

Formale Spezifikation und Verifikation

Temporallogik

Wintersemester 2023/24
Übungsblatt 09

30. Januar 2024

1 Temporallogik a)–c)

Jetzt scheint die Sonne (sun) und irgendwann regnet es (rain).

$\underbrace{\text{sun}}_{\text{gilt jetzt}} \wedge (\Diamond \text{rain})$

1 Temporallogik a)–c)

Jetzt scheint die Sonne (sun) und irgendwann regnet es (rain).

$\underbrace{\text{sun}}_{\text{gilt jetzt}} \wedge (\Diamond \text{rain})$ Sicherheit + Lebendigkeit

1 Temporallogik a)–c)

Jetzt scheint die Sonne (sun) und irgendwann regnet es (rain).

$\underbrace{\text{sun}}_{\text{gilt jetzt}} \wedge (\Diamond \text{rain})$ Sicherheit + Lebendigkeit

Während die Webcam an ist (webcam) leuchtet das entsprechende Licht (light)

1 Temporallogik a)–c)

Jetzt scheint die Sonne (sun) und irgendwann regnet es (rain).

$\underbrace{\text{sun}}_{\text{gilt jetzt}} \wedge (\Diamond \text{rain})$ Sicherheit + Lebendigkeit

Während die Webcam an ist (webcam) leuchtet das entsprechende Licht (light)

“Immer: wenn die Webcam gerade an ist, dann muss jetzt auch das Licht leuchten”

$\Box(\underbrace{\text{webcam} \Rightarrow \text{light}}_{\text{selber Zeitpunkt}})$

1 Temporallogik a)–c)

Jetzt scheint die Sonne (sun) und irgendwann regnet es (rain).

$\underbrace{\text{sun}}_{\text{gilt jetzt}} \wedge (\lozenge \text{rain})$ Sicherheit + Lebendigkeit

Während die Webcam an ist (webcam) leuchtet das entsprechende Licht (light)
“Immer: wenn die Webcam gerade an ist, dann muss jetzt auch das Licht leuchten”

$\square(\underbrace{\text{webcam} \Rightarrow \text{light}}_{\text{selber Zeitpunkt}})$ Sicherheit (Invariante)

1 Temporallogik a)–c)

Jetzt scheint die Sonne (sun) und irgendwann regnet es (rain).

$\underbrace{\text{sun}}_{\text{gilt jetzt}} \wedge (\Diamond \text{rain})$ Sicherheit + Lebendigkeit

Während die Webcam an ist (webcam) leuchtet das entsprechende Licht (light)
“Immer: wenn die Webcam gerade an ist, dann muss jetzt auch das Licht leuchten”

$\square(\underbrace{\text{webcam} \Rightarrow \text{light}}_{\text{selber Zeitpunkt}})$ Sicherheit (Invariante)

Nach jedem Drücken der Taste shutdown [...] später garantiert aus (off).

$\square(\text{shutdown} \Rightarrow (\Diamond \text{off}))$

1 Temporallogik a)–c)

Jetzt scheint die Sonne (sun) und irgendwann regnet es (rain).

$\underbrace{\text{sun}}_{\text{gilt jetzt}} \wedge (\Diamond \text{rain})$ Sicherheit + Lebendigkeit

Während die Webcam an ist (webcam) leuchtet das entsprechende Licht (light)
“Immer: wenn die Webcam gerade an ist, dann muss jetzt auch das Licht leuchten”

$\square(\underbrace{\text{webcam} \Rightarrow \text{light}}_{\text{selber Zeitpunkt}})$ Sicherheit (Invariante)

Nach jedem Drücken der Taste shutdown [...] später garantiert aus (off).

$\square(\text{shutdown} \Rightarrow (\Diamond \text{off}))$ Lebendigkeit (Response)

1 Temporallogik d)

Man darf nicht Auto fahren ($\neg\text{drive}$) **bevor** man einen Führerschein hat (license).
Achten Sie darauf, *nicht* zu erzwingen, dass irgendwann ein Führerschein vorhanden ist.
Zwischen welchen beiden temporalen Operatoren müssen Sie den richtigen wählen?

1 Temporallogik d)

Man darf nicht Auto fahren ($\neg\text{drive}$) **bevor** man einen Führerschein hat (license).
Achten Sie darauf, *nicht* zu erzwingen, dass irgendwann ein Führerschein vorhanden ist.
Zwischen welchen beiden temporalen Operatoren müssen Sie den richtigen wählen?

