

Kurs OMSI ***im WiSe 2014/15***

Objektorientierte Simulation ***mit ODEMx***

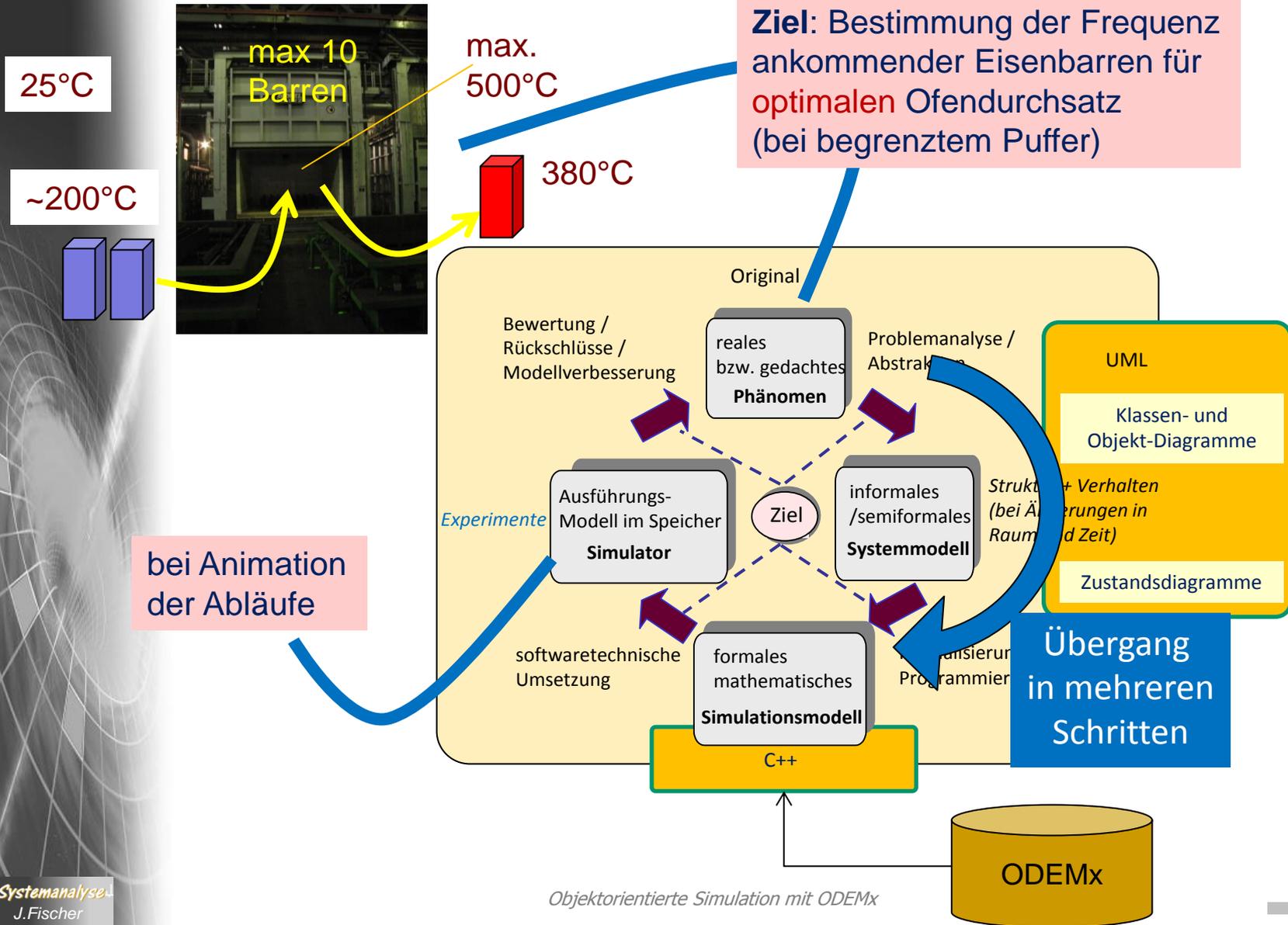
Prof. Dr. Joachim Fischer
Dr. Klaus Ahrens
Dr. Markus Scheidgen
Dipl.-Inf. Ingmar Eveslage

