

221900180田永铭 数理逻辑作业3

Problem1 证明命题3选1

1. $\vdash (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow ((\beta \rightarrow \gamma) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$

我不选

2. 若 $\Gamma \cup \neg\alpha \vdash \neg\beta$, 则 $\Gamma \cup \beta \vdash \alpha$

证明: 对 $\Gamma \cup \{\neg\alpha\}$ 到 $\neg\beta$ 的长度进行归纳:

奠基:

(1) 若 $\neg\beta \in \Gamma$, 则 $\Gamma \vdash \neg\beta$, 所以 $\Gamma \cup \beta \vdash \neg\beta$ (多一个条件更能推出).
 $\therefore \beta \in \Gamma \cup \beta$, $\therefore \Gamma \cup \beta \vdash \beta$. 由于公理1.22.10, 得到

$\Gamma \cup \beta \vdash \neg\beta \rightarrow (\beta \rightarrow \perp)$, 利用两次MP推理得:

$\Gamma \cup \beta \vdash \perp$. 这意味着 $\Gamma \cup \beta$ 不一致, 所以 $\{\Gamma \cup \beta\} \cup \neg\alpha$ 也不一致, 由定理1.30可知, 这当且仅当 $\Gamma \cup \beta \vdash \alpha$, 这就是要证的公式, 所以此情况得证.

(2) 若 $\neg\beta \notin \Gamma$, 则 $\beta = \alpha$. $\therefore \alpha \in \Gamma \cup \alpha$, $\therefore \Gamma \cup \alpha \vdash \alpha$, $\therefore \Gamma \cup \beta \vdash \alpha$, 得证.

归纳:

假设长度小于n的时候均成立. 假设存在一个 $\Gamma \cup \{\neg\alpha\}$ 到 $\neg\beta$ 的证明, 且 $\neg\beta$ 由MP推出. 则其证明前段必然存在 $\gamma \rightarrow \neg\beta$ 以及 γ , 且长度均小于n.

\therefore (a) $\Gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg\beta)$ 成立, 并且 (b) $\Gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow \gamma$ 成立.

在公理1.22.8中, 利用替换 $\theta[\neg\alpha/\alpha, \neg\beta/\beta]$, 得到公式:

$\Gamma \vdash (\neg\alpha \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg\beta)) \rightarrow ((\neg\alpha \rightarrow \gamma) \rightarrow (\neg\alpha \rightarrow \neg\beta))$, 结合(a)(b)两式, 利用两次MP规则, 可得 $\Gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow \neg\beta$.

因为 $\Gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow \neg\beta$, 所以

(c) $\Gamma \cup \beta \vdash \neg\alpha \rightarrow \neg\beta$.

因为 $\beta \in \Gamma \cup \beta$, 所以 $\Gamma \cup \beta \vdash \beta$.

由公理1.22.7得, $\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$, 作简单替换得, $\beta \rightarrow (\neg\alpha \rightarrow \beta)$, 这是公理, 所以有

(d) $\Gamma \cup \beta \vdash (\neg\alpha \rightarrow \beta)$.

由公理1.22.9, 将其中的 α 替换成 $\neg\alpha$, 得到公理, 可得到

$\Gamma \cup \beta \vdash (\neg\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow ((\neg\alpha \rightarrow \neg\beta) \rightarrow \neg\neg\alpha)$, 结合(c)(d)两个式子, 利用两次MP规则, 可以得到

$\Gamma \cup \beta \vdash \neg\neg\alpha$. 由公理1.22.14得, $\Gamma \cup \beta \vdash \neg\neg\alpha \rightarrow \alpha$, 结合MP推理得:

$\Gamma \cup \beta \vdash \alpha$.

证毕!

3. $\neg\neg\alpha \vdash \alpha$

证明:

因为 $\neg\neg\alpha \in \{\neg\neg\alpha\}$, 所以 $\{\neg\neg\alpha\} \vdash \neg\neg\alpha$. 由公理1.22.14得 $\{\neg\neg\alpha\} \vdash \neg\neg\alpha \rightarrow \alpha$, 由MP推理规则变形得到 $\{\neg\neg\alpha\} \vdash \alpha$.