Auswahl zwischen: “until” \mathcal{U} (✗) und “weak until” \mathcal{W} (✓)

$(\neg\text{drive}) \mathcal{W} \text{license}$

1 Temporallogik d)

Man darf nicht Auto fahren ($\neg\text{drive}$) **bevor** man einen Führerschein hat (license).
Achten Sie darauf, *nicht* zu erzwingen, dass irgendwann ein Führerschein vorhanden ist.
Zwischen welchen beiden temporalen Operatoren müssen Sie den richtigen wählen?

Auswahl zwischen: “until” \mathcal{U} (✗) und “weak until” \mathcal{W} (✓)

$(\neg\text{drive}) \mathcal{W} \text{license}$ Sicherheit

1 Temporallogik d)

Man darf nicht Auto fahren ($\neg\text{drive}$) **bevor** man einen Führerschein hat (license).
Achten Sie darauf, *nicht* zu erzwingen, dass irgendwann ein Führerschein vorhanden ist.
Zwischen welchen beiden temporalen Operatoren müssen Sie den richtigen wählen?

Auswahl zwischen: “until” \mathcal{U} (✗) und “weak until” \mathcal{W} (✓)

$(\neg\text{drive}) \mathcal{W} \text{license}$ Sicherheit

Alternative Formulierung (nicht äquivalent!)

$\Box(\text{drive} \Rightarrow \text{license})$ Sicherheit

1 Temporallogik d)

Man darf nicht Auto fahren ($\neg \text{drive}$) **bevor** man einen Führerschein hat (license).
Achten Sie darauf, *nicht* zu erzwingen, dass irgendwann ein Führerschein vorhanden ist.
Zwischen welchen beiden temporalen Operatoren müssen Sie den richtigen wählen?

Auswahl zwischen: “until” \mathcal{U} (✗) und “weak until” \mathcal{W} (✓)

$(\neg \text{drive}) \mathcal{W} \text{license}$ Sicherheit

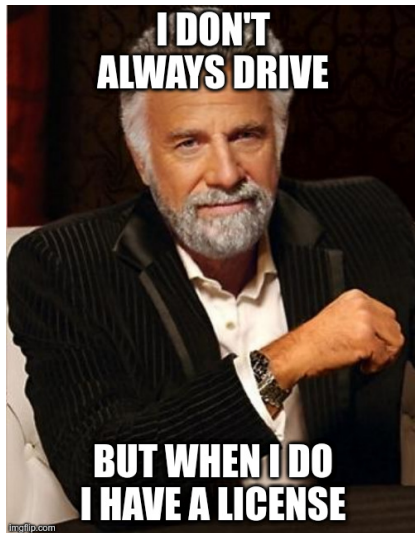
Alternative Formulierung (nicht äquivalent!)

$\Box(\text{drive} \Rightarrow \text{license})$ Sicherheit

Unterschied: Die erste Formulierung geht davon aus, dass man den Führerschein nicht wieder verliert

1 Temporallogik d)

$\square(\text{drive} \Rightarrow \text{license})$



1 Temporallogik e)

Ein Licht blinkt einmal

1 Temporallogik e)

Ein Licht blinkt einmal



1 Temporallogik e)

Ein Licht blinkt jetzt zweimal (light)

Möglichkeit 1:

$$\text{light} \wedge (\circ(\neg\text{light})) \wedge (\circ\circ\text{light}) \wedge (\circ\circ\circ(\neg\text{light}))$$

1 Temporallogik e)

Ein Licht blinkt jetzt zweimal (`light`)

Möglichkeit 1:

$$\text{light} \wedge (\circ(\neg\text{light})) \wedge (\circ\circ\text{light}) \wedge (\circ\circ\circ(\neg\text{light}))$$

Sicherheitseigenschaft (nur *endlich* viele Schritte beschrieben)

1 Temporallogik e)

Ein Licht blinkt jetzt zweimal (`light`)

Möglichkeit 1:

$$\text{light} \wedge (\circ(\neg\text{light})) \wedge (\circ\circ\text{light}) \wedge (\circ\circ\circ(\neg\text{light}))$$

Sicherheitseigenschaft (nur *endlich* viele Schritte beschrieben)

Möglichkeit 2: keine konkrete Angabe der “Blink-Zeitpunkte”

$$\text{light} \mathcal{U} (\neg\text{light}) \mathcal{U} \text{light} \mathcal{U} (\neg\text{light})$$

Lebendigkeitseigenschaft (an/aus müssen sich in **endlicher** Zeit abwechseln)

1 Temporallogik f)

Nachdem die Temperatur t einmal 30° überschritten hat, sinkt t nie wieder darunter.

