

Formale Systeme

Prof. Dr. Bernhard Beckert

Fakultät für Informatik
Universität Karlsruhe (TH)

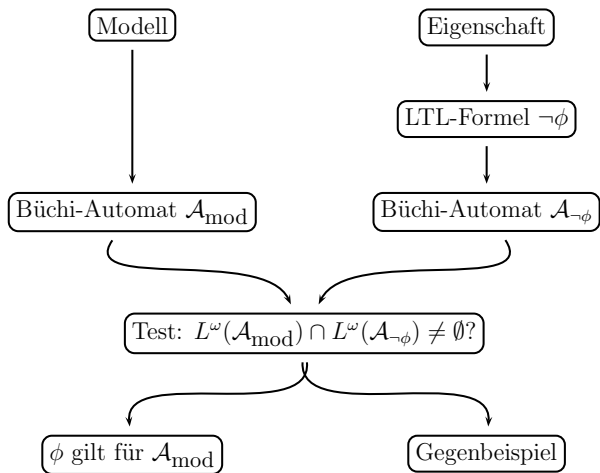


Winter 2008/2009



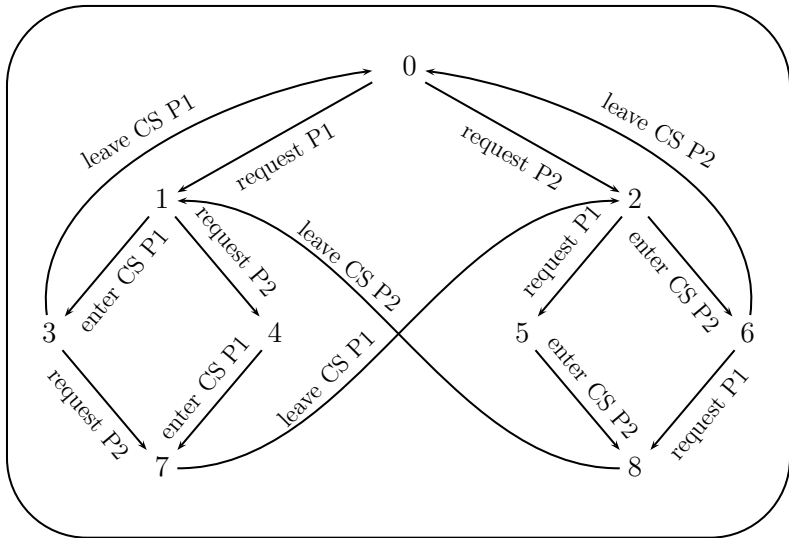
Modellprüfung für LTL

Übersicht



Exklusive Zugriffskontrolle

Ereignisbasiertes Automatenmodell



Aussagenlogische Signatur Σ

Für $i \in \{1, 2\}$:

N_i Prozeß i befindet sich in einer nichtkritischen Region

T_i Prozeß i befindet sich in der Anmeldephase

C_i Prozeß i befindet sich in einer kritischen Region

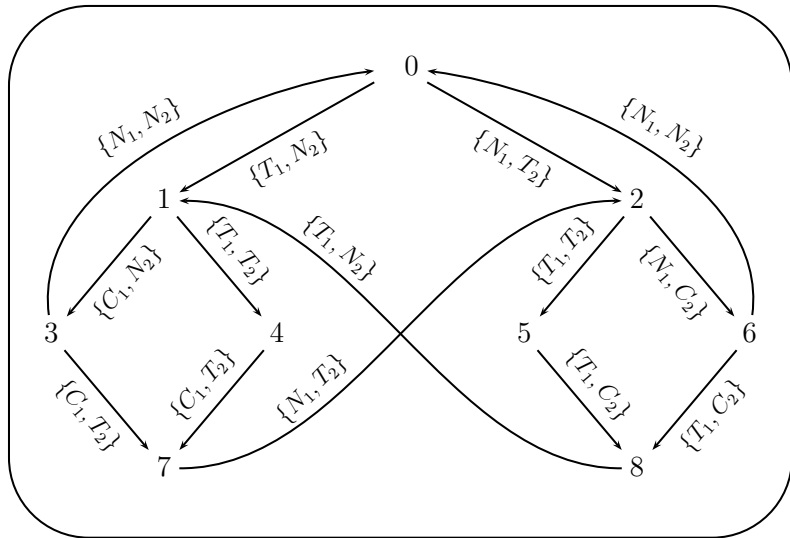
Automatenvokabular $V = 2^\Sigma$.