证毕!

Problem2 证明3选2

1. 若 Γ 是不一致的, 那么对任意 wff α , 有 $\Gamma \vdash \alpha$

证明:

因为 Γ 不一致, 所以由一致性的定义“一个wff集合是一致的 (consistent), 当且仅当 $\Gamma \not\vdash \perp$ ”, 得 $\Gamma \vdash \perp$, 所以新增一个wff $\neg\alpha$, 可得 $\Gamma \cup \neg\alpha \vdash \perp$, 由定理1.30 “ $\Gamma \vdash \alpha$ 当且仅当 $\Gamma \cup \neg\alpha$ 不一致” 得到, 上式等价于 $\Gamma \vdash \alpha$, 所以得证.

证毕!

2.若 $\Gamma \vdash \alpha$ 且 $\neg\alpha \in \Gamma$, 那么 Γ 是不一致的

证明:

$\because \neg\alpha \in \Gamma, \therefore \Gamma \vdash \neg\alpha$, 又 $\because \Gamma \vdash \alpha$.

由公理1.22.10得到:

$\Gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \perp)$, 利用两次MP推理, 得到 $\Gamma \vdash \perp$.

又由定理1.29得到, Γ 不一致.

证毕!

3. 若 $\Gamma \cup \alpha$ 与 $\Gamma \cup \neg\alpha$ 均不一致, 那么 Γ 本身就不一致

我不选

Problem3 证明定理 1.34

如果 Γ 是完备 (complete) 且一致 (consistent) 的, 那么:

1. 若 $\Gamma \vdash \alpha$, 则 $\alpha \in \Gamma$
2. $\alpha \rightarrow \beta \in \Gamma$ 当且仅当要么 $\alpha \notin \Gamma$, 要么 $\beta \in \Gamma$

证明:

1 证明:

采用反证法, 假设 $\Gamma \vdash \alpha$ 成立的前提下, $\alpha \notin \Gamma$. 由完备集的定义1.33可知, 必有 $\neg\alpha \in \Gamma$. 所以有 $\Gamma \vdash \neg\alpha$.

由公理1.22.10得到 $\Gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \perp)$, 利用两次MP推理, 得到 $\Gamma \vdash \perp$. 这与 Γ 为一致的相矛盾, 所以假设不成立, 所以原结论成立.

证毕!

2 证明:

(1) \Rightarrow :

采用反证法, 假设 $\alpha \rightarrow \beta \in \Gamma$ 成立的前提下, 同时有 $\alpha \in \Gamma$ 和 $\beta \notin \Gamma$.

$\because \alpha \rightarrow \beta \in \Gamma, \therefore \Gamma \vdash \alpha \rightarrow \beta. \because \alpha \in \Gamma, \therefore \Gamma \vdash \alpha$. 由MP推理得到, $\Gamma \vdash \beta$. 由已经证明的定理1.34的1得到, 在 Γ 完备且一致的条件下, 有 $\beta \in \Gamma$. 这与假设相矛盾, 所以假设不成立. 所以原结论正方向成立.

(2) \Leftarrow :

分为两种情况: (a) $\alpha \notin \Gamma$, (b) $\beta \in \Gamma$.

(a) 因为 $\alpha \notin \Gamma$, 由 Γ 是完备的, 可知 $\neg\alpha \in \Gamma$, 所以 $\Gamma \vdash \neg\alpha$.

由公理1.22.10可知, $\Gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)$, 由MP规则可知, $\Gamma \vdash (\alpha \rightarrow \beta)$, 又由已经证明的定理1.34的1得到, $\alpha \rightarrow \beta \in \Gamma$.

(b) 因为 $\beta \in \Gamma$, 所以 $\Gamma \vdash \beta$. 由公理1.22.7得到 $\Gamma \vdash \beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)$, 由MP推理可得到 $\Gamma \vdash (\alpha \rightarrow \beta)$, 又由已经证明的定理1.34的1得到, $\alpha \rightarrow \beta \in \Gamma$.

证毕!