fischer|ahrens|eveslage@informatik.hu-berlin.de

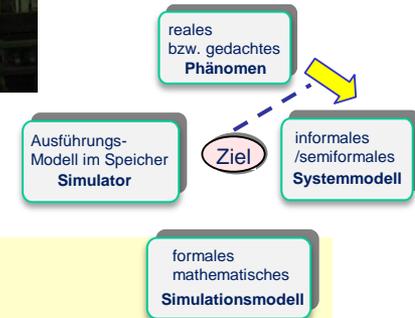
Letzte Vorlesung

1. Systemsimulation – was ist das?
2. Ein Blick zurück in die Anfänge
3. Modelle und Originale
4. Modellierungssprachen, Simulationsumgebungen
5. Beispiele aus der aktuellen Forschung
6. Paradigma der objektorientierten Modellierung
7. Einordnung von UML
8. Klassifikation dynamischer Systeme
9. M&S eines Niedertemperaturofens

Beschickung eines Niedrigtemperaturofens (Wdh.)



1. Schritt: Problemanalyse (Wdh.) - allgemein -



mit informaler Darstellung des Phänomens als System
(aus systemtheoretischer Sicht)

bei Identifikation von

- Systemelementen und Systemumgebung
- Relationen (Wechselwirkungen) zwischen Systemelementen untereinander und zur Umgebung

zur Erbringung des bereits bestimmten

- Systemzwecks / Untersuchungsziels

Ziel: Bestimmung der Frequenz
ankommender Eisenbarren für
maximalen Ofendurchsatz
(bei begrenztem Puffer)

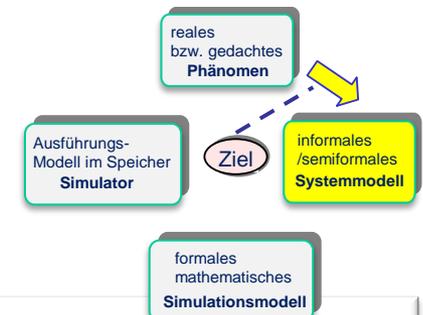
zu hoch:

- längere Wartezeiten der Barren
- Abkühlung,
➔ längere Verweilzeit im Ofen

zu niedrig:

- Im Ofen bleiben Plätze frei

2. Schritt: Problemanalyse (Wdh.) - Informale Darstellung -

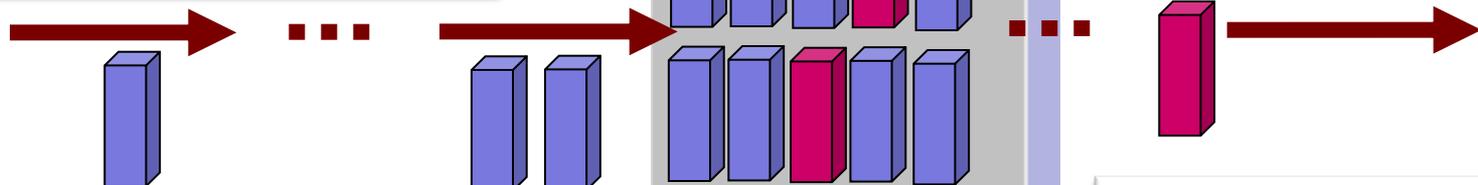


(5) *Änderung der Ofentemperatur in Abhängigkeit der Belegung (maximal 500°C)*

(4) *Erwärmung der Barren auf Zieltemperatur von mind. 380 °C*

(1) *stochastische Ankunftszeit 2-10 min, stochastische Anfangstemperatur ~200 °C*

(6) *regelmäßige Temperaturkontrolle alle 2 min*

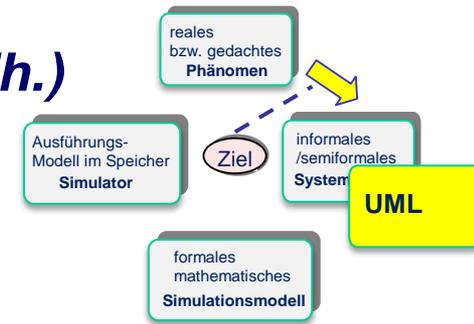


(2) *evtl. Abkühlung auf Umgebungstemperatur 25 °C möglich*

(3) *Beschickung
Ofen hat begrenzte Aufnahmekapazität von 10 Barren*

(7) *individuelle Entnahme und*
(8) *Nachfüllung*

3. Schritt: partielle Modellformalisierung (Wdh.) - UML-Notation -



informal beschriebenes
Systemmodell



- **Struktur** (Objekt- und Klassendiagramm) und
- **Verhalten** als Ensemble asynchron kommunizierender Automaten
Zustandsdiagramm

