

3.4. Größeres steuerungstechnisches Beispiel

Problemstellung PN30

Sensor-, Aktor- und Zeitbezeichnungen PN31

Binäre Eingänge für W1 und W2 \rightarrow $x_1 \dots x_4$ und $x_5 \dots x_8$ in der gleichen Reihenfolge w.o.

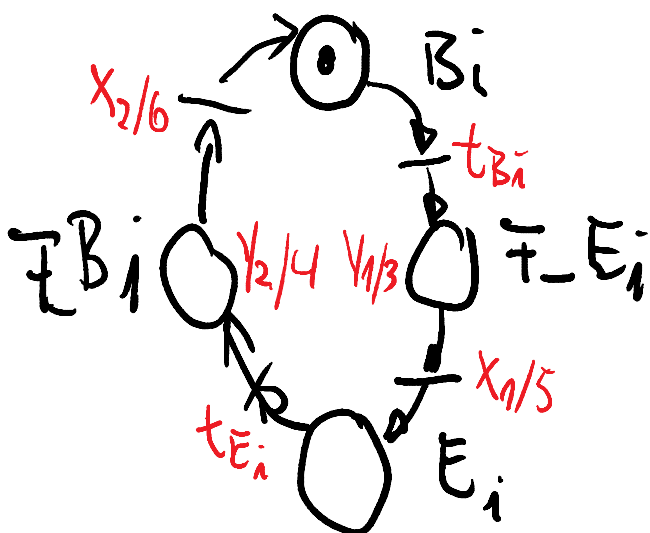
Stehen, wenn kein Vor- oder Rückwärtsfahren

Abkürzungen für die Platznamen: PN32

Modell entwickeln: ungesteuertes System + Erweiterung zum gesteuerten System

1. Suche sequentielle Komponenten \rightarrow ZM

\rightarrow W1, W2



B_i : Beladen W_i
 \overline{FB}/E_i : Fahren Richtung
Beladen/Entladen W_i

E_i : Entladen

2. w_x, w_y, w_t zuordnen, soweit schon möglich

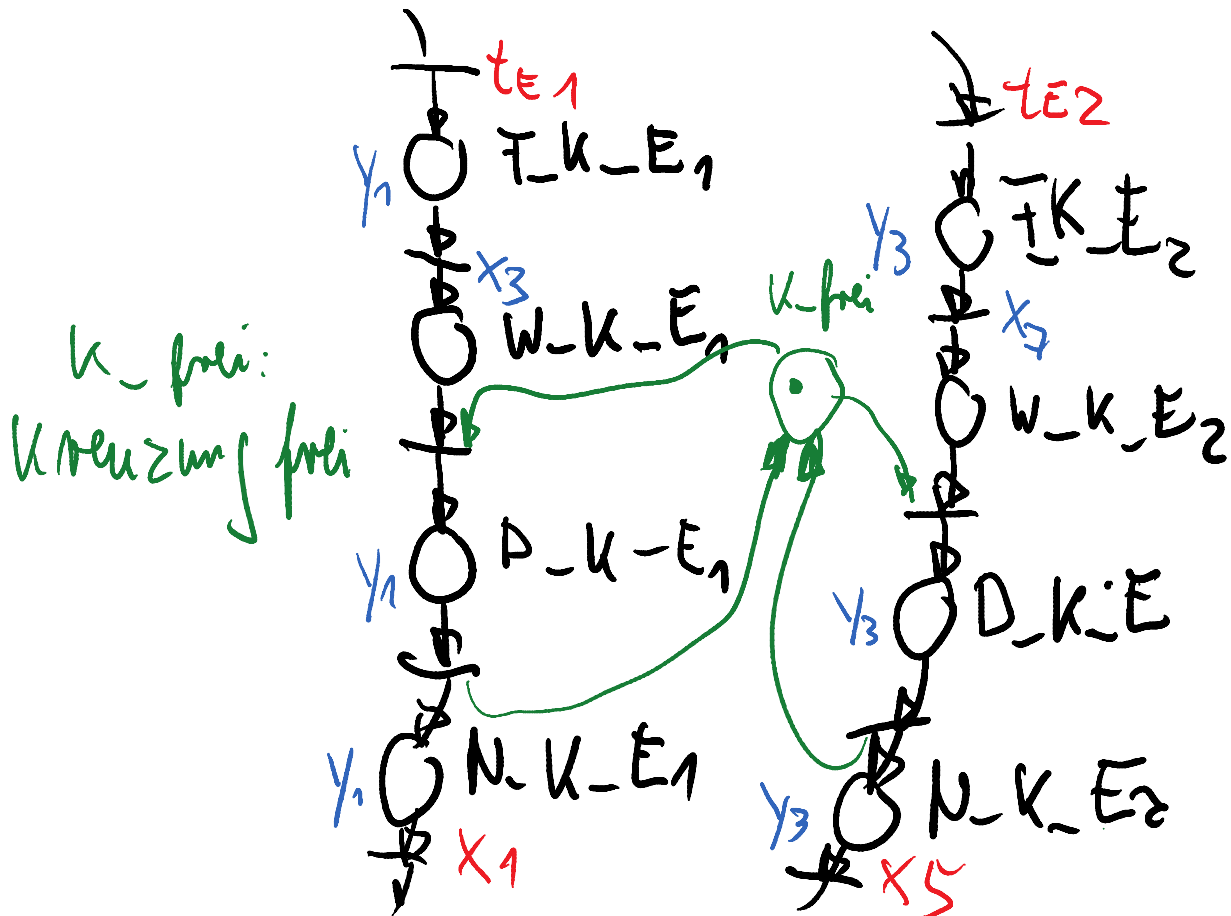
w_t, w_x, w_y

3. Abhängigkeiten der sequentiellen Komponenten untereinander durch Koppelnetz (System von ZM)

(exklusive Kreuzungsnutzung)

Variante 1: es fährt immer nur ein Wagen -> nicht zeitoptimal

Variante 2: Aufteilen der Strecke



Richtung beladen i analog

4. w_x, w_y, w_t anpassen bzw. ergänzen. -> $y_1/3$ anpassen (Warteplatz !!)

