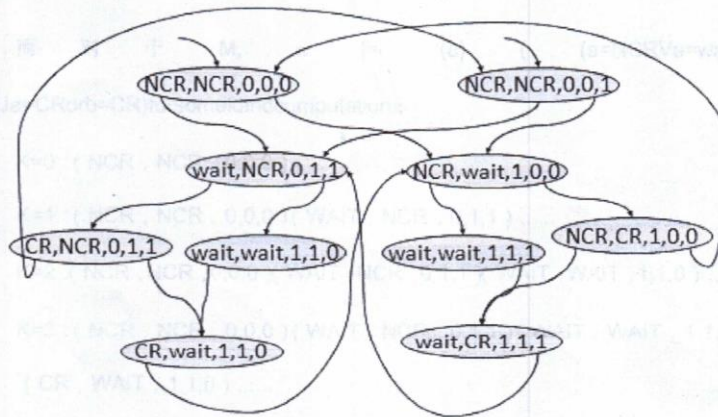


姓名:王立敏

学号: 2017E8018661153

Q1: 给定 Kripke 结构如下(其中标号函数符合状态显示的内容)。

用限界语义证明(a)不成立并说明(b)成立。



(a)  $M \models ((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \rightarrow a = \text{CR})$

(b)  $M \models ((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \rightarrow (a = \text{CR} \vee b = \text{CR}))$

A1:

$M, \pi \models_k (a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \rightarrow a = \text{CR}$  for some  $k$  and computation  $\pi$

$K=0 : ( \text{NCR} , \text{NCR} , 0,0,0 ) \dots\dots$

$K=1 : ( \text{NCR} , \text{NCR} , 0,0,0 ) ( \text{WAIT} , \text{NCR} , 0,1,1 ) \dots\dots$

$K=2 : ( \text{NCR} , \text{NCR} , 0,0,0 ) ( \text{WAIT} , \text{NCR} , 0,1,1 ) ( \text{WAIT} , \text{WAIT} , 1,1,0 ) \dots\dots$

$K=3 : ( \text{NCR} , \text{NCR} , 0,0,0 ) ( \text{WAIT} , \text{NCR} , 0,1,1 ) ( \text{WAIT} , \text{WAIT} , 1,1,0 )$

必然为假

译作上的方法  
和例子来证明

( CR , WAIT , 1,1,0 ) .....

K=4 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,0 )

( CR , WAIT , 1,1,0 ) ( NCR , wait , 1,0,0 ) .....

K=3 时，没有循环，因此它不能在那里终止

而 对 于  $M, \pi \models_k (a) \quad (a = \text{NCR} \vee a = \text{wait})$

$Ua = \text{CR} \vee b = \text{CR}$  for some k and computation  $\pi$

K=0 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) .....

K=1 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) .....

K=2 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,0 ) .....

K=3 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,0 )

( CR , WAIT , 1,1,0 ) .....

K=4 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,0 )

( CR , WAIT , 1,1,0 ) ( NCR , wait , 1,0,0 ) .....

K=5 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,0 )

( CR , WAIT , 1,1,0 ) ( NCR , wait , 1,0,0 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,1 ) .....

K=6 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,0 )

( CR , WAIT , 1,1,0 ) ( NCR , wait , 1,0,0 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,1 )

( WAIT , CR , 1,1,1 ) .....

K=7 : ( NCR , NCR , 0,0,0 ) ( WAIT , NCR , 0,1,1 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,0 )

( CR , WAIT , 1,1,0 ) ( NCR , wait , 1,0,0 ) ( WAIT , WAIT , 1,1,1 )

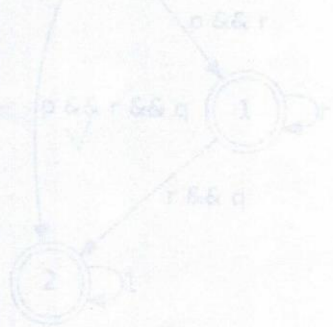
( WAIT , CR , 1,1,1 ) ( NCR , NCR , 0,0,0 ) .....