bei Identifikation

- verwendeter **Modellklassen**
- und von **Zustands-** und **Bewertungsgrößen**

bei (zunächst noch) verbaler **Verhaltensbeschreibung**

passive Klassen

Assoziationen

aktive Klassen

lifeCycle

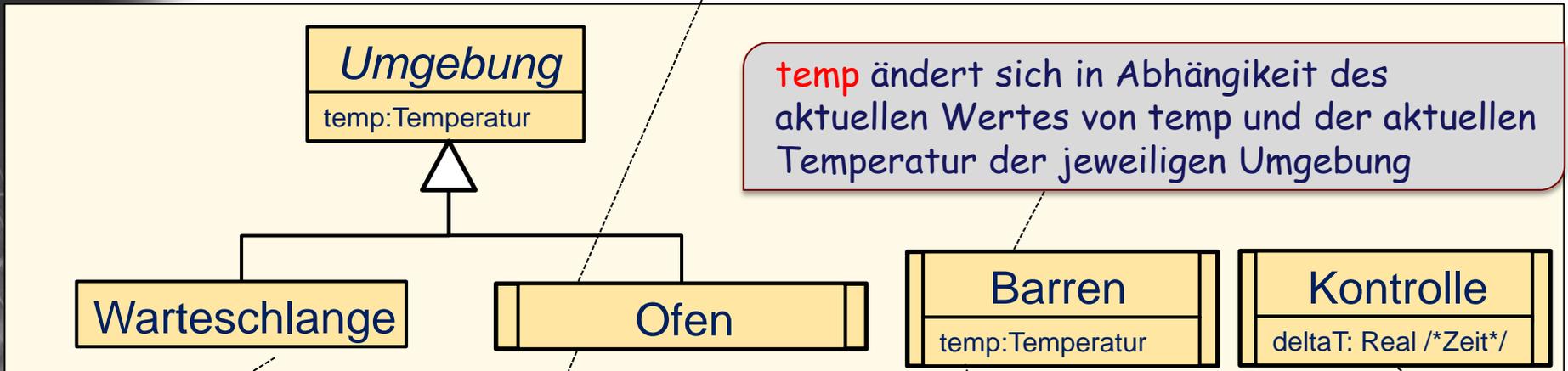
zeitdiskrete
Zustandsänderungen

zeitkontinuierliche
Zustandsänderungen

Klassendiagramm (Wdh.)

temp ändert sich in Abhängigkeit des aktuellen Wertes von temp und der aktuellen Temperaturen der zugeordneten Barren

temp ändert sich in Abhängigkeit des aktuellen Wertes von temp und der aktuellen Temperatur der jeweiligen Umgebung



Lebenslauf ~
Temperaturänderung einer individuellen Warteschlange (aber hier Annahme: konstante Temperatur)

Lebenslauf ~
Temperaturänderung eines individuellen Ofens

Lebenslauf ~
Temperaturänderung eines individuellen Barrens

Lebenslauf ~
regelmäßige Temperaturkontrolle und evtl. Bewegungen der Barren (Änderung der Zuordnung)
Annahme: Bewegungen sind zeitlos und ressourcenlos

