

TI2 25. 4. 12

weiter zu Kap. 2

weiter bei Eigenschaften  $(x,y)$   $x=2, y = (1,2,3)$

### 2.y.3. Konflikte

Def. F2\_90

Bsp: F2\_90 unten

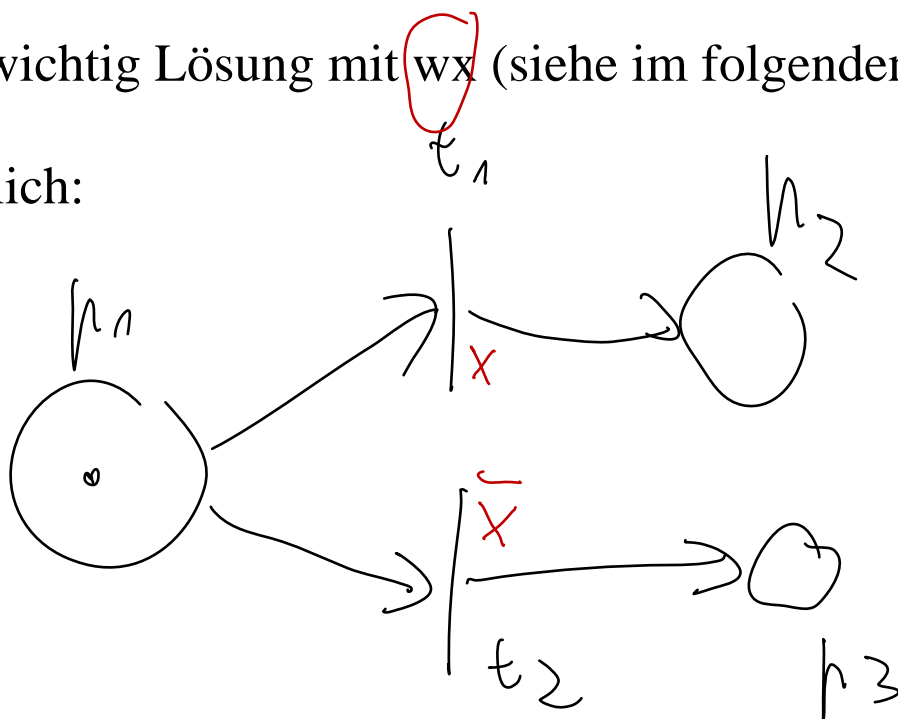
zusätzlich  $K(p6) = 1$  !!!!

Konflikte beschreiben ein nicht determiniertes Verhalten.  
In Rechnerfkt. ist das nicht sinnvoll !

in dem Fall -> PN konfliktfrei machen  
verschiedene Möglichkeiten (F2\_100)

für RA wichtig Lösung mit  $wx$  (siehe im folgenden)

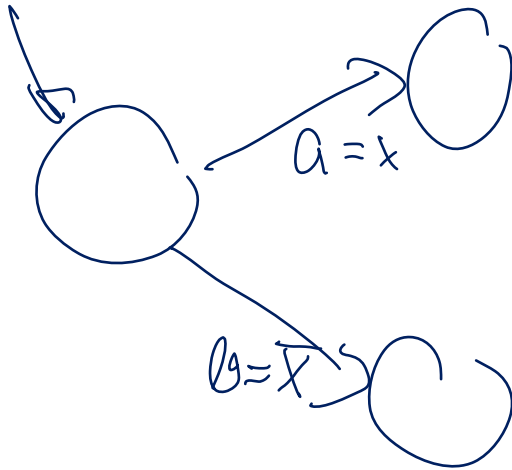
anschaulich:



$X \wedge \bar{X} = 0$   
wir üben  
bei mehr  
als 2 t

im K am fließt  
fall

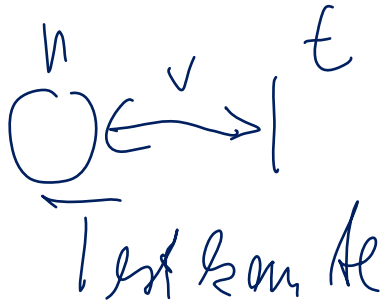
Grundidee ist wie beim Automaten widerspruchsfrei



