

FGI-2 – Formale Grundlagen der Informatik II

Modellierung und Analyse von Informatiksystemen

Aufgabenblatt 4: LTL

Präsenzteil am 2./3. 11. – Abgabe am 9./10. 11. 2015

Präsenzaufgabe 4.1:

1. Betrachte das TS aus Abb. 2.8. Betrachte die ω -Sprache $L = y^\omega$ mit $y = (s_0 s_1 s_2 s_4)$. Gib die Ettikettensprache $E_S(L)$ an!
2. Betrachte das TS aus Abb. 2.8. Definiere die Aussagen $\alpha_4 = \text{„In der Tasse ist Tee.“}$ und $\alpha_5 = \text{„In der Tasse ist Kaffee.“}$. Modifiziere das TS so, dass diese beiden Aussagen sinnvoll integriert werden. Gib eine LTL-Formel an, die Folgendes beschreibt: Immer, wenn Kaffee ausgewählt wurde, befindet sich kurz danach auch Kaffee in der Tasse (und nicht etwa Tee!).
3. Sei $AP = \{\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3\}$. Geben Sie die Menge $L^\omega(f)$ (vgl. Def. 3.3) für folgende LTL-Formeln an! (Beachten Sie, dass die Sprache $L^\omega(f)$ völlig unabhängig vom TS aus Abb. 2.8 ist.)
 - (a) $f = \Box \alpha_2$
 - (b) $f = \Diamond(\alpha_1 \wedge \bigcirc \neg \alpha_2)$

Sie können dabei die folgenden Mengen verwenden ($\alpha \in AP$ und $A \subseteq AP$):

$$\begin{aligned}\text{Obermengen}(A) &:= \{X \subseteq AP \mid A \subseteq X\} \\ \text{Obermengen}(\alpha) &:= \text{Obermengen}(\{\alpha\}) \\ \text{Obermengen}(\neg \alpha) &:= \{X \subseteq AP \mid \alpha \notin X\}\end{aligned}$$

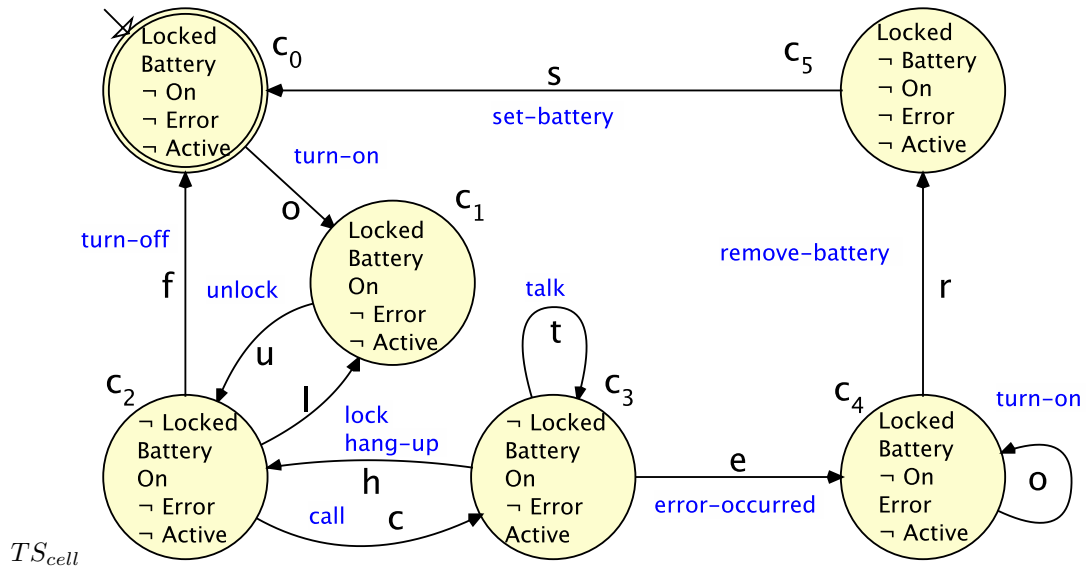
Rechnen Sie die Mengen für die konkreten, von Ihnen benötigten α_i aus.

Präsenzaufgabe 4.2: Beweisen Sie die Äquivalenzen in LTL:

$$\begin{aligned}\mathbf{F}f &\equiv \text{True} \mathbf{U} f \\ \mathbf{G}f &\equiv \neg(\mathbf{F}\neg f)\end{aligned}$$

Übungsaufgabe 4.3: Betrachten Sie das Transitionssystem TS_{cell} , welches das Systemverhalten eines gebrauchten Handys beschreibt. Leider gibt es keine Reset-Funktion, so dass in einem Fehlerfall – in dem das System nicht mehr gestartet werden kann – zum Zurücksetzen des Geräts die Batterie entfernt werden muss. Zum Glück treten Fehler nicht sehr oft auf. Sie treten nur dann auf, wenn gerade telefoniert wird. Die Transitionsbezeichner und negierten Aussagen in den Etiketten sind optional und dienen nur zur Veranschaulichung der Vorgänge und Zustände.