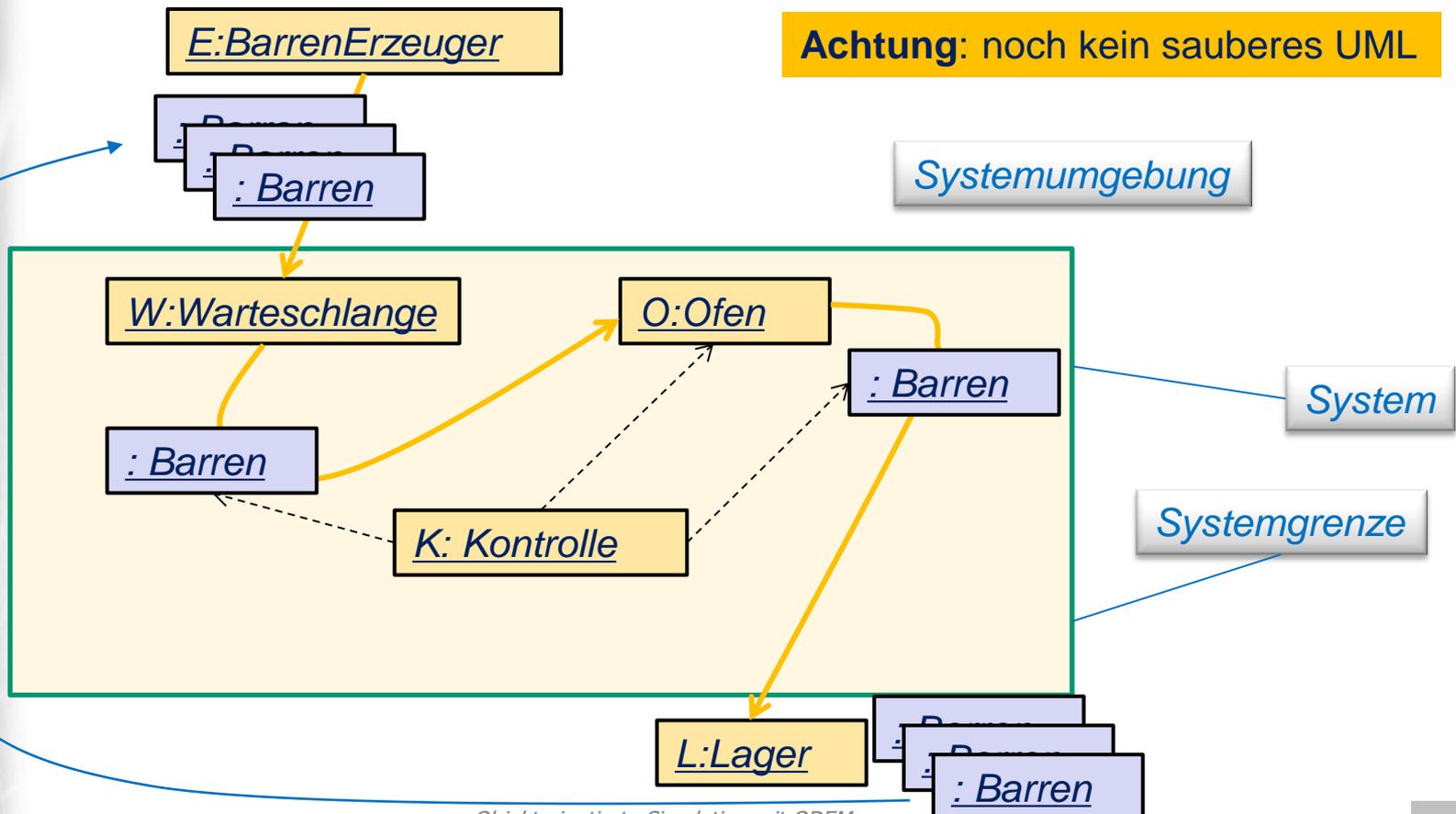
Barren-Objekte stehen mit
Objekten konkreter Umgebungs-Ableitungsklassen
in Wechselwirkung
die Zuordnung erfolgt dabei dynamisch

System (Umgebung, Grenze, Systemkomponenten)