Q2 (a) 写一个公式 (a) 证明 (b) 写一个公式 (b)

K=7 时又开始循环进入 K=0 时的状态，因为它没有在  $\neg(a=CR \text{ or } b=CR)$  时停止，因此可以说明

M.  $\models_k (a) ((a=NCR \vee a=wait) \cup a=CR \text{ or } b=CR)$  是正确的

以我对这一课评上的方法来说，离开了方法，这样的说理不管是否有道理，从做题的角度肯定是不对的



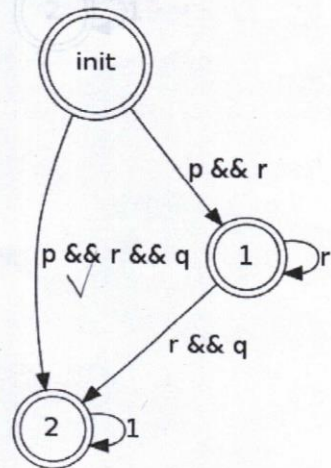
Q2 : (a) 构造与公式  $(p \wedge (q \vee r))$  等价的自动机。

(b) 构造与公式  $(p \vee (q \wedge r))$  等价的自动机。

A2 :

其中 && 等价于  $\wedge$ , || 等价于  $\vee$

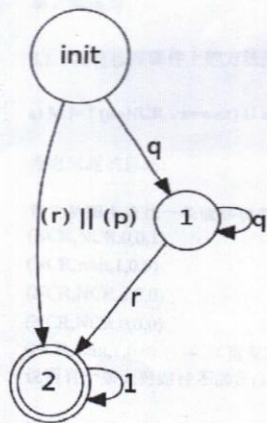
a.



b.

图是对的，但  
最好根据译件中  
何方法做一遍，熟练一下。  
方法...





图是对的。

$M = \{ \langle \langle \neg CR \vee \neg \text{wait} \rangle \rangle U \langle CR \rangle \}$  描述：当且仅当  
 $M \models \langle \langle \neg CR \vee \neg \text{wait} \rangle \rangle U \langle CR \rangle$  成立，当且仅当  
 存在从初始状态为起点的可达路径  $M, a, p, (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle$ ，即  
 $M, a, p, (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle$ 。  
 $M, a, p, (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle \iff (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle$   
 1.  $a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}$   
 存在所有以初始状态为起点的可达路径  
 $\neg CR, \neg CR, 0, 0, \dots$   
 不存在以初始状态为起点的可达路径  
 $M, a, p, (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle \iff (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle$   
 2.  $a \models CR$   
 存在所有以初始状态为起点的可达路径  
 $\neg CR, \neg CR, 0, 0, \dots$   
 不存在以初始状态为起点的可达路径  
 $M, a, p, (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle \iff (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle$   
 3.  $a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}$   
 存在所有以初始状态为起点的可达路径  
 $\neg CR, \neg CR, 0, 0, \dots$   
 不存在以初始状态为起点的可达路径  
 $M, a, p, (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle \iff (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle$   
 4.  $a \models CR$   
 存在所有以初始状态为起点的可达路径  
 $\neg CR, \neg CR, 0, 0, \dots$   
 不存在以初始状态为起点的可达路径  
 $M, a, p, (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle \iff (a \models \neg CR \vee \neg \text{wait}) U \langle CR \rangle$

2  
3

第八周练习:

8.1 没有按照课件上的方法进行解答。参考如下。

a)  $M \models ((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \cup a = \text{CR})$

考虑问题的思路:

首先从图上查找一条能够说明  $M \models ((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \cup a = \text{CR})$  不成立的路径。

(NCR, NCR, 0, 0, 1)

(NCR, wait, 1, 0, 0)

(NCR, NCR, 1, 0, 0)

(NCR, NCR, 0, 0, 0)

(NCR, wait, 1, 0, 0) -- (重复第二个状态)

说明有一条无穷路径不满足  $(a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \cup a = \text{CR}$ 。

然后应用限界语义证明如下:

$M \models ((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \cup a = \text{CR})$  不成立, 当且仅当

$M \models^E \neg((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \cup a = \text{CR})$  成立, 当且仅当

存在  $k$  和以初始状态为起点  $k$  路径  $\pi$  使得  $M, \pi \models_k \neg((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \cup a = \text{CR})$ , 即

$M, \pi \models_k (\neg(a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \wedge a \neq \text{CR})$ , 即

$M, \pi \models_k G(a \neq \text{CR}) \vee (a \neq \text{CR} \cup (a \neq \text{CR} \wedge \neg(a = \text{NCR} \vee a = \text{wait})))$

1.  $k=0$ .

