

姓名:王立敏

学号:2017E8018661153

Q1: 应用语义证明 $G(p \rightarrow Xp) \rightarrow (p \rightarrow Gp)$ 成立,

解释为什么这个蕴涵关系反过来是不成立的。

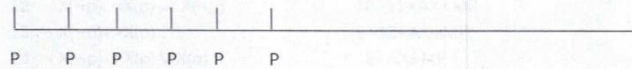
A1:

Xp 表示 p 在此刻成立, 如果 p 在下一个时刻成立

$p \rightarrow Xp$ 表示若 p 成立则 Xp 成立, 即若 p 成立则 p 在下一个时刻也成立

$G(p \rightarrow Xp)$ 表示在任意时刻, 若 p 成立则 p 的上一个时刻和当前时刻及下一个时刻成立

时刻 1 2 3 4 5 6



$\therefore G(p \rightarrow Xp)$ 表示在任意时刻若 p 成立, 则在 Xp 的作用下, 当前时刻, 下一个时刻以及
~~上一个时刻~~的 p 都成立。

\therefore 无论我们取什么时刻的 p 点成立, 都能使所有时刻的 p 点都成立, 例如我们选择时刻 3 的 p 点成立, 则它的上一个时刻 2 和下一个时刻 4 的 p 点都成立, 同理时刻 1 和时刻 5 的 p 点也成立, 最终可得任意时刻的 p 点都成立。

Xp 表示 p 在下一时刻成立

不太对

Q2: 应用推理系统证明以下等价关系:

$$X(p \vee q) \leftrightarrow (Xp \vee Xq)$$

A2:

自左向右

1. $X(p \vee q)$
2. $X(p \vee q) \rightarrow X(\neg p \rightarrow q)$
3. $X(\neg p \rightarrow q)$
4. $X(\neg p \rightarrow q) \rightarrow X(\neg p) \rightarrow X(q)$
5. $X(\neg p) \rightarrow X(q)$
6. $(X(\neg p) \rightarrow X(q)) \rightarrow \neg X(\neg p) \vee X(q)$
7. $\neg X(\neg p) \vee X(q)$
8. $\neg X(p)$
9. $\neg X(\neg p), \neg X(p) \rightarrow \neg X(\neg p)$
10. $\neg X(\neg p), \neg X(p) \rightarrow \neg X(p)$
11. $\neg X(p) \rightarrow X(\neg p)$
12. $\neg X(\neg p), \neg X(p) \rightarrow X(\neg p)$
13. $\neg X(\neg p) \rightarrow X(p)$
14. $\neg X(\neg p) \rightarrow X(p) \vee X(q)$
15. $X(q)$
16. $X(q) \rightarrow X(p) \vee X(q)$
17. $\neg X(\neg p) \vee X(q) \rightarrow X(p) \vee X(q)$
18. $X(p \vee q) \rightarrow (Xp \vee Xq)$

自右向左

AS1

AX

AX+AS1+2+MP

A8+3+MP

3+4+AX+MP

5+AX+MP

5+6+AX+MP

AS2

8+AX+MP

8+AX+MP

A7

10+11+AX+MP

9+12+AX+MP

13+AX+MP

AS3

15+AX+MP

14+16+AX+MP

1+2+4+6+17+AX+MP

引入 AS2, AS3

但是未有见到这

两条件怎么

消去的。

对的。
但需要
证明需要
几步才能
得到。

Q3: 用 PLTL 写下信号灯变化的规范:

信号灯依次序绿红黄变化, 每个状态有且只有一个信号, 初始信号为黄色, 黄色只停留一个状态。红绿色可以连续在多个状态上成立。

A3:

绿红黄

$G(\neg(a.\text{red} \wedge a.\text{green}))$

$G(\neg(a.\text{red} \wedge a.\text{yellow}))$

$G(\neg(a.\text{yellow} \wedge a.\text{green}))$

$G(a.\text{green} \rightarrow (a.\text{green} \cup a.\text{red}))$

$G(a.\text{red} \rightarrow (a.\text{red} \cup a.\text{yellow}))$

$G(a.\text{yellow} \rightarrow (a.\text{yellow} \cup a.\text{green}))$

a. yellow

a. green

a. red

$G(\neg(b.\text{red} \wedge b.\text{green}))$

$G(\neg(b.\text{red} \wedge b.\text{yellow}))$

$G(\neg(b.\text{yellow} \wedge b.\text{green}))$

$G(b.\text{green} \rightarrow (b.\text{green} \cup b.\text{red}))$

$G(b.\text{red} \rightarrow (b.\text{red} \cup b.\text{yellow}))$

$G(b.\text{yellow} \rightarrow (b.\text{yellow} \cup b.\text{green}))$

b. yellow

b. green

b. red

$G(\neg(b.\text{green} \wedge a.\text{green}))$

$G(\neg(b.\text{red} \wedge a.\text{red}))$

练习起只需要描述一个
信号灯的问题。

这里描述2个, 但
有些规律没有清楚。

第七周练习:

7.1

a)

a.1)

证明 $G(p \rightarrow Xp) \rightarrow (p \rightarrow Gp)$,

即证明对所有 $\langle S, \zeta, L \rangle$, 我们有 $\zeta \models G(p \rightarrow Xp) \rightarrow (p \rightarrow Gp)$

假定 (1) $\zeta \models G(p \rightarrow Xp)$ 且 (2) $\zeta \models p$

需要证明 $\zeta \models Gp$, 即对所有 $k \geq 0, \zeta^k \models p$

由 (1) 可得对所有 $k \geq 0, \zeta^k \models p$ 则 $\zeta^{k+1} \models p$

由 (2) 可得 $\zeta^0 \models p$, 由归纳法可得对所有 $k \geq 0, \zeta^k \models p$, 因而命题得证。

a.2)

证明 $(p \rightarrow Gp) \rightarrow G(p \rightarrow Xp)$ 不成立, 只需举一个反例。

需要证明存在 $\langle S, \zeta, L \rangle$, 我们有 $\zeta \models (p \rightarrow Gp) \rightarrow G(p \rightarrow Xp)$

即 $\zeta \models (p \rightarrow Gp)$ 成立且 $\zeta \models G(p \rightarrow Xp)$ 不成立

选取 $\langle S, \zeta, L \rangle$ 使得 $L(\zeta_0) = \{p\}$, $L(\zeta_1) = \{p\}$, $L(\zeta_2) = \{p\}$,

则有 $\zeta \models (p \rightarrow Gp)$ 成立且 $\zeta \models G(p \rightarrow Xp)$ 不成立,

因此 $(p \rightarrow Gp) \rightarrow G(p \rightarrow Xp)$ 不成立。

b)

应用推理系统证明 $X(p \vee q) \leftrightarrow (Xp \vee Xq)$, 那么每一步需要有根据。

先证明 $X(p \vee q) \rightarrow (Xp \vee Xq)$

• 1. $X(p \vee q)$	AS
• 2. $p \vee q \rightarrow \neg p \rightarrow q$	AX
• 3. $G(p \vee q \rightarrow \neg p \rightarrow q)$	2+G
• 4. $X(p \vee q \rightarrow \neg p \rightarrow q)$	3+A4+MP
• 5. $X(p \vee q) \rightarrow X(\neg p \rightarrow q)$	4+A8+MP
• 6. $X(\neg p \rightarrow q)$	1+5+MP
• 7. $X\neg p \rightarrow Xq$	6+A8+MP
• 8. $X\neg p \leftrightarrow \neg Xp$	A7
• 9. $(X\neg p \leftrightarrow \neg Xp) \rightarrow (X\neg p \rightarrow Xq) \rightarrow (Xp \vee Xq)$	AX
• 10. $Xp \vee Xq$	9+8+7+MP

所以我们有 $X(p \vee q) \rightarrow (Xp \vee Xq)$ 。

类似地, 可以证明 $(Xp \vee Xq) \rightarrow X(p \vee q)$ 。

7.2

用命题 yellow, red, green 分别表示交通灯的黄红绿色。所述规范的公式为:

$\text{yellow} \wedge G(\neg(\text{yellow} \wedge \text{green})) \wedge G(\neg(\text{green} \wedge \text{red})) \wedge G(\neg(\text{red} \wedge \text{yellow})) \wedge$
 $G(\text{yellow} \rightarrow X\text{green}) \wedge G(\text{green} \rightarrow (\text{green} \vee \text{red})) \wedge G(\text{red} \rightarrow (\text{red} \vee \text{yellow}))$

其组成部分分别表示初始状态、不同灯的两两互斥、灯的变化规律。