Formale Grundlagen der Informatik II - Blatt 04

Vincent Dahmen 6689845 Mirco Tim Jammer 6527284

4. November 2015

4.3

1.

$$L(TS_{cell}) = (ou(iu)^*(ct^*h)^*(f + (ct^*eo^*rs)))^*$$

$$L^{\omega}(TS_{cell}) = (ou(iu)^*(ct^*h)^*(f + (ct^*eo^*rs)))^{\omega}$$

2.

$$SS(M_{cell}) = (01(21)^*(33^*2)^*(0 + (33^*44^*50)))^{\omega}$$

3.

Alle Etiketten sind $\in P(\{Locked, Battery, On, Error, Active\})$

 $E_S(c_0) = \{Locked, Battery\}$

 $E_S(c_1) = \{Locked, Battery, On\}$

 $E_S(c_2) = \{Battery, On\}$

 $E_S(c_3) = \{Battery, On, Active\}$

 $E_S(c_4) = \{Locked, Battery, Error\}$

 $E_S(c_5) = \{Locked\}$

es ergibt sich (durch einfaches austauschen der Zustände durch ihre entsprechenden ettiketten):

```
E_{S}(SS(M_{cell})) = (\{Locked, Battery\} \{Locked, Battery, On\} \}
(\{Battery, On\} \{Locked, Battery, On, Active\}^* \{Battery, On, Active\}^* \{Battery, On\} \}^*
(\{Locked, Battery\} +
(\{Battery, On, Active\} \{Battery, On, Active\}^*
\{Locked, Battery, Error\} \{Locked, Battery, Error\}^*
\{Locked\} \{Locked, Battery\} \}))^{\omega}
```

4.

$$sat(Error) = \{c_4\}$$

$$sat(\neg Battery) = \{c_5\}$$

$$sat(On) = \{c_1, c_2, c_3\}$$

Implikation als "wenn, dann":

Die Formel Bedeutet. Immer, wenn Error gilt, dann gilt, falls im nächsten schritt Nicht Battery gilt, irgentwann On.

Oder Mit anderen Worten:

Immer wenn es einen Fehler gab und im nächsten Schritt die batterie Entfernt wurde, so ist das Handy irgentwann wieder Eingeschaltet.

In Einer unendlichen Folge ist diese Formel immer gültig: $G(Error \Rightarrow ((X \neg Battery) \Rightarrow FOn))$ Falls Error Falsch ist, so gilt die Formel¹, daher schauen wir uns nur den Teil einer Rechnung an, in dem Error Wahr ist. Das Ist nur in c_4 der Fall. nach c_4 kann in der Rechnung c_4 oder c_5 folgen.

Falls c_4 folgt, so ist $(X \neg Battery)$ nicht erfüllt und diese Implikation also Wahr.

Falls c_5 folgt, so ist $(X \neg Battery)$ wahr, daher ist zu überprüfen, ob auch FOn gilt. Dies ist der Fall, da die einzige möglichkeit wie die Rechnung fortgesetzt werden kann c_0c_1 ist und in c_1 On gilt

 $^{^{1}}$ nach definition von \Rightarrow

5.

Nein, die Formel glt nicht. Beispielsweise die rechnung

$$c_0 c_1 c_2 c_3 c_4 c_5 (c_0 c_1 c_2)^{\omega}$$

erfüllt die Formel nicht. in c_4 gilt Error, allerdings gilt danach nie wieder Active

4.4

1.

f	$\mid M_{cell} \models f$	$M_{cell}, \pi \models f$
$\Diamond \Box (Active)$	gilt nicht, da es für z.B. die Rech-	gilt nicht, in keinem Zustand die-
	nung π nicht gilt	ser Rechnung gilt Active
$\Box \diamond (Active)$	gilt nicht, da es für z.B. die Rech-	gilt nicht, in keinem Zustand die-
	nung π nicht gilt	ser Rechnung gilt Active
$\Box(\circ Active \implies$	gilt, $\circ Active$ kann nur in c_2 oder	gilt, in keinem Zustand dieser
On)	c_3 gelten, in diesen Gilt allerdings	Rechnung gilt Active, daher ist
	auch On , sodass die implikation	die implikation Wahr
	immer wahr ist	
$\Box \diamond (Active \Rightarrow \circ \circ$	gilt nicht, z.B. die Recnung	gilt, in keinem Zustand dieser
$\neg On)$	$c_0c_1c_2(c_3)^{\omega}$ erfüllt f nicht	Rechnung gilt Active, daher ist
		die implikation Wahr
$\Box \diamond (\neg battery \lor$	gilt nicht, z.B. gilt nicht, z.B. die	gilt, c_0 erfüllt $\neg On$, da c_0 im-
$Active \vee \neg On \vee$	Recnung $c_0(c_1c_2)^{\omega}$ erfüllt f nicht	mer wieder in der Rechnung vor-
Error)		kommt, gilt damit f
$\circ \circ \circ Active$	gilt nicht, da es für z.B. die Rech-	gilt nicht, in keinem Zustand die-
	nung π nicht gilt	ser Rechnung gilt Active

2.

(a)

 $\Box(\neg Battery \Rightarrow \neg On)$

true

(b)

 $\Box \diamond On$

false bei $\pi = c_0 c_1 c_2 c_3 (c_4)^{\omega}$

(c)

 $\Box(\circ Error \Rightarrow Acrive)$

false bei $\pi=c_0c_1c_2c_3(c_4)^\omega$ (Das gerät befindet sich am ende immer nur noch im Fehler und war vorher auch im fehler)

(d) $\Box (On \vee Error \vee \circ On)$ true