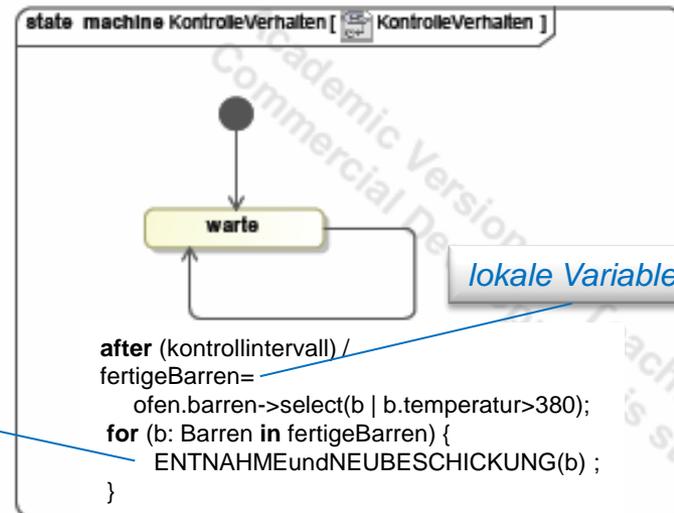
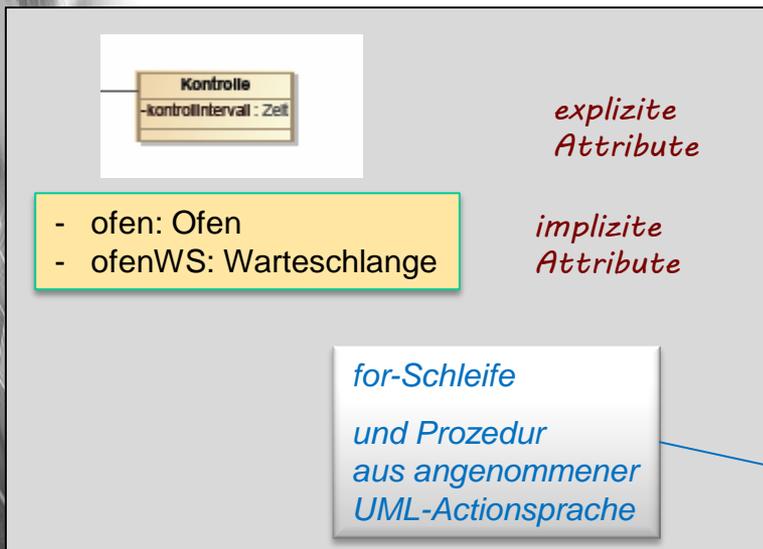
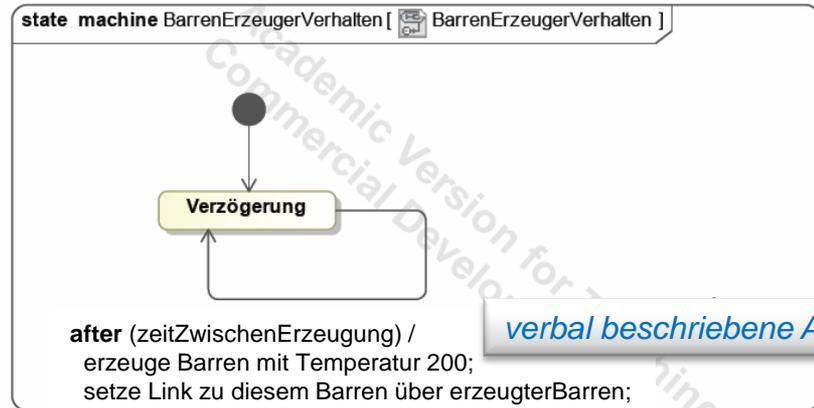
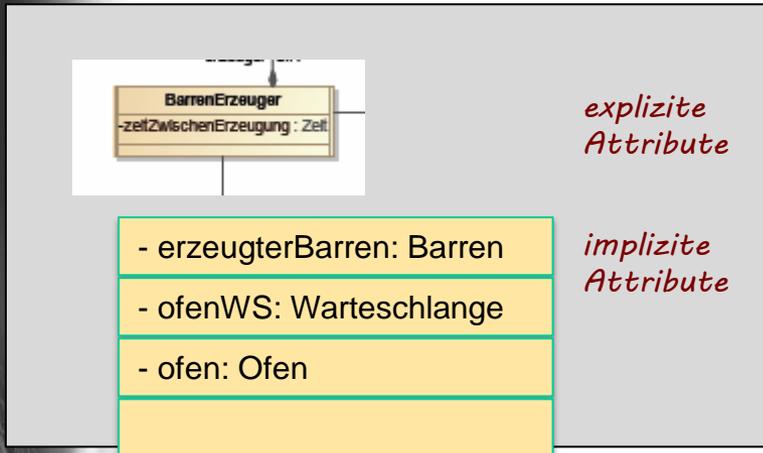
Was ist zu prüfen?

- können die Systemelemente in ihrer Wechselwirkung die Systemfunktionalität erbringen?
- Sind die Wechselwirkungen mit der Umgebung rückkopplungsfrei?