1 Temporallogik f)

Nachdem die Temperatur t einmal 30° überschritten hat, sinkt t nie wieder darunter.

Immer: wenn jetzt $t > 30$, dann ab da immer: $t > 30$.

$$\Box((t > 30) \Rightarrow (\Box(t > 30)))$$

1 Temporallogik f)

Nachdem die Temperatur t einmal 30° überschritten hat, sinkt t nie wieder darunter.

Immer: wenn jetzt $t > 30$, dann ab da immer: $t > 30$.

$$\Box((t > 30) \Rightarrow (\Box(t > 30))) \quad \text{Sicherheit}$$

1 Temporallogik f)

Nachdem die Temperatur t einmal 30° überschritten hat, sinkt t nie wieder darunter.

Immer: wenn jetzt $t > 30$, dann ab da immer: $t > 30$.

$$\Box((t > 30) \Rightarrow (\Box(t > 30))) \quad \text{Sicherheit}$$

Äquivalent Alternative: Es gilt eine Zeit lang $t \leq 30$, und falls irgendwann der Fall eintritt, dass nicht mehr $t \leq 30$, dann gilt ab da immer: $t > 30$

$$(t \leq 30) \mathcal{W} (\Box(t > 30))$$

1 Temporallogik g)

Eine Ampel soll in der Zukunft garantiert **irgendwann** installiert werden, sobald diese in den Betrieb geht, soll Sie **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

1 Temporallogik g)

Eine Ampel soll in der Zukunft garantiert **irgendwann** installiert werden, sobald diese in den Betrieb geht, soll Sie **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

Zunächst: Eine Ampel soll **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

$\square(\lozenge \text{green})$

1 Temporallogik g)

Eine Ampel soll in der Zukunft garantiert **irgendwann** installiert werden, sobald diese in den Betrieb geht, soll Sie **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

Zunächst: Eine Ampel soll **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

$\square(\lozenge \text{green})$ Lebendigkeit (Rekurrenz)

1 Temporallogik g)

Eine Ampel soll in der Zukunft garantiert **irgendwann** installiert werden, sobald diese in den Betrieb geht, soll Sie **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

Zunächst: Eine Ampel soll **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

$\square(\lozenge \text{green})$ Lebendigkeit (Rekurrenz)

Diese Formel gilt dann **irgendwann**

$\lozenge(\square(\lozenge \text{green}))$

1 Temporallogik g)

Eine Ampel soll in der Zukunft garantiert **irgendwann** installiert werden, sobald diese in den Betrieb geht, soll Sie **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

Zunächst: Eine Ampel soll **immer mal wieder** auf grün stehen (green).

$\square(\lozenge \text{green})$ Lebendigkeit (Rekurrenz)

Diese Formel gilt dann **irgendwann**

$\lozenge(\square(\lozenge \text{green}))$ Lebendigkeit

1 Temporallogik h)

Programm zählt i von 0 bis n hoch und beendet sich genau dann wenn $i = n$.

1 Temporallogik h)

Programm zählt i von 0 bis n hoch und beendet sich genau dann wenn $i = n$.

$$(i = 0) \wedge \left(\underbrace{(0 \leq i < n)}_{\approx \text{Invariante}} \mathcal{U} (i = n) \right)$$

Außerdem formuliert: Das Programm beendet sich **garantiert**

1 Temporallogik h)

Programm zählt i von 0 bis n hoch und beendet sich genau dann wenn $i = n$.

$$(i = 0) \wedge \left(\underbrace{(0 \leq i < n)}_{\approx \text{Invariante}} \mathcal{U} (i = n) \right)$$

Außerdem formuliert: Das Programm beendet sich **garantiert**

\Rightarrow Sicherheit + Lebendigkeit

1 Temporallogik h)

Programm zählt i von 0 bis n hoch und beendet sich genau dann wenn $i = n$.

$$(i = 0) \wedge \underbrace{\left((0 \leq i < n) \right)}_{\approx \text{Invariante}} \mathcal{U} (i = n)$$

Außerdem formuliert: Das Programm beendet sich **garantiert**

\Rightarrow Sicherheit + Lebendigkeit

Schwierig in LTL: Über zwei aufeinanderfolgende Zustände reden, z.B. $i' = i + 1$.
($\circ i$ ist *keine* Formel, da i keine Formel ist)

