

# FGI-2 – Formale Grundlagen der Informatik II

## Prozesse und Nebenläufigkeit

### Aufgabenblatt 8: Analyse von Petrinetzen

Abgabe am 18.12.2006 Besprechung am 20.12.2006.

#### Präsenzaufgabe 8: Überdeckungsgraph

Jemand sagt mit Hinblick auf die Definition des Überdeckungsgraphen: „Bei Petrinetzen gibt es unendliche Markierungen.“ Diskutieren Sie diese Aussage! Ist sie richtig oder falsch, bzw., wie ist sie richtig zustellen?

#### Übungsaufgabe 8.1:

- Konstruieren Sie den Erreichbarkeitsgraphen des P/T-Netzes von Seite 195 in symbolischer Darstellung! Beispiel:  $(0, 0, 1) \xrightarrow{a^n} (n, 0, 1)$  usw.
- Konstruieren Sie für dieses Netz den Überdeckungsgraphen nach Algorithmus 5.4 (Seite 193)!
- Beweisen Sie: Zu jeder in der Anfangsmarkierung beginnenden Schaltfolge des Netzes gibt es einen entsprechenden im Anfangsknoten des Überdeckungsgraphen beginnenden Pfad!
- Beweisen Sie, dass die Umkehrung nicht gilt!

VON
5

#### Übungsaufgabe 8.2:

- Beweisen Sie die Äquivalenzen in CTL\*:

$$\begin{array}{ll}
 f \wedge g & \equiv \neg(\neg f \vee \neg g) \\
 f \mathbf{R} g & \equiv \neg(\neg f \mathbf{U} \neg g) \\
 \mathbf{F} f & \equiv \mathbf{True} \mathbf{U} f \\
 \mathbf{A} f & \equiv \neg(\mathbf{E} \neg f) \\
 \mathbf{A} \mathbf{X} f & \equiv \neg \mathbf{E} \mathbf{X} (\neg f) \\
 \mathbf{E} \mathbf{F} f & \equiv \mathbf{E} [\mathbf{True} \mathbf{U} f] \\
 \mathbf{A} \mathbf{G} f & \equiv \neg \mathbf{E} \mathbf{F} (\neg f) \\
 \mathbf{A} \mathbf{F} f & \equiv \neg \mathbf{E} \mathbf{G} (\neg f) \\
 \mathbf{A} [f \mathbf{U} g] & \equiv \neg \mathbf{E} [\neg g \mathbf{U} (\neg f \wedge \neg g)] \wedge \neg \mathbf{E} \mathbf{G} (\neg g) \\
 \mathbf{A} [f \mathbf{R} g] & \equiv \neg \mathbf{E} [\neg f \mathbf{U} \neg g] \\
 \mathbf{E} [f \mathbf{R} g] & \equiv \neg \mathbf{A} [\neg f \mathbf{U} \neg g]
 \end{array}$$

VON
5

Dabei darf folgende Beziehung benutzt (und freiwillig auch bewiesen) werden:  $\phi \mathbf{U} \psi \equiv \neg(\neg \psi \mathbf{U} (\neg \phi \wedge \neg \psi)) \wedge \mathbf{F} \psi$

- Die Formel  $p \mathbf{Z} q$  sei genau dann gültig, wenn zwischen je zwei Zuständen (Abstand  $> 2$ ), in denen  $p$  gilt, es einen gibt, der  $q$  erfüllt. Drücken Sie diese Formel mit Hilfe von  $\mathbf{G}$ ,  $\mathbf{X}$  und  $\mathbf{U}$  aus!
- Betrachten Sie die die Kripke-Strukturen  $M_1$  und  $M_2$  im Skript, Seite 212.
  - Gibt es LTL-Formeln, die die beiden Strukturen unterscheiden?
  - Gibt es CTL-Formeln, die die beiden Strukturen unterscheiden?

Falls ja, geben Sie welche an!

Bisher erreichbare Punktzahl:

85
----