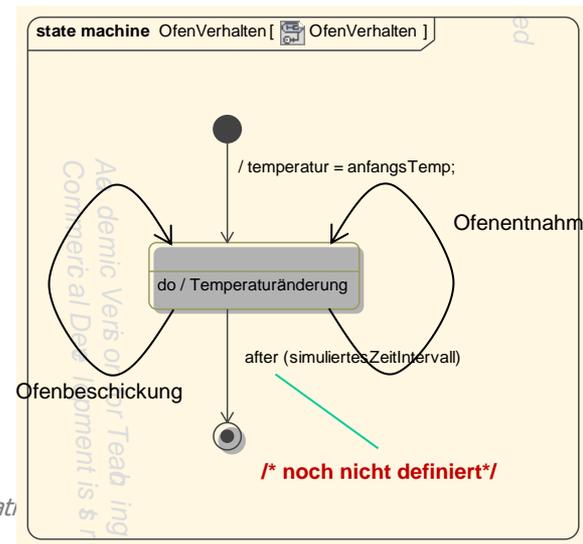
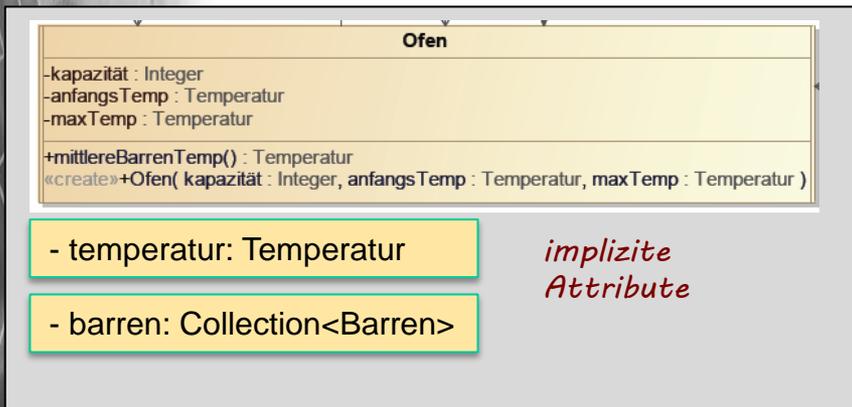
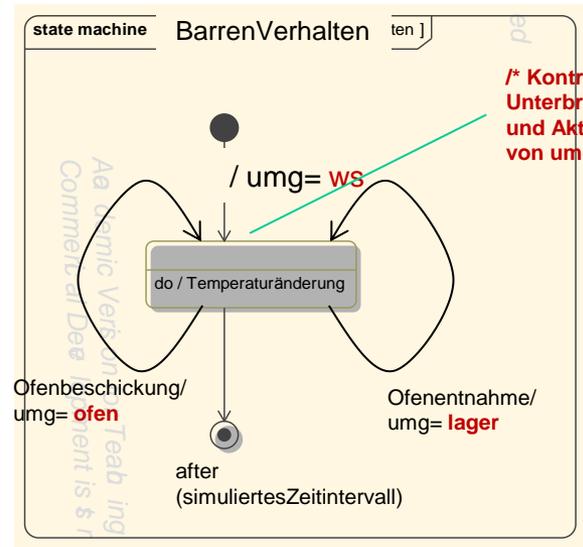
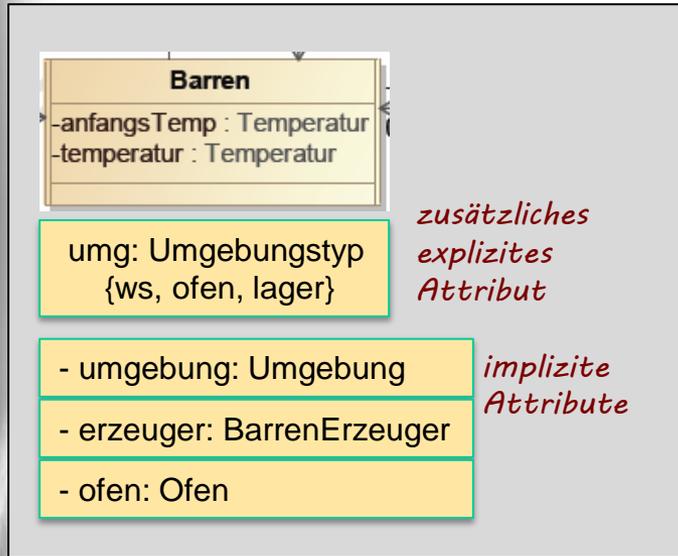
Achtung: noch kein sauberes UML