1 Temporallogik h)

Programm zählt i von 0 bis n hoch und beendet sich genau dann wenn $i = n$.

$$(i = 0) \wedge \underbrace{\left((0 \leq i < n) \right)}_{\approx \text{Invariante}} \mathcal{U} (i = n)$$

Außerdem formuliert: Das Programm beendet sich **garantiert**

\Rightarrow Sicherheit + Lebendigkeit

Schwierig in LTL: Über zwei aufeinanderfolgende Zustände reden, z.B. $i' = i + 1$.
($\circ i$ ist *keine* Formel, da i keine Formel ist)

Präzisere Formulierungen (benötigt Erweiterung der Logik)

- ▶ mit gestrichenen Variablen: jetzt i und im Nachfolger i'
- ▶ mit Hilfsvariablen und Quantoren: $(\exists k. (i = k) \wedge \circ(i = k + 1)) \mathcal{U} (i = n)$

1 Temporallogik h) — Variante

Programm zählt i hoch und irgendwann bleibt $i = n$

1 Temporallogik h) — Variante

Programm zählt i hoch und irgendwann bleibt $i = n$

$$\Diamond(\Box(i = n))$$

1 Temporallogik h) — Variante

Programm zählt i hoch und **irgendwann** **bleibt** $i = n$

$\diamond(\Box(i = n))$ Lebendigkeit (Stabilität)

Eigenschaft kann nur auf unendlich langen Abläufen widerlegt werden

2 Ampelsteuerung

- a) Die Ampeln sind nie gleichzeitig grün:

$$\Box \neg (G_1 \wedge G_2)$$

2 Ampelsteuerung

- a) Die Ampeln sind nie gleichzeitig grün:

$$\Box \neg (G_1 \wedge G_2)$$

- b) Jede Ampel **wechselt unbegrenzt oft** zwischen rot und grün:

$$\text{Ampel 1} \quad \Box \left(\Diamond (G_1 \wedge \neg R_1) \wedge \Diamond (R_1 \wedge \neg G_1) \right)$$

$$\text{Ampel 2} \quad \Box \left(\Diamond (G_2 \wedge \neg R_2) \wedge \Diamond (R_2 \wedge \neg G_2) \right)$$

Wir vermeiden, dass beide Ampeln dauerhaft rot und grün zeigen.

2 Ampelsteuerung

- a) Die Ampeln sind nie gleichzeitig grün:

$$\Box \neg (G_1 \wedge G_2)$$

- b) Jede Ampel **wechselt unbegrenzt oft** zwischen rot und grün:

$$\text{Ampel 1} \quad \Box \left(\Diamond (G_1 \wedge \neg R_1) \wedge \Diamond (R_1 \wedge \neg G_1) \right)$$

$$\text{Ampel 2} \quad \Box \left(\Diamond (G_2 \wedge \neg R_2) \wedge \Diamond (R_2 \wedge \neg G_2) \right)$$

Wir vermeiden, dass beide Ampeln dauerhaft rot und grün zeigen.

- c) Ampel 1 bleibt rot **bis garantiert** Ampel 2 auf rot steht:

$$R_1 \mathcal{U} R_2$$

2 Ampelsteuerung

- a) Die Ampeln sind nie gleichzeitig grün:

$$\Box \neg (G_1 \wedge G_2)$$

- b) Jede Ampel **wechselt unbegrenzt oft** zwischen rot und grün:

$$\text{Ampel 1} \quad \Box \left(\Diamond (G_1 \wedge \neg R_1) \wedge \Diamond (R_1 \wedge \neg G_1) \right)$$

$$\text{Ampel 2} \quad \Box \left(\Diamond (G_2 \wedge \neg R_2) \wedge \Diamond (R_2 \wedge \neg G_2) \right)$$

Wir vermeiden, dass beide Ampeln dauerhaft rot und grün zeigen.

