证, $\dots$	定理 8.5 $\dots$ . $G'$ 中可证, $\dots$ 证明: $\dots$ 在 $G'$ 中可证, $\dots$	$G$ 改成 $G'$
95	$(T32)$	$(T22)$	
98	推论 8.6 $\dots$ 在 $G$ 中可证 $\dots$ 这就说明 $G$ 与 $H$ 等价.	推论 8.6 $\dots$ 在 $G'$ 中可证 $\dots$ 这就说明 $G'$ 与 $H$ 等价.	$G$ 改成 $G'$

108	约定....(1)... $A(t)$ 表示 $A(t)$ .	约定....(1)... $A(t)$ 表示 $A[\frac{t}{a}]$ .	后一个 $A(t)$ 改为 $A[\frac{t}{a}]$
108	$\Gamma \vdash \Delta, B$ 为 $A_1, \dots, A_n, A \vdash B_1, \dots, B_m, B$ .	$\Gamma \vdash \Delta, B$ 为 $A_1, \dots, A_n \vdash B_1, \dots, B_m, B$ .	$A_n$ 后面多了个 $A$
126	先对 $n$ 归纳证明 $\Gamma_n$ 有穷可满足表示.	先对 $n$ 归纳证明 $\Gamma_n$ 有穷可满足.	去掉“表示”这两个字
138	$\dots$ (即满足 $\forall s \in S, \exists t \in S : \dots$ ) $\dots$	$\dots$ (即满足 $\forall s \in S, \exists t \in S : \dots$ ) $\dots$	在倒数第三行
141	$\psi ::= \bigcirc \varphi   \psi_1 \mathcal{U} \psi_2$	$\psi ::= \bigcirc \varphi   \varphi_1 \mathcal{U} \varphi_2$	倒数第二行
143	例 12.5 (1) $\dots$ , 如图 12-7 所示:	例 12.5 (1) 考虑如下模型: $W = \{w_1, w_2, w_3, w_4, w_5, w_6\}$ , $R = \{\langle w_1, w_2 \rangle, \langle w_2, w_3 \rangle, \langle w_3, w_4 \rangle, \langle w_4, w_5 \rangle, \langle w_2, w_6 \rangle, \langle w_6, w_3 \rangle\}$ , $\forall i \in \{1, 4, 5\} : L(w_i) = \{q\}$ , $\forall i \in \{2, 3\} : L(w_i) = \{p, q\}$ 且 $L(w_6) = \{p\}$ , 如图 12-7 所示:	替换例 12.5(1)的描述
144	$\dots$ 那么 $v \models p$ 或 $w \models p$ .	$\dots$ 那么 $v \models p$ 或 $v \models p$ .	最后一行的 $w$ 改为 $v$
146	图 12-8 中的灰色圆圈	颜色调浅一些	图 12-8 中的灰色圆圈颜色调浅一些, 现有版本黑色圆圈和灰色圆圈的对比不够明显 (如图中第三行, 前四个圆为灰色填充, 第五个圆为黑色填充).
147	(P1) $\mathfrak{M}, x \models \varphi$ , 当且仅当 $\mathfrak{M}, x \models \varphi$ .	(P1) $\mathfrak{M}, x \models \varphi$ , 当且仅当 $\mathfrak{M}, s_0 \models \varphi$ .	第二个 $x$ 改为 $s_0$
149	定义 12.13 <b>K</b> -证明是一个无穷的公式序列, $\dots$	定义 12.13 <b>K</b> -证明是一个有穷的公式序列, $\dots$	无穷改为有穷
150	例 12.9 $\dots$ 证明: $\dots$ 4. $\vdash (p \rightarrow \dots$	例 12.9 $\dots$ 证明: $\dots$ 4. $\vdash \Box(p \rightarrow \dots$	在 4. $\vdash$ 后面插入一个 $\Box$
154	4. $\dots$ (i) $\forall (b \mathcal{U} \neg b) \dots$	4. $\dots$ (i) $\forall ((r \vee g) \mathcal{U} y) \dots$	该边第 4 题第(i)小题