Ersetze die Ereignismarkierung einer Kante durch die Menge der Atome aus Σ , die im Zielzustand wahr werden.

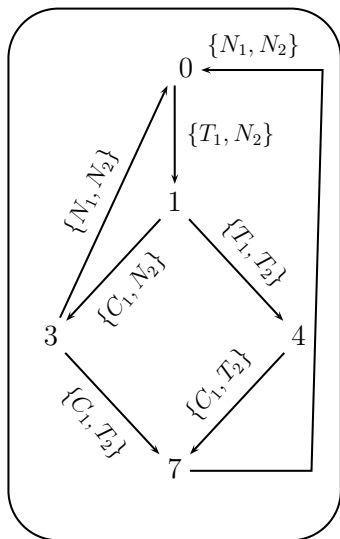


Exklusive Zugriffskontrolle

Aussagebasiertes Automatenmodell



Reduzierter Automat \mathcal{A}_{me}



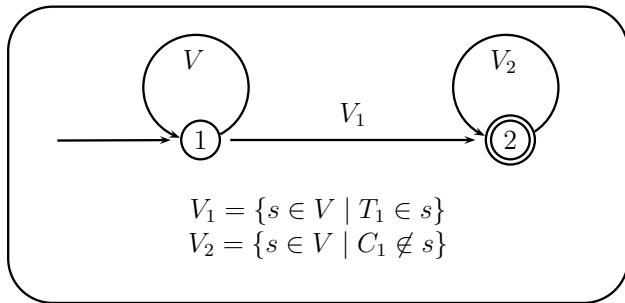
Zu verifizierende Eigenschaft

Wenn Prozeß 1 sich zur exklusiven Nutzung der Ressource anmeldet, dann wird er schließlich auch den Zugang erhalten.

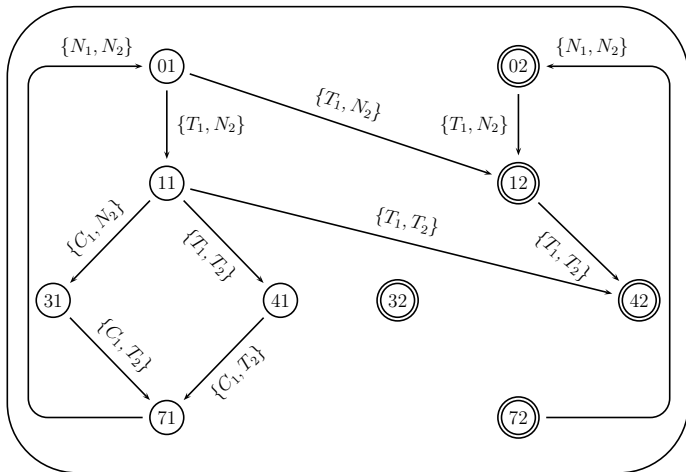
Als LTL-Formel: $\Box(T_1 \rightarrow \Diamond C_1)$

Negierte Formel: $\Diamond(T_1 \wedge \Box \neg C_1)$

Büchi-Automat \mathcal{B}_{em} dazu:



Produktautomat $\mathcal{A}_{me} \times \mathcal{B}_{me}$



Offensichtlich gilt: $L^\omega(\mathcal{A}_{me} \times \mathcal{B}_{me}) = \emptyset$

