Uebungsblatt 1

André Harms, Oliver Steenbuck

19.04.2012

Inhaltsverzeichnis

| 1 | Aufg | 5 | 2 |
|---|------|--|---|
| | 1.1 | Formale Definition des Netzes | 2 |
| | 1.2 | Schalthäufigkeit | 2 |
| 2 | Auf | | 3 |
| | 2.1 | Formale Definition des Netzes | 3 |
| | 2.2 | Schalthäufigkeit | 3 |
| 3 | Auf | gabe 3 | 3 |
| | 3.1 | Formale Definition des Netzes | 3 |
| | 3.2 | Schaltschritte | 1 |
| | | 3.2.1 Schaltschritt 1 | 1 |
| | | 3.2.2 Schaltschritt 2 | 1 |
| | 3.3 | Konflikte | 1 |
| 4 | Auf | gabe 4 | 5 |
| | 4.1 | Petrinetz | 5 |
| | 4.2 | Prozessnetze | 5 |
| | | 4.2.1 Prozessnetz 1 | 5 |
| | | 4.2.2 Prozessnetz 2 | 3 |
| | | 4.2.3 Prozessnetz 3 | 7 |
| Λ | hh:I | dungsvorzeichnis | |
| A | ווטט | dungsverzeichnis | |
| | 1 | Petri Netz Aufgabe 4 | 5 |
| | 2 | Petri Netz Aufgabe 4 Prozessnetz 1 | ó |
| | 3 | Netzmorphismus Aufgabe 4 Prozessnetz 1 | 3 |
| | 4 | Petri Netz Aufgabe 4 Prozessnetz 2 | 3 |

1 Aufgabe 1

1.1 Formale Definition des Netzes

$$N = \{P, T, W, M_0\} \tag{1}$$

$$P = \{p1, p2, p3, p4\} \tag{2}$$

$$T = \{t1, t2, t3\} \tag{3}$$

$$W(x,y) = \begin{cases} 2 \text{ ;falls } (x,y) \in \{(t1,p2), (t2,p3)\} \\ 1 \text{ ;falls } (x,y) \in \{(p1,t1), (p2,t2), (p3,t3), (t3,p1), (t3,p4)\} \\ 0 \text{ ;sonst} \end{cases}$$

$$M_0(x) = \begin{cases} 1 \text{ ;falls } x = p1 \\ 0 \text{ ;sonst} \end{cases}$$

$$(5)$$

$$M_0(x) = \begin{cases} 1 & \text{falls } x = p1 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$
 (5)

1.2 Schalthäufigkeit

Das Netz kann beliebig oft schalten.

2 Aufgabe 2

2.1 Formale Definition des Netzes

$$N = \{P, T, W, M_0\} \tag{6}$$

$$P = \{p1, p2, p3, p4\} \tag{7}$$

$$T = \{t1, t2, t3\} \tag{8}$$

$$W(x,y) = \begin{cases} 2 \text{ ;falls } (x,y) \in \{(t1,p2), (t2,p3)\} \\ 1 \text{ ;falls } (x,y) \in \{(p1,t1), (p2,t2), (p3,t3), (t3,p1), (t3,p4)\} \\ 0 \text{ ;sonst} \end{cases}$$
(9)

$$M_0(x) = \begin{cases} 1 \text{ ;falls } x = p1 \\ 0 \text{ ;sonst} \end{cases}$$
(10)

$$M_0(x) = \begin{cases} 1 \text{ ;falls } x = p1\\ 0 \text{ ;sonst} \end{cases}$$
 (10)

$$K(x) = \begin{cases} 7 \text{ ;falls } x = p1\\ 4 \text{ ;falls } x = p4\\ \omega \text{ ;sonst} \end{cases}$$

$$(11)$$

2.2 Schalthäufigkeit

Nein, da durch die Kapazität auf p4 die Transition t3 maximal 4 mal geschaltet werden kann und p1 diese Transition benötigt.

3 Aufgabe 3

3.1 Formale Definition des Netzes

$$N = \{P, T, F, M_0\} \tag{12}$$

$$P = \{p1, p2, p3\} \tag{13}$$

$$T = \{t1, t2, t3\} \tag{14}$$

$$F(x,y) = \begin{cases} 1 & \text{;falls } (x,y) \in \{(p1,t1), (t1,p2), (t1,p3), (p2,t2), (t2,t1), (p3,t3), (t3,p1)\} \\ 0 & \text{;sonst} \end{cases}$$
(15)

 $M_0(x) = \begin{cases} 1 \text{ ;falls } x = p1\\ 0 \text{ ;sonst} \end{cases}$ (16)