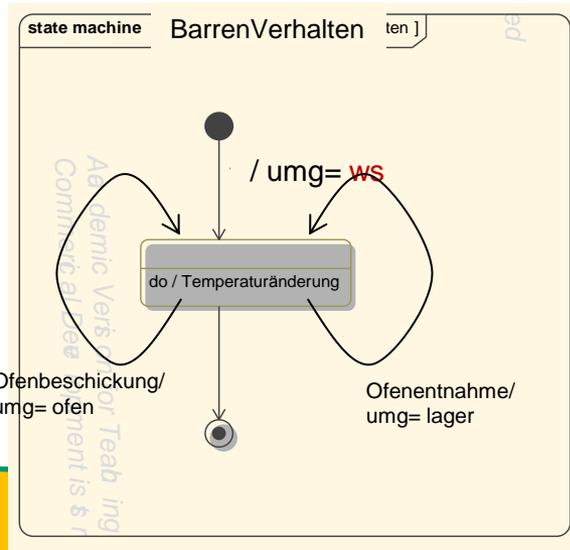
Verhaltensdiagramm (BarrenErzeuger, Kontrolle)



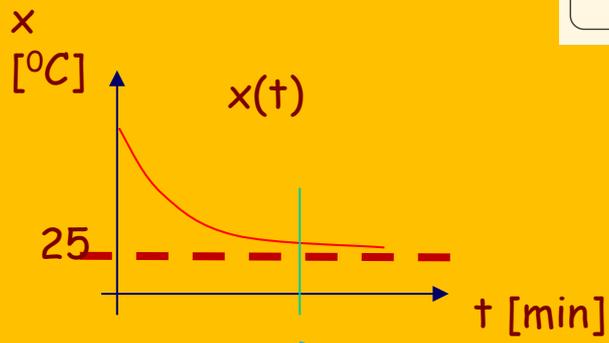
Verhaltensdiagramm (Barren, Ofen)



Barren: Temperaturänderung



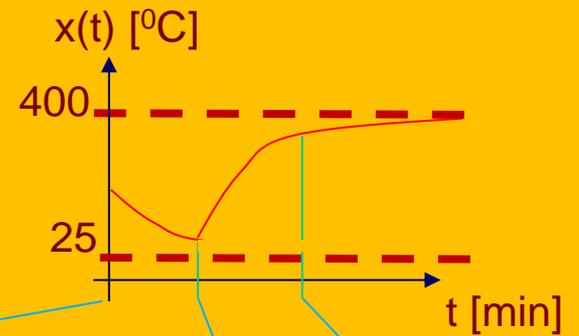
umg= ws



Ofenbeschickung-Ereignis

Umgebungstemperatur
 $u(t) = 25$

umg= ofen



Erzeugung-Ereignis

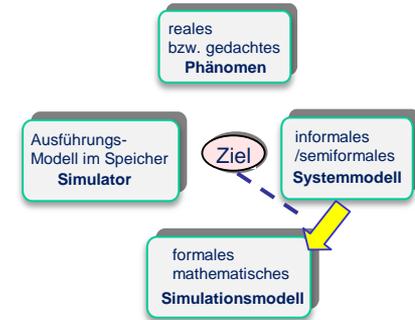
Ofenbeschickung-Ereignis

Ofenentnahme-Ereignis

~ für den betreffenden Barren

4. Schritt: Vervollständigung der Formalisierung

- Temperaturänderung als DGL -



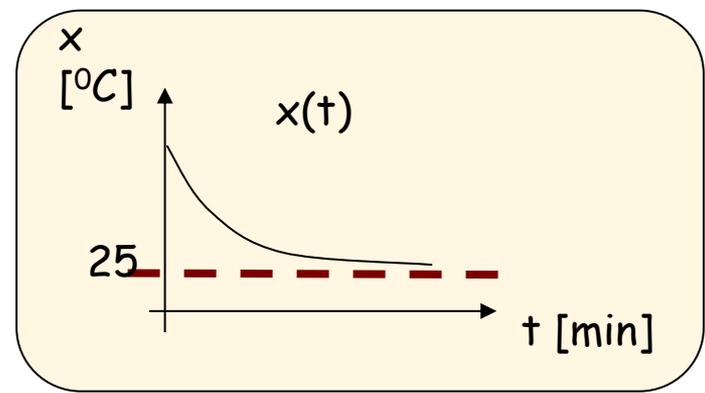
negativer Wert für $x'(t) \rightarrow$ Reduktion von $x(t)$
 Änderung von $x(t)$:
 • zunächst stark,
 • dann schwach,
 \rightarrow asymptotische Annäherung an den Wert 25

