

习题四

10.24

一, P26 .2

证明: $\phi \vee \psi \equiv \psi R(\phi \vee \psi) \wedge F\psi$

设 $A = \{\pi \mid \exists i \geq 1, \pi^i \models \psi, \forall j = 1, 2, \dots, i-1, \pi^j \models \phi\}$,

$B = \{\pi \mid ((\exists i \geq 1, \pi^i \models \psi, \forall j = 1, 2, \dots, i, \pi^j \models \phi \vee \psi) \vee (\forall k \geq 1, \pi^k \models \phi \vee \psi)) \wedge \cancel{(\exists i \geq 1, \pi^i \models \psi)} (\exists s \geq 1, \pi^s \models \psi)\}$

① 证 $A \subseteq B$

若 $\pi \in A$, 则 $\exists i \geq 1, \pi^i \models \psi, \forall j = 1, 2, \dots, i-1, \pi^j \models \phi$.

则 $\pi^i \models \phi \vee \psi$ 且 $\forall j = 1, 2, \dots, i-1$, 有 $\pi^j \models \phi \vee \psi$

即 $\pi \in B$, 故 $A \subseteq B$.

② 证 $B \subseteq A$

若 $\pi \in B$, 则 $\exists s \geq 1, \pi^s \models \psi$

(1) 若 $\forall p, \pi^p \models \phi \vee \psi$, 令 p_0 是使 $\pi^{p_0} \models \psi$ 最小数, 故

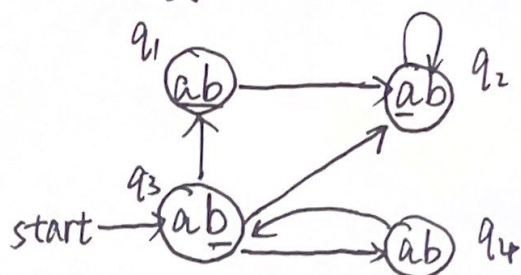
令 $i = \min(p_0, s)$, 则 $\pi \in A$.

(2) 若 $\exists k_0, \pi^{k_0} \models \psi, \forall j = 1, 2, \dots, k_0, \pi^j \models \phi \vee \psi$ 则 $\pi \in A$.

综上 $A = B$, 故 $\phi \vee \psi \equiv \psi R(\phi \vee \psi) \wedge F\psi$.

二. P26 3.

依据下图系统, 考虑如下 LTL 公式



(a) 找到一条从 q_3 出发的路, 满足全部公式

1. $G a$ 2. $a \vee b$ 3. $a \vee X(a \wedge \neg b)$ 4. $X \neg b \wedge G(\neg a \vee \neg b)$

5. $X(a \wedge b) \wedge F(\neg a \wedge \neg b)$

(1) $q_3 q_4 q_3 q_4 \dots$ (q_3, q_4 总是 ~~满足~~ 满足 a)

(2) $q_3 q_2 q_2 q_2 \dots$ (q_3 满足 a , 直到 q_2 满足 b)

(3) $q_3 q_4 q_3 q_2 q_2 \dots$ (q_3 满足 $(a \wedge \neg b)$ 之后要满足 $\neg a$, 故 q_3 后为 q_2 循环, 开始 q_3 到 q_4 再回到 q_3 满足下一个状态 $(a \wedge \neg b)$).

(4) $q_3 q_1 q_2 q_2 \dots$ (下一个状态满足 $\neg b$, 故是 $q_3 \rightarrow q_1$, 之后一直 $(\neg a \wedge \neg b)$ 故进入 q_2 循环)

(5) $q_3 q_4 q_3 q_1 q_2 \dots$ (下一个状态 $(a \wedge b)$ 故是 $q_3 \rightarrow q_4$, 将来存在 $(\neg a \wedge \neg b)$ 故是 $q_3 \rightarrow q_1$, 最后进入 q_2 循环)

(b) 确定是否有 $M, q_3 \models \phi$

(1) 没有

(2) 没有

(3) 没有

(4) 没有

(5) 没有

(c) 若将 \bar{a} 和 \bar{b} 解释为 a 和 b 的非, 并表示通信协议中的发射信息, 而 a, b 为接受信息, 解释这些公式的具体含义。

(1) 任何状态下都接收 a .

(2) 一直接收 a , 直到接收 b ,

(3) 一直接收 a , 直到某状态的下个状态接收 a 且发射 b

(4) 下个状态发射 b 且对任何状态不是发射 a 就是发射 b .

(5) 某个状态下个状态接收 a 和 b , 并在将来某个状态, 发射 a 和 b .