- c) Ampel 1 bleibt rot **bis garantiert** Ampel 2 auf rot steht:

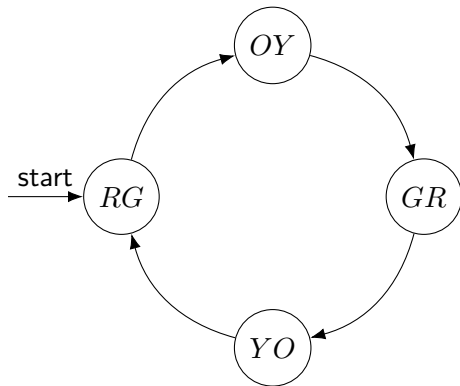
$$R_1 \mathcal{U} R_2$$

- Möglich: Ampel 1 schaltet 2× grün ohne dass Ampel 2 grün wird

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem

Modellierung I

Ampeln schalten gleichzeitig um



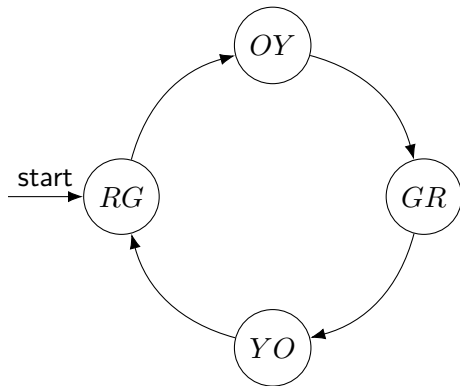
Zustände pro Ampel

G (green), *Y* (yellow), *R* (red),
O (orange = red + yellow)
(vgl. Beamer/Licht im Hörsaal)

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem

Modellierung I

Ampeln schalten gleichzeitig um



Zustände pro Ampel

G (green), Y (yellow), R (red),
 O (orange = red + yellow)
(vgl. Beamer/Licht im Hörsaal)

Was gilt wann? Beispielsweise:

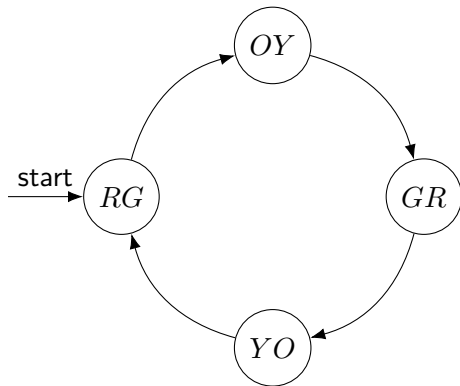
$$RG \models R_1 \wedge G_2$$

$$OY \models \neg R_1 \wedge \neg R_2 \quad (\text{siehe Angabe})$$

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem

Modellierung I

Ampeln schalten gleichzeitig um



Zustände pro Ampel

G (green), Y (yellow), R (red),
 O (orange = red + yellow)
(vgl. Beamer/Licht im Hörsaal)

Was gilt wann? Beispielsweise:

$$RG \models R_1 \wedge G_2$$

$$OY \models \neg R_1 \wedge \neg R_2 \quad (\text{siehe Angabe})$$

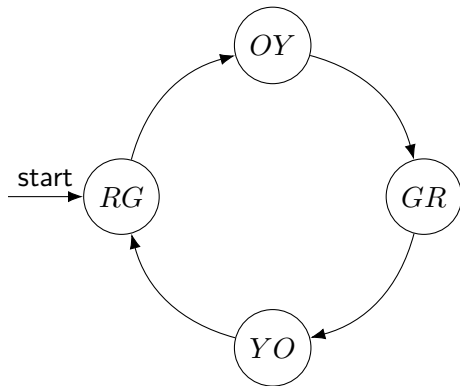
Eigenschaften

a) $\Box(\neg(G_1 \wedge G_2))$

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem

Modellierung I

Ampeln schalten gleichzeitig um



Zustände pro Ampel

G (green), Y (yellow), R (red),
 O (orange = red + yellow)
(vgl. Beamer/Licht im Hörsaal)

Was gilt wann? Beispielsweise:

$$RG \models R_1 \wedge G_2$$

$$OY \models \neg R_1 \wedge \neg R_2 \quad (\text{siehe Angabe})$$

Eigenschaften

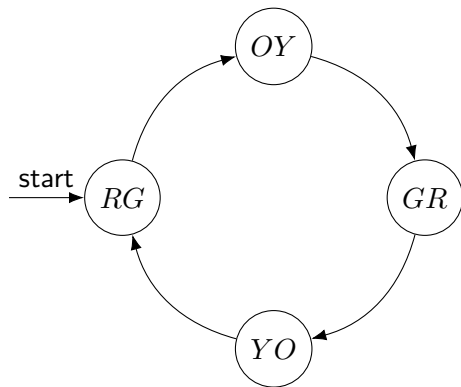
a) $\Box(\neg(G_1 \wedge G_2))$ ✓

b) $\Box(\Diamond(G_1 \wedge \neg R_1) \wedge \Diamond(R_1 \wedge \neg G_1))$

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem

Modellierung I

Ampeln schalten gleichzeitig um



Zustände pro Ampel

G (green), Y (yellow), R (red),
 O (orange = red + yellow)
(vgl. Beamer/Licht im Hörsaal)