umg= WS

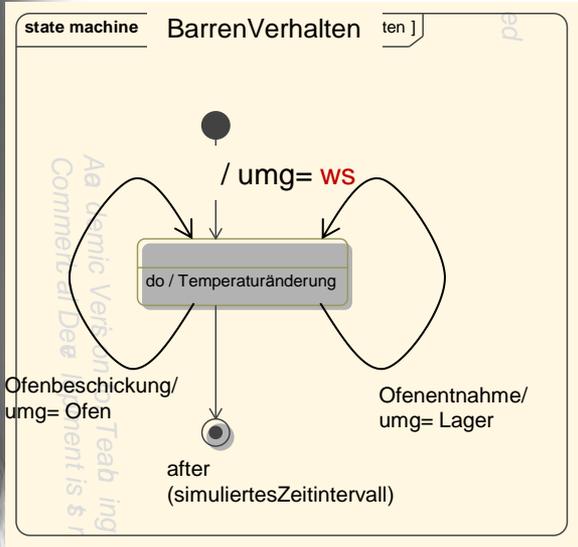
Barrentemperatur $x(t)$
 $x'(t) = \{ 25 - x(t) \} / 7$

25 - 200

Anfangstemperatur: ca. 200 °C



4. Schritt: Vervollständigung der Formalisierung - Temperaturänderung als DGL -

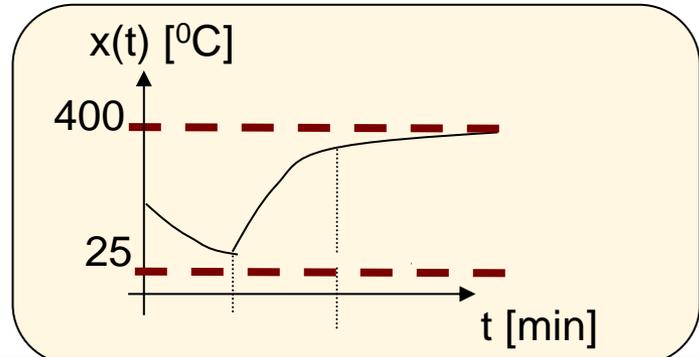


umg= **ofen**

Positiver Wert für $x'(t) \rightarrow$ Erhöhung von $x(t)$
 Änderung von $x(t)$:
 • zunächst stark,
 • dann schwach,
 \rightarrow asymptotische Annäherung an den Wert y

Barrentemperatur $x(t)$
 $x'(t) = \{ y(t) - x(t) \} / 7$

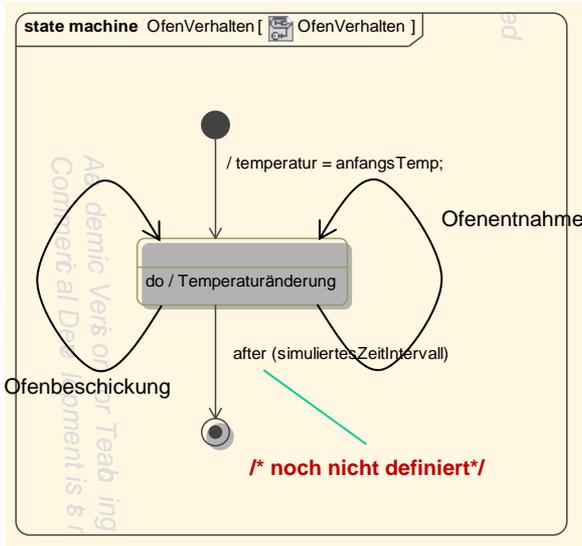
400 - 200



aber: Ofentemperatur $y(t)$ ist nicht konstant, eine explizite Darstellung gibt es nicht, deshalb kann man die Zeit, wie lange ein beliebiger Barren im Ofen benötigt, nicht vorab berechnen.

4. Schritt: Vervollständigung der Formalisierung