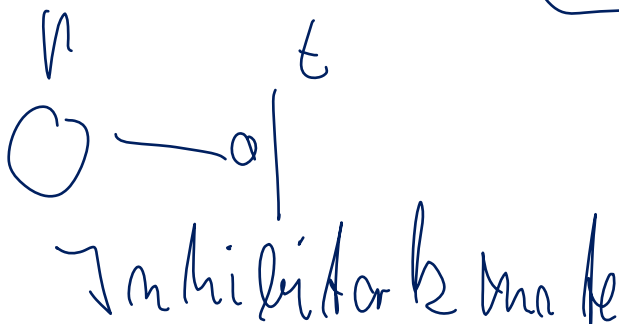
für  $a \wedge b = \emptyset$   
→ Widerspruchsfrei

## 2.(y+1) Sonderkanten

Sonderkanten sind Kanten ( $\in F$ ), die entweder nur bei Test auf sf beteiligt sind oder nur beim s



Sf:  $m(p) \geq v(h,t)$   
S:  $m^{k+1}(p) = m^k(p)$   
(bzgl. dieser Kante (mit))

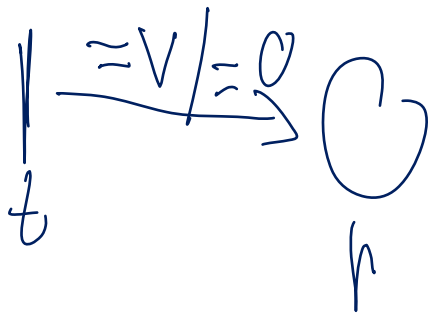


Sf:  $m(p) = \emptyset$

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

Σ, Σ' bzgl. dieser  
Kante  $(p, t)$

### Setz- und Rücksetzkante

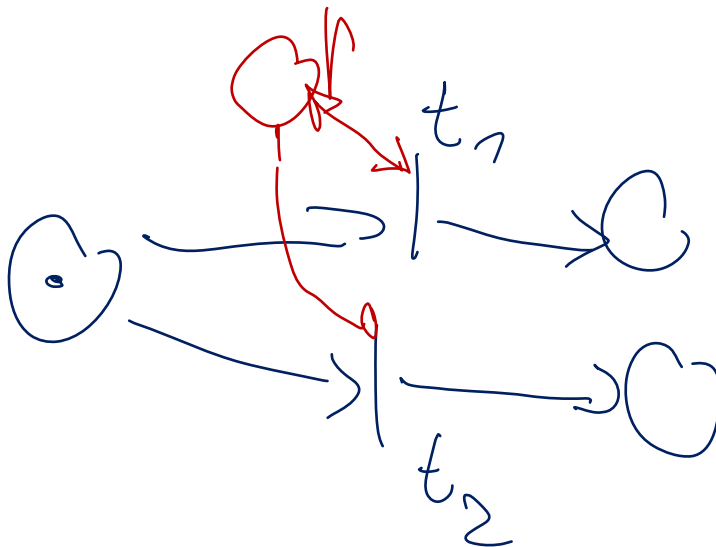


Sf: kein Einfluss

$$S : m^{k+1}(p) = V \text{ bzw } 0$$

$$V(t, p) = k(p)$$

Bsp.



$m(p) = 1 \rightarrow t1 \text{ sf, } t2 \text{ nicht sf}$

$m(p) = 0 \rightarrow t2 \text{ sf, } t1 \text{ nicht sf}$

$m(p) = 1 \vee m(p) = 0$  bei schalten von  $t1 \vee t2 \rightarrow m(p)$  verändert sich nicht !

## 2.(y+2) (steuerungstechnisch) Interpretierte PN

3 Fälle (F2\_120)

wx: Zuordnung von Booleschen Ausdrücken zu den  $t \in \mathcal{T}$

Ausdruck = 1 ist zusätzlich notwendige Schaltbedingung

wy: Zuordnung von Aufzählungen zu  $p \in \mathcal{P}$

→ steht  $y_i$  an mindestens einem markierten  $p$ , ist ihr Wert = 1 und 0 sonst

wt: Zuordnung von Zeitbedingungen zu  $t \in \mathcal{T}$

→  $t$  hat als zusätzlich notwendige Schaltbedingung, dass die Zeitbedingung ununterbrochen erfüllt war