Gesamtergebnis: PN33

5. Test mit Simulation

Gewollte Schaltfolgen möglich, nicht gewünschte m nicht möglich
Ja, aber mit Konflikt, falls beide Wagen gleichzeitig an der Kreuzung ankommen.

Exklusives Befahren der Kreuzung? Keine Verletzung gebracht.

Kein Beweis !!

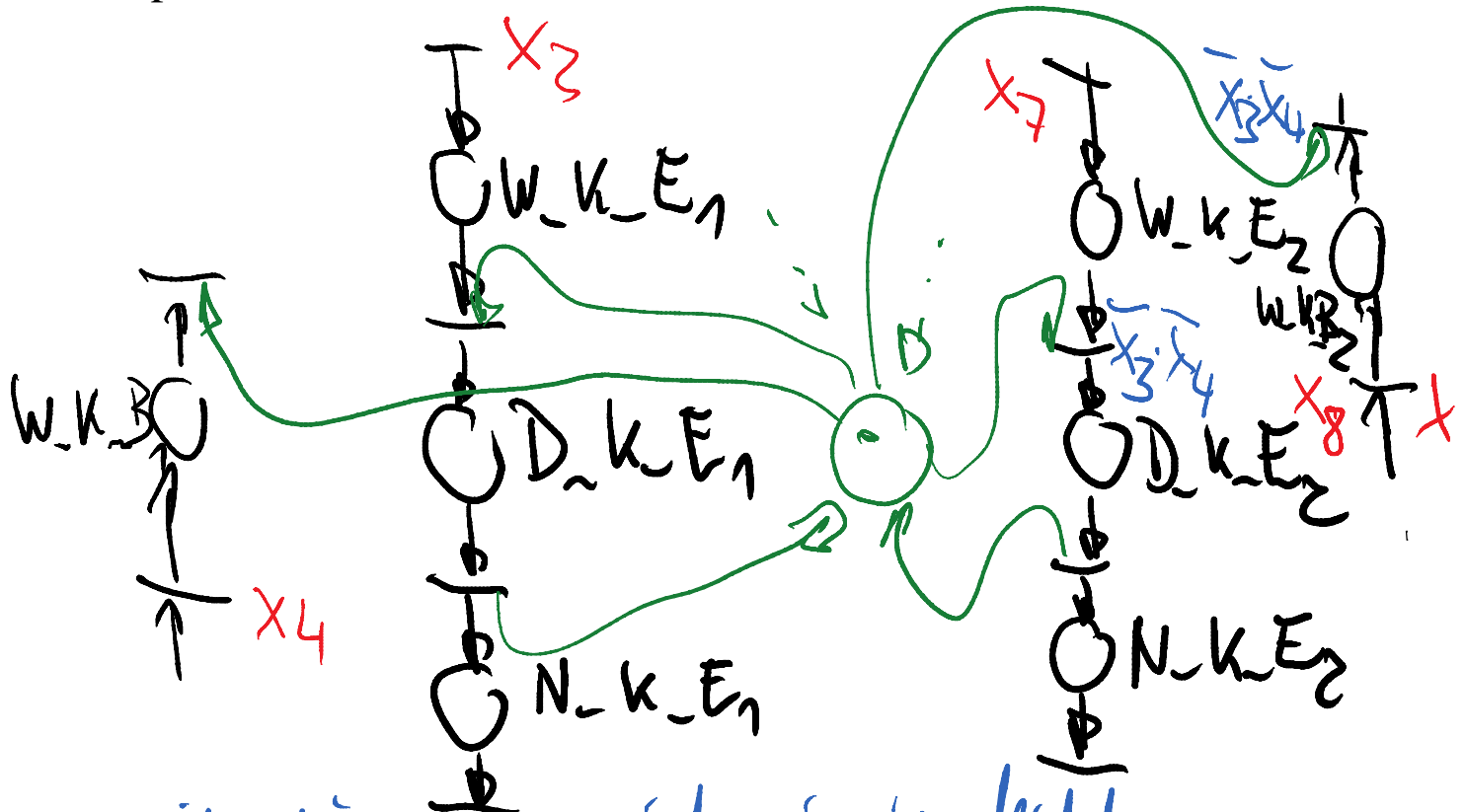
6. Formale Verifikation

Wichtig bei sicherheitskritischen Anwendungen (Personenschaden, großer ökonomischer Schaden bei Fehlfkt. möglich)

Ergebnisse wie bei 5., aber jetzt bewiesen (INA war nicht vorhanden, Verwendung frühere Verifikationsergebnisse)

7. Konflikt(e) lösen

Hier Bsp. über wx



mit diesem wx ist im Konflikt
 w_1 höher priorisiert als w_2

8. Synthese eines Steuerprogramms aus dem PN

Bei sicherheitskritischen Anwendungen: verifiziertes Synthesetool, damit PN-Verhalten 100% erhalten bleibt und die verifizierten Eigenschaften erhalten bleiben.

Grundprinzip der softwaretechnischen Realisierung des PN-Verhaltens (auf einem Einprozessorsystem)