Generiert am: Oliver Steenbuck, André Harms 3/818. April 2012

3.2 Schaltschritte

3.2.1 Schaltschritt 1

$$t1$$
 ist M-aktiviert da gilt $p \in \bullet t1 : M(p) \ge W(p, t1)$ (17)

genauer
$$\{M(p1) \ge W(p1, t1) = 1 \ge 1$$
 (18)

$$M'(p)$$
 bestimmt sich also durch $M(p) - W(p, t1) + W(t1, p)$ für $p \in P$ (19)

$$M'(p) \text{ bestimmt sich also durch } M(p) - W(p, t1) + W(t1, p) \text{ für } p \in P$$

$$\text{genauer} \begin{cases} M'(p1) = M(p1) - W(p1, t1) + W(t1, p1) = 1 - 1 + 0 = 0 \\ M'(p2) = M(p2) - W(p2, t1) + W(t1, p2) = 0 - 0 + 1 = 1 \\ M'(p3) = M(p3) - W(p3, t1) + W(t1, p3) = 0 - 0 + 1 = 1 \end{cases}$$

$$(20)$$

$$M \stackrel{t1}{\to} M'$$
 (21)

3.2.2 Schaltschritt 2

$$t2$$
 ist M-aktiviert da gilt $p \in \bullet t2 : M(p) \ge W(p, t2)$ (22)

genauer
$$\{M(p2) \ge W(p2, t2) = 1 \ge 1$$
 (23)

$$M^{'}(p)$$
 bestimmt sich also durch $M(p) - W(p, t2) + W(t2, p)$ für $p \in P$ (24)

genauer
$$\begin{cases} M'(p1) = M(p1) - W(p1, t2) + W(t2, p1) = 0 - 0 + 1 = 1\\ M'(p2) = M(p2) - W(p2, t2) + W(t2, p2) = 1 - 1 + 0 = 0\\ M'(p3) = M(p3) - W(p3, t2) + W(t2, p3) = 1 - 0 + 0 = 1 \end{cases}$$

$$(24)$$

$$\begin{cases} M'(p1) = M(p1) - W(p1, t2) + W(t2, p1) = 0 - 0 + 1 = 1\\ M'(p2) = M(p2) - W(p2, t2) + W(t2, p3) = 1 - 0 + 0 = 1 \end{cases}$$

$$M \stackrel{t2}{\to} M'$$
 (26)

3.3 Konflikte

Es besteht ein Rückwärtskonflikt bei p1 da die beiden Tansitionen t2 und t3 nach

Generiert am: 18. April 2012

4 Aufgabe 4

4.1 Petrinetz

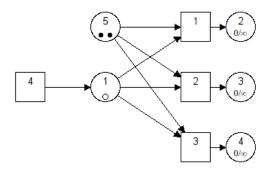


Abbildung 1: Petri Netz Aufgabe $4\,$

4.2 Prozessnetze

4.2.1 Prozessnetz 1

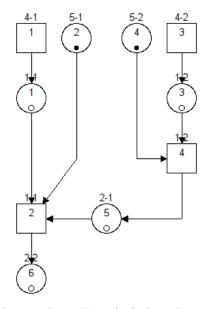


Abbildung 2: Petri Netz Aufgabe 4 Prozessnetz 1

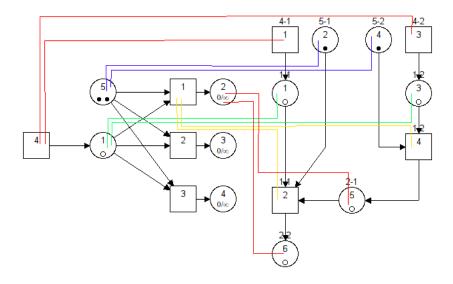


Abbildung 3: Netzmorphismus Aufgabe 4 Prozessnetz 1

4.2.2 Prozessnetz 2

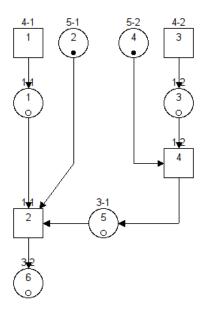


Abbildung 4: Petri Netz Aufgabe 4 Prozessnetz 2

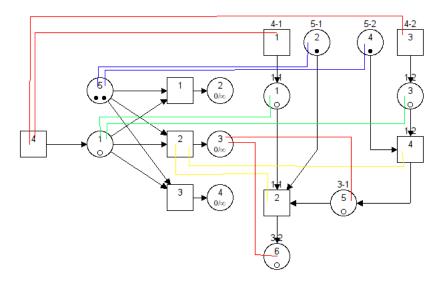


Abbildung 5: Netzmorphismus Aufgabe 4 Prozessnetz 2

4.2.3 Prozessnetz 3

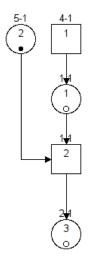


Abbildung 6: Petri Netz Aufgabe 4 Prozessnetz 3

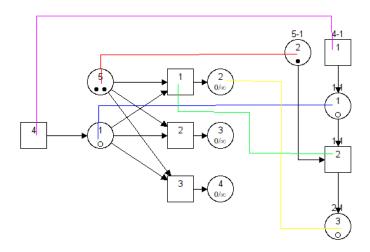


Abbildung 7: Netzmorphismus Aufgabe 4 Prozessnetz 3