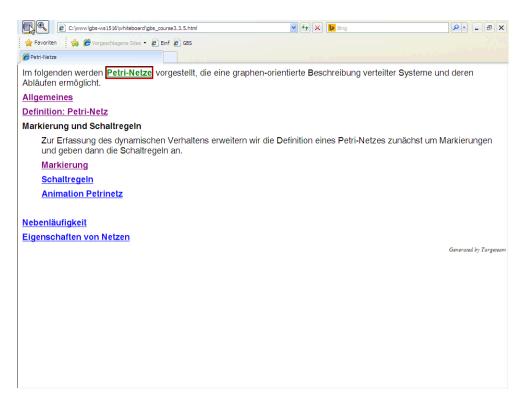
Script generated by TTT

Title: Grundlagen_Betriebssysteme (04.11.2015)

Date: Wed Nov 04 13:17:50 CET 2015

Duration: 44:03 min

Pages: 14





Definition: Petri-Netz





Definition: Petri-Netz



Ein Petri-Netz ist ein Tripel (S, T, F) mit

S ist eine endliche Menge von Stellen (engl. place)

T ist eine endliche Menge von *Transitionen* (engl. transition) und es gilt: S ∩ T = Ø d.h. Stellen und Transitionen sind disjunkt. ▷

F ist die *Flussrelation* mit $F \subseteq (S \times T) \cup (T \times S)$

Für einen Knoten $x \in (S \cup T)$ gilt:

 $\cdot x = \{y \mid y \in x\}$ den Vorbereich von x

 $x \cdot = \{y \mid x \in y\}$ den Nachbereich von x

Mit obiger Definition ist die statische Struktur eines Netzes formal erfasst.

Für das Beispiel Materialverwaltung gilt beispielsweise:

·Bestellaufnahme = {Bestellung}

Bestellaufnahme = {Produktionsauftrag, Lieferauftrag}

Verfeinerung

Ein Petri-Netz ist ein Tripel (S, T, F) mit

S ist eine endliche Menge von Stellen (engl. place)

T ist eine endliche Menge von Transitionen (engl. transition) und es gilt: $S \cap T = \emptyset$ d.h. Stellen und Transitionen sind disjunkt.

F ist die *Flussrelation* mit $F \subseteq (S \times T) \cup (T \times S)$

Für einen Knoten $x \in (S \cup T)$ gilt:

 $\cdot x = \{y \mid y \in x\}$ den Vorbereich von x

 $x \cdot = \{y \mid x \neq y\}$ den Nachbereich von x

Mit obiger Definition ist die statische Struktur eines Netzes formal erfasst.

Für das Beispiel Materialverwaltung gilt beispielsweise:

·Bestellaufnahme = {Bestellung}

Bestellaufnahme = {Produktionsauftrag, Lieferauftrag}

Verfeinerung



Das Verhalten eines Netzes wird durch Schaltvorgänge beschrieben. Gegeben sei ein Petri-Netz (S, T, F), die Funktionen c, w und eine Anfangsmarkierung M0.

Ein Zustandsübergang erfolgt durch das Schalten von Transitionen, wobei gilt: Eine Transition t ∈ T kann schalten (ist transitionsbereit), wenn folgende Bedingungen erfüllt sind:

Für alle
$$s \in t$$
 gilt: $M(s) \ge w((s,t))$

Für alle
$$s \in t$$
 gilt: $M(s) \le c(s) - w((t,s))$

Durch das Schalten von t wird eine Folgemarkierung M' zu M erzeugt, mit

Für alle
$$s \in \cdot t \setminus t \cdot gilt: M'(s) = M(s) - w((s,t))$$

Fük alle s'
$$\in$$
 t·\·t gilt: M'(s') = M(s') + W((t,s'))

Für alle
$$s'' \in (\cdot t \cap t \cdot)$$
 gilt: $M'(s'') = M(s'') - w((s'',t)) + w((t,s''))$

Sonst:
$$M'(s) = M(s)$$

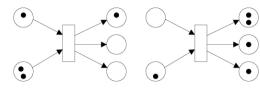
Schalten benötigt keine Zeit.

Beispiel: Schalten einer Transition

Beispiel: Schalten mit Kantengewicht Beispiel: nichtschaltbare Transition

Gegeben sei eine Kantengewichtungsfunktion w, die jede Kante mit 1 gewichtet, also

$$w: F \rightarrow$$



vor dem Schalten

nach dem Schalten

Generated by Targeteam

R

Beispiel: nichtschaltbare Transition





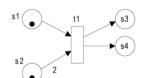
Generated by Targeteam

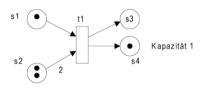












Markenmangel

Markenüberfluss bei s 4

Generated by Targeteam

Im folgenden werden Petri-Netze vorgestellt, die eine graphen-orientierte Beschreibung verteilter Systeme und deren Abläufen ermöglicht.

Allgemeines

Definition: Petri-Netz

Markierung und Schaltregeln

Zur Erfassung des dynamischen Verhaltens erweitern wir die Definition eines Petri-Netzes zunächst um Markierungen und geben dann die Schaltregeln an.

Markierung

Schaltregeln

Animation Petrinetz

Nebenläufigkeit

Eigenschaften von Netzen

Generated by Targeteam



Nichtdeterminismus



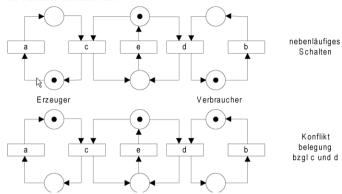
Petri-Netze



Zwei Transitionen t1 und t2 sind im Konflikt, wenn sie gemeinsame Eingangs- und Ausgangsstellen besitzen, die so markiert sind, dass nur eine von beidem Transitionen schalten kann. Es erfolgt eine nichtdeterministische Auswahl.