Was gilt wann? Beispielsweise:

$$RG \models R_1 \wedge G_2$$

$$OY \models \neg R_1 \wedge \neg R_2 \quad (\text{siehe Angabe})$$

Eigenschaften

a) $\Box(\neg(G_1 \wedge G_2))$ ✓

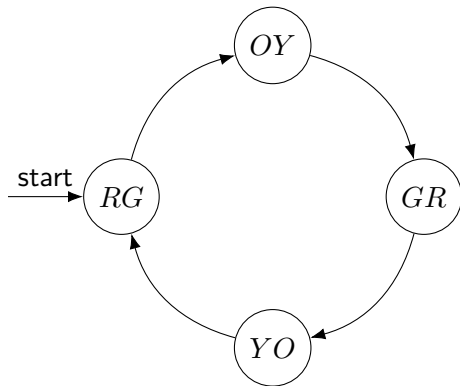
b) $\Box(\Diamond(G_1 \wedge \neg R_1) \wedge \Diamond(R_1 \wedge \neg G_1))$ ✓
(analog für Ampel 2)

c) $R_1 \mathcal{U} R_2$

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem

Modellierung I

Ampeln schalten gleichzeitig um



Zustände pro Ampel

G (green), Y (yellow), R (red),
 O (orange = red + yellow)
(vgl. Beamer/Licht im Hörsaal)

Was gilt wann? Beispielsweise:

$$RG \models R_1 \wedge G_2$$

$$OY \models \neg R_1 \wedge \neg R_2 \quad (\text{siehe Angabe})$$

Eigenschaften

a) $\Box(\neg(G_1 \wedge G_2))$ ✓

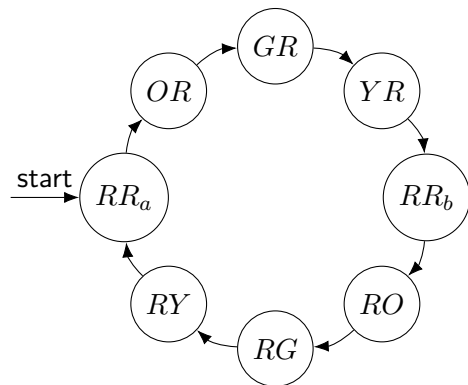
b) $\Box(\Diamond(G_1 \wedge \neg R_1) \wedge \Diamond(R_1 \wedge \neg G_1))$ ✓
(analog für Ampel 2)

c) $R_1 \mathcal{U} R_2$ ✗

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem (II)

Modellierung II

Mit ordentlicher Rotphase

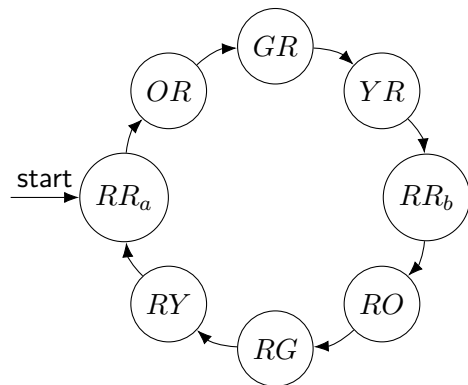


Beachte: zwei unterschiedliche rot/rot Zustände, RR_a und RR_b , um unterscheiden zu können, welche Ampel als nächstes grün werden soll.

3 Ampelsteuerung als Transitionssystem (II)

Modellierung II

Mit ordentlicher Rotphase



Beachte: zwei unterschiedliche rot/rot Zustände, RR_a und RR_b , um unterscheiden zu können, welche Ampel als nächstes grün werden soll.

Eigenschaften

- a) $\Box(\neg(G_1 \wedge G_2))$ ✓
- b) $\Box(\Diamond(G_1 \wedge \neg R_1) \wedge \Diamond(R_1 \wedge \neg G_1))$ ✓
(analog für Ampel 2)
- c) $R_1 \mathcal{U} R_2$ und auch $\Box(R_1 \Rightarrow (R_1 \mathcal{U} R_2))$ ✓