

Organisatorisch:

Bonusklausur in der Semestermitte, im Seminarraum, Anrechnung 20%

Strukturdefinitionen 2.1

Schaltregel 2.2

2.3. Co-Plätze

In 2.1. (Def. Zu PLT-Netzen) Kapazität K : max. mögliche Markierung in einem Platz

- Viele Analysealgorithmen auf PN benutzen unendliche Kapazität

→ Überführung eines PN mit endlichen Kapazitäten in ein verhaltensgleiches Netz mit unendlichen Kapazitäten

→ Co-Plätze

Prinzip PN9

Zu jedem p mit $k(p)$ endlich

→ cop , danach ist $k(p)$ und $k(\text{cop})$ unendlich
 $m_0(\text{cop}) = (k(p) \text{ alt (endlich)}) - m_0(p)$

$\forall (p, t_i) \text{ erzeugen ein } (t_i, \text{cop}) \text{ mit}$
 $v(p, t_i) = v(t_i, \text{cop})$

$\forall (t_i, p)$ erzeugen ein (cop, t_i) mit
 $v(t_i, p) = v(cop, t_i)$

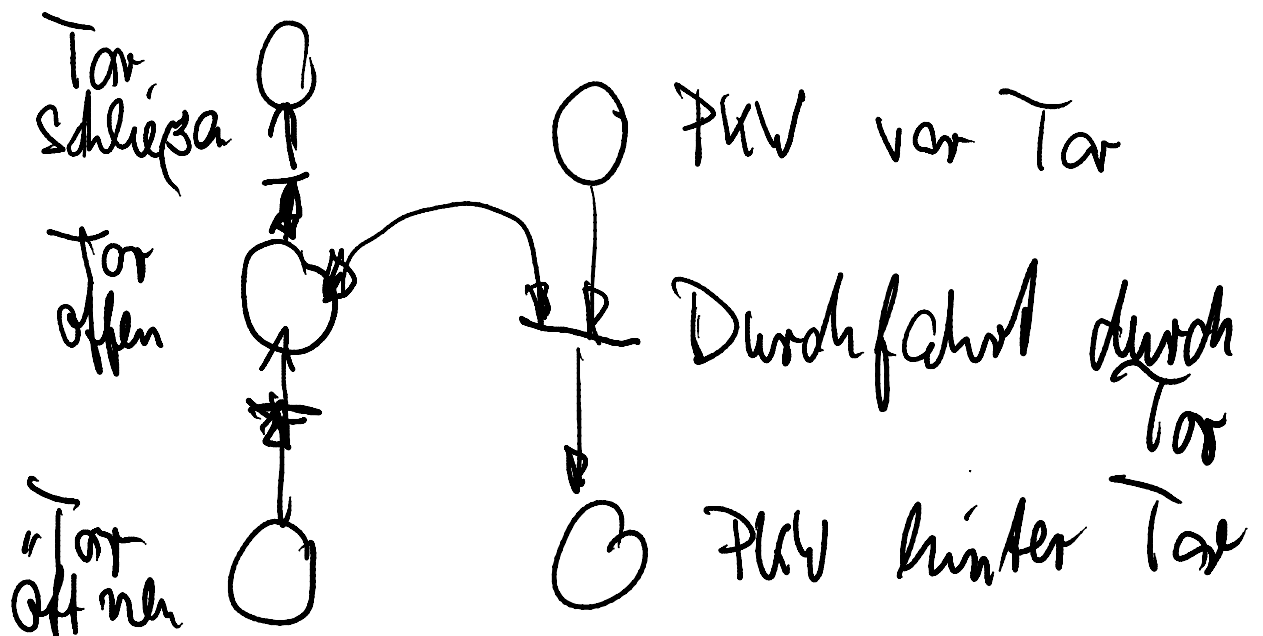
2.4. Sonderkanten

Bisher: nur Kanten (p, t) und (t, p) die nur im Verbund testen auf sf (schaltfähig) und schalten:

z.B. Test wie normale Vorkante, aber bzgl. dieses Platzes wird die Markierung beim schalten nicht verändert.

Oft ist es bei der Modellierung sinnvoll, testen und schalten (Änderung der Markierung) zu trennen. -> Sonderkanten

Bsp.



Die meisten Analysealgorithmen für PN kennen keine Sonderkanten, deshalb sollte man diese auf PN mit ausschließlich normalen Kanten zurückführen.

- Testkante

Kante (p,t)

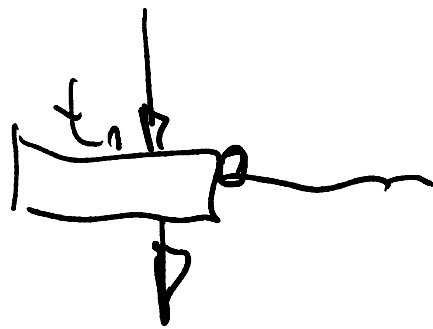
(p,t) ist sf für $m(p) \geq v(p,t)$

Schalten: $m^{k+1}(p) \geq m^k(p)$

Ersatzkonstruktion: PN 10 rechts (t2 schaltet unendlich kurz)

- Inhibitorkante

PN 11 links



Zu weiteren handschr. Darst.



Inhibitor

Kontext-
abhängig



normal

Sf: $m(p)=0$

Schalten: $m^{k+1}(p) = m^k(p) = 0$

Ersatzkonstruktion: PN11 rechts

Grundidee Ersatzkonstruktion

Zu p einen cop entsprechend 2.3 erzeugen.

Testkante (evtl. als Ersatzkonstruktion von cop nach t mit $v = k(p)$).

→ Ersatzkonstruktion geht nur für Plätze mit endlicher Kapazität.