

**定理 0.1 (6.4)** 任给真值赋值 $\sigma$ , 任给公式 $\beta$  和 $\gamma$ , 都有:

$$(1) \beta^\sigma \vdash (\neg\beta)^\sigma$$

$$(2) \{\beta^\sigma, \gamma^\sigma\} \vdash (\beta \rightarrow \gamma)^\sigma$$

**Proof.** (2)如果 $\sigma(\beta \rightarrow \gamma)=0$ ,则 $\sigma(\beta)=1$ 且 $\sigma(\gamma)=0$ , 所以 $(\beta \rightarrow \gamma)^\sigma = \neg(\beta \rightarrow \gamma)$ ,  $\beta^\sigma = \beta$ ,  $\gamma^\sigma = \neg\gamma$ . 易证 $\{\beta, \neg\gamma\} \vdash \neg(\beta \rightarrow \gamma)$ . 即,  $\{\beta^\sigma, \gamma^\sigma\} \vdash (\beta \rightarrow \gamma)^\sigma$ .

如果 $\sigma(\beta \rightarrow \gamma)=1$ ,则 $(\beta \rightarrow \gamma)^\sigma = \beta \rightarrow \gamma$ . 又分两种情况. 当 $\sigma(\beta)=0$ 时, 有 $\beta^\sigma = \neg\beta$ , 从 $\neg\beta \vdash \beta \rightarrow \gamma$ 得 $\{\beta^\sigma, \gamma^\sigma\} \vdash (\beta \rightarrow \gamma)^\sigma$ . 当 $\sigma(\beta) = 1$ 时, 有 $\gamma^\sigma = \gamma$ , 从 $\gamma \vdash \beta \rightarrow \gamma$ 也得 $\{\beta^\sigma, \gamma^\sigma\} \vdash (\beta \rightarrow \gamma)^\sigma$ . ■

**定理 0.2 (6.5)** 任给 $\alpha \in \Phi_n$ (即,  $\alpha$ 中的命题变元都在 $p_1, p_2, \dots, p_n$ ), 任给真值指派 $\sigma$ , 都有 $\{p_1^\sigma, p_2^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha^\sigma$ .

**Proof.** 施归纳于 $\Phi_n$ 的结构.

(1)  $\alpha = p_i (i = 1, 2, \dots, n)$ .  $\alpha^\sigma = p_i^\sigma$ , 当然有,  $\{p_1^\sigma, p_2^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha^\sigma$ .

(2)  $\alpha = \neg\beta$ . 由归纳假设 $\{p_1^\sigma, p_2^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \beta^\sigma$ . 再由定理6.4得,  $\beta^\sigma \vdash (\neg\beta)^\sigma$ , 最后得 $\{p_1^\sigma, p_2^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha^\sigma$ .

(3)  $\alpha = \beta \rightarrow \gamma$ . 由归纳假设 $\{p_1^\sigma, p_2^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \beta^\sigma$  和  $\{p_1^\sigma, p_2^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \gamma^\sigma$ . 再由定理6.4得,  $\{\beta^\sigma, \gamma^\sigma\} \vdash (\beta \rightarrow \gamma)^\sigma$ , 最后得 $\{p_1^\sigma, p_2^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha^\sigma$ . ■

**定理 0.3 (6.5)** 所有重言式都是内定理.

**Proof.** 任给重言式, 可以找到 $n$ , 使得 $\alpha \in \Phi_n$ . 又因为 $\alpha$ 是重言式, 所以任给真值指派 $\alpha^\sigma = \alpha$ .

归纳证明任给真值指派 $\sigma$ , 任给 $1 \leq k \leq n$ , 都有 $\{p_1^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha$ .

(1)  $k=1$ . 就是定理3.5.

(2)  $k=m+1$ 时. 任给真值指派 $\sigma$ , 取 $\sigma_1 = \sigma(m, 1)$ ,  $\sigma_2 = \sigma(m, 0)$ . 由归纳假设, 对 $\sigma_1$ 和 $\sigma_2$ 有 $\{p_m^{\sigma_1}, \dots, p_n^{\sigma_1}\} \vdash \alpha$ 和 $\{p_m^{\sigma_2}, \dots, p_n^{\sigma_2}\} \vdash \alpha$ . 这就是 $\{p_m^\sigma, p_{m+1}^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha$ 且 $\{\neg p_m^\sigma, p_{m+1}^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha$ . 由反证法第三形式,  $\{p_{m+1}^\sigma, \dots, p_n^\sigma\} \vdash \alpha$ .

(3) 当 $k=n$ 时, 就是任给真值指派 $\sigma$ , 有 $p_n^\sigma \vdash \alpha$ . 取 $\sigma_1(p_n) = 1$ , 取 $\sigma_2(p_n) = 0$ , 则 $p_n \vdash \alpha$ 且 $\neg p_n \vdash \alpha$ . 由反证法第三形式得 $\vdash \alpha$ . ■