Bsp. in F 2\_130

links: PN, dass das Verhalten von A beschreibt

rechts: mögliche Zeitverläufe

1. ohne wt

hier „getaktetes PN“

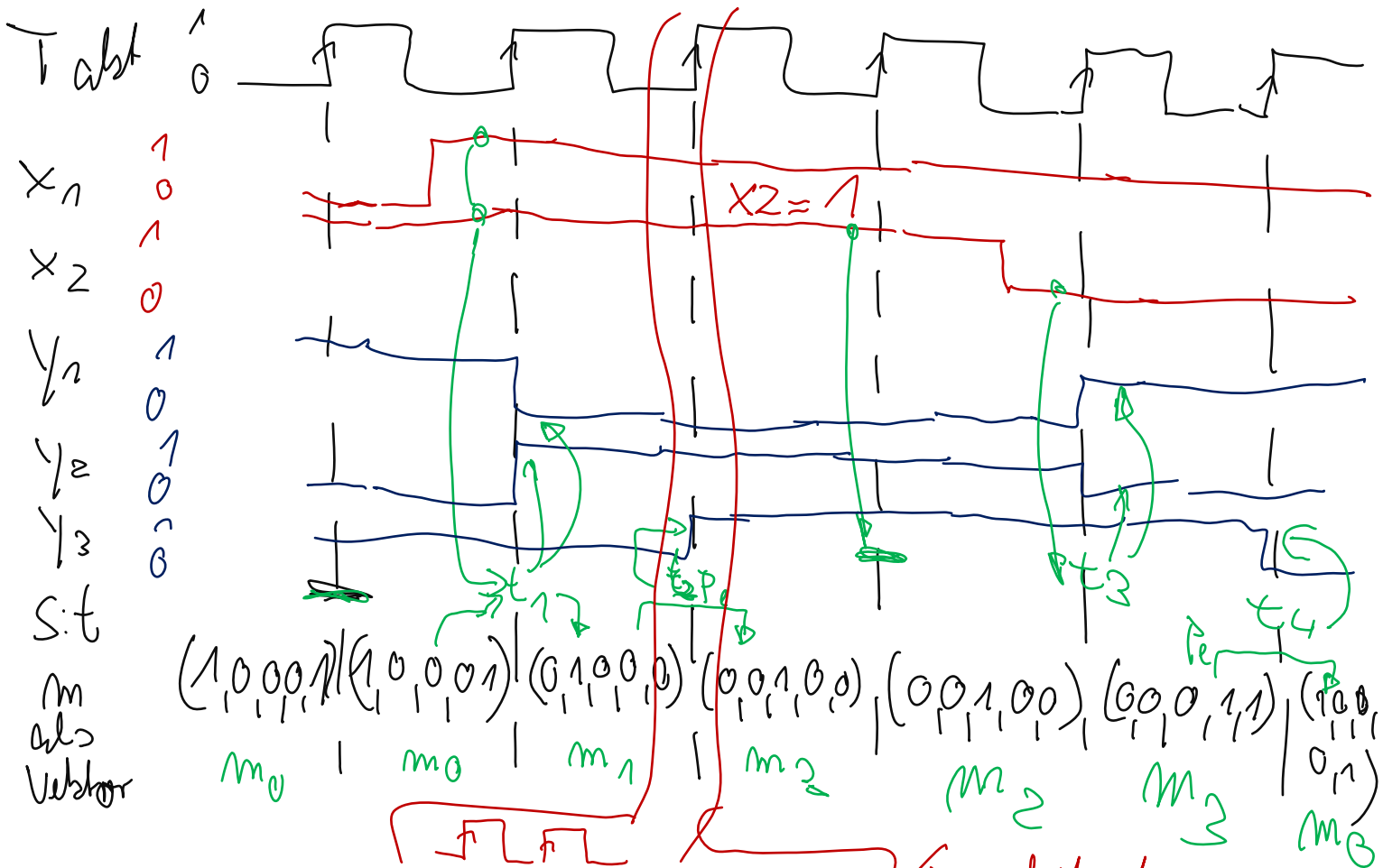
→ jede  $t$  ohne Zeitbedingungsangabe hat die Zeitbedingung  
wt:  $t \simeq \mathcal{P}_e$

$\mathcal{P}_e$ : Periode des Taktes mit  $\mathcal{P}_e = \text{const}$

Takt; 0-1-Folge mit const Periode  $P_e$ , mit aktiver Flanke (0,1-Flanke) ( mit Wechsel von 0 nach 1 schalten die Transitionen)



größere Zeitbedingung  $t = t_i \rightarrow t_i$  kann nur  $n * P_e$  sein, mit  $n \in \mathbb{N}$



$x_i$ : Eingänge  $\rightarrow$  geeignet variieren

$y_i$ : Ausgänge  $\rightarrow$  ergeben sich aus den  $m_j$

Takt: Zeitbezug

Reset: erzeugt  $m_0$

dehnt sich um  $\geq P_e$   
 Sonderfall: hier:  
 (wegen keine paral. Zeit)  $y_i$  verändern sich nicht

## 2.5.12 Ergänzung zu F 2-130

wt:



Einfügung in Zeitverläufe  
(rot)