Beispiel

Erzeuger/Verbraucher mit Konfliktbelegung. Nach dem nebenläufigen Schalten der Transitionen a und b des Netzes (siehe Situation oben) ergibt sich eine Konfliktbelegung (siehe Situation unten), in der nur entweder die Transition c oder die Transition d schalten kann.



Generated by Targeteam

Im folgenden werden Petri-Netze vorgestellt, die eine graphen-orientierte Beschreibung verteilter Systeme und deren Abläufen ermöglicht.

Allgemeines

Definition: Petri-Netz

Markierung und Schaltregeln

Zur Erfassung des dynamischen Verhaltens erweitern wir die Definition eines Petri-Netzes zunächst um Markierungen und geben dann die Schaltregeln an.

Markierung

Schaltregeln

Animation Petrinetz

Nebenläufigkeit

Eigenschaften von Netzen

Generated by Targeteam



Eigenschaften von Netzen







Beispiel: Bahnnetz



Ausgehend von einer Anfangsmarkierung können Eigenschaften wie Erreichbarkeit und Lebendigkeit eines Netzes bestimmt werden.

Erreichbarkeit

Lebendigkeitseigenschaften

Weitere Eigenschaften

Weitere interessante Eigenschaften - nur ganz informell - sind

Fairness

Gegeben sei ein Netz N mit Anfangsmarkierung M. Das Netz ist unfair für eine Transition t, wenn es eine unendliche Sequenz gibt, in der t nur endlich oft auftritt, obwohl t unendlich oft transitionsbereit ist.

Verhungern

t verhungert (engl. Starvation): Es gibt eine unendliche Sequenz, in der die Transition t niemals auftritt.

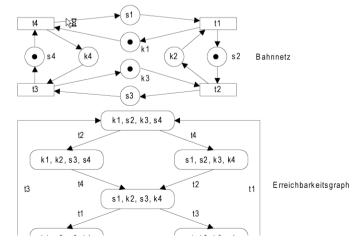
Generated by Targeteam

D.

Vier Städte sind durch Bahngleise, die nur in einer Richtung befahrbar sind, im Kreis verbunden. Zwei Züge fahren auf der

Aufgabe: Das System ist so zu konstruieren, dass sich niemals beide Züge auf derselben Strecke befinden.

Lösung: Die Strecken werden mit Stellen s1, ..., s4 modelliert. Eine Marke auf der Stelle si bedeutet, dass ein Zug auf der i-ten Strecke fährt. Durch die zusätzlichen Kontrollstellen k1, ..., k4 soll garantiert werden, dass in keiner erreichbaren Markierung mehr als eine Marke auf einer der Stellen si liegt. ki kontrolliert den Zugang zur Strecke si (Stelle).





Beispiel: Bahnnetz

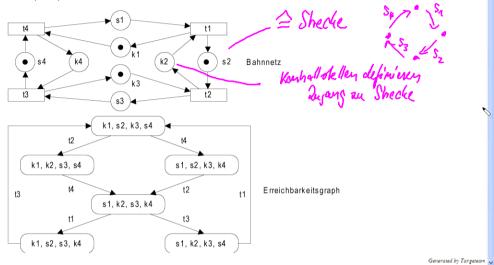


Eigenschaften von Netzen



Aufgabe: Das System ist so zu konstruieren, dass sich niemals beide Züge auf derselben Strecke befinden.

Lösung: Die Strecken werden mit Stellen s1, ..., s4 modelliert. Eine Marke auf der Stelle si bedeutet, dass ein Zug auf der i-ten Strecke fährt. Durch die zusätzlichen Kontrollstellen k1, ..., k4 soll garantiert werden, dass in keiner erreichbaren Markierung mehr als eine Marke auf einer der Stellen s. liegt, k. kontrolliert den Zugang zur Strecke s.





Lebendigkeitseigenschaften





Man ist daran interessiert zu erkennen, ob es in einem System zu Blockierungen kommen kann, so dass Teile des Systems blockiert sind oder der gesamte Ablauf zum Stillstand kommt.

Netzdarstellung

aktive Systemelemente als Transitionen Prozessor, Maschine, etc.)

passive Systemteile als Stellen (Speicher, Lager, etc.)

veränderliche Objekte als Marken

Für Lebendigkeitsuntersuchungen sind Netzteile interessant, die niemals markiert werden oder die niemals ihre Marken verlieren.

Definition

Beispiel: Lebendiges Netz

Beispiel: Verklemmung

Generated by Targeteam

Ausgehend von einer Anfangsmarkierung können Eigenschaften wie Erreichbarkeit und Lebendigkeit eines Netzes bestimmt

Erreichbarkeit

Lebendigkeitseigenschaften

Weitere Eigenschaften

Weitere interessante Eigenschaften - nur ganz informell - sind

Fairness

Gegeben sei ein Netz N mit Anfangsmarkierung M. Das Netz ist unfair für eine Transition t, wenn es eine unendliche Sequenz gibt, in der t nur endlich oft auftritt, obwohl t unendlich oft transitionsbereit ist.

Verhungern

t verhungert (engl. Starvation); Es gibt eine unendliche Seguenz, in der die Transition t niemals auftritt.

Generated by Targeteam