1. Betrachten Sie TS_{cell} ohne Etiketten als Büchi-Automat mit c_0 als einzigem Endzustand und Alphabet $\Sigma = \{o, u, l, f, c, h, t, e, r, s\}$. Geben Sie die Mengen $L(TS_{cell})$ bzw. $L^\omega(TS_{cell})$ als regulären bzw. ω -regulären Ausdruck an.
2. Betrachten Sie TS_{cell} mit Etiketten als Kripke-Struktur M_{cell} . Bestimmen Sie die Menge $SS(M_{cell})$ aller Pfade (Def. 2.18) als ω -regulären Ausdruck. Es reicht hier die Indices zu benutzen, da alle Zustandsbezeichner gleich anfangen. Das Alphabet dieses Ausdrucks ist also $\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$.



- Geben Sie zunächst die Etiketten ($E_S(c_i)$) für die einzelnen Zustände (c_i) an. Bestimmen Sie die Etikettensprache $E_S(SS(M_{cell}))$ (Def. 2.18 und Def. 2.19) und geben Sie diesen als ω -regulären Ausdruck an. Das Alphabet dieses Ausdrucks besteht also aus den Etiketten der Zustände.

- Betrachten Sie jetzt die Kripkestruktur M_{cell} :

Für eine Formel ϕ sei $Sat(\phi)$ die Menge der Zustände, in denen ϕ gilt. Bestimmen Sie $Sat(Error)$, $Sat(\neg Battery)$ sowie $Sat(On)$. Geben Sie eine natürlichsprachliche Beschreibung für die Formel

$$f = \mathbf{G}(Error \implies ((\mathbf{X}\neg Battery) \implies \mathbf{F}On))$$

an. Prüfen Sie dann, ob die LTL-Formel im Anfangszustand c_0 gilt und beweisen Sie Ihre Behauptung, d.h. entweder die Gültigkeit beweisen oder eine Rechnung als Gegenbeispiel angeben.

- Prüfen Sie ebenso, ob die LTL-Formel

$$g = \mathbf{G}(Error \implies (\mathbf{F}Active))$$

im Anfangszustand c_0 gilt und beweisen Sie Ihre Behauptung, d.h. entweder die Gültigkeit beweisen oder eine Rechnung als Gegenbeispiel angeben. Geben Sie zudem einen Pfad π an, für den diese Formel gilt, d.h. für den $M_{cell}, \pi \models g$ gilt.

Übungsaufgabe 4.4: Betrachten Sie wieder die Kripkestruktur M_{cell} aus Aufgabe 4.3 und den unendlichen Zustandspfad $\pi = (c_0 c_1 c_2 c_3 c_2)^\omega$.

- Geben Sie an, ob für die folgenden LTL-Formeln f jeweils $M_{cell} \models f$ bzw. $M_{cell}, \pi \models f$ gilt. Begründen Sie Ihre Aussage.

Anmerkung: Wie im Skript werden hier die temporalen Operatoren in der Form \circ, \diamond und \square benutzt, da Sie auf beide Formen auch in der Literatur treffen werden.

von
6

f	$M_{cell} \models f$	$M_{cell}, \pi \models f$
$\Diamond \Box (Active)$		
$\Box \Diamond (Active)$		
$\Box (\circ Active \implies On)$		
$\Box \Diamond (Active \implies \circ \circ \neg On)$		
$\Box \Diamond (\neg Battery \vee Active \vee \neg On \vee Error)$		
$\circ \circ \circ Active$		

2. Formulieren Sie LTL Formeln für die folgenden Aussagen und geben Sie die erwarteten Antworten an (*True* oder ein Gegenbeispiel):

- (a) Das Gerät kann niemals angeschaltet sein wenn keine Batterie eingelegt ist.
- (b) Das Gerät ist immer mal wieder angeschaltet.
- (c) Das Gerät befindet sich nur im Fehlerzustand, wenn vorher das Gerät aktiv war.
- (d) Es gilt immer, dass das Gerät angeschaltet ist oder ein Fehler aufgetreten ist oder dass es im nächsten Schritt wieder angeschaltet wird.

Bonusaufgabe 4.5: Erstellen Sie eine neue Olat-Frage für den aktuellen Lesestoff der 4. Woche entsprechend den bisherigen Anforderungen.

von
1

Bisher erreichbare Punktzahl: 48