检查所有以初始状态为起点的 0-路径

(NCR, NCR, 0, 0, 0), ...

不存在以初始状态为起点的 0 路径  $\pi$  使得

$M, \pi \models_k G(a \neq \text{CR}) \vee (a \neq \text{CR} \cup (a \neq \text{CR} \wedge \neg(a = \text{NCR} \vee a = \text{wait})))$

2.  $k=1$ .

检查所有以初始状态为起点的 1-路径

(NCR, NCR, 0, 0, 0)(wait, NCR, 0, 1, 1), ...

不存在以初始状态为起点的 1 路径  $\pi$  使得

$M, \pi \models_k G(a \neq \text{CR}) \vee (a \neq \text{CR} \cup (a \neq \text{CR} \wedge \neg(a = \text{NCR} \vee a = \text{wait})))$

3.  $k=2$ .

检查所有以初始状态为起点的 2-路径

(NCR, NCR, 0, 0, 0)(wait, NCR, 0, 1, 1)(wait, wait, 1, 1, 0), ...

不存在以初始状态为起点的 2 路径  $\pi$  使得

$M, \pi \models_k G(a \neq \text{CR}) \vee (a \neq \text{CR} \cup (a \neq \text{CR} \wedge \neg(a = \text{NCR} \vee a = \text{wait})))$

4.  $k=3$ .

检查所有以初始状态为起点的 3-路径

(NCR, NCR, 0, 0, 0)(wait, NCR, 0, 1, 1)(wait, wait, 1, 1, 0)(wait, wait, 1, 1, 0), ...

设  $\pi = (\text{NCR}, \text{NCR}, 0, 0, 1)(\text{NCR}, \text{wait}, 1, 0, 0)(\text{NCR}, \text{NCR}, 1, 0, 0)(\text{NCR}, \text{NCR}, 0, 0, 0)$ 。

则根据限界语义我们有  $M, \pi \models_k G(a \neq \text{CR}) \vee (a \neq \text{CR} \cup (a \neq \text{CR} \wedge \neg(a = \text{NCR} \vee a = \text{wait})))$

因而证明了  $M \models ((a = \text{NCR} \vee a = \text{wait}) \cup a = \text{CR})$  不成立

即前面得到的结论

$$b) M \models ((a=NCR \vee a=wait) \cup (a=CR \vee b=CR))$$

从图上看这个是成立的。因而没法找到反例。作为限界语义的应用，可以说明如下：

$$\text{设 } \phi = (a=NCR \vee a=wait) \cup (a=CR \vee b=CR)。$$

$$M \models \phi$$

当且仅当

对所有  $k$  和以初始状态为起点  $k$  路径  $\pi$  都没有  $M, \pi \models_k \neg((a=NCR \vee a=wait) \cup a=CR)$

当且仅当

对所有  $k \leq |M|2^{|\phi|}$  和以初始状态为起点  $k$  路径  $\pi$  都没有  $M, \pi \models_k \neg((a=NCR \vee a=wait) \cup a=CR)$ 。

应用限界语义和对  $k$  路径的枚举可证明

对所有  $k=0, 1, 2, \dots, |M|2^{|\phi|}$  和

以初始状态为起点  $k$  路径  $\pi$  都没有  $M, \pi \models_k \neg((a=NCR \vee a=wait) \cup a=CR)$ 。

因而  $M \models ((a=NCR \vee a=wait) \cup (a=CR \vee b=CR))$ 。

## 8.2

所画的两个图是对的。最好进一步对照课件中的方法进行构造。

按照课件上的方法可分别构造与公式  $(p \wedge (q \vee r))$  和公式  $(p \wedge (q \vee r))$  等价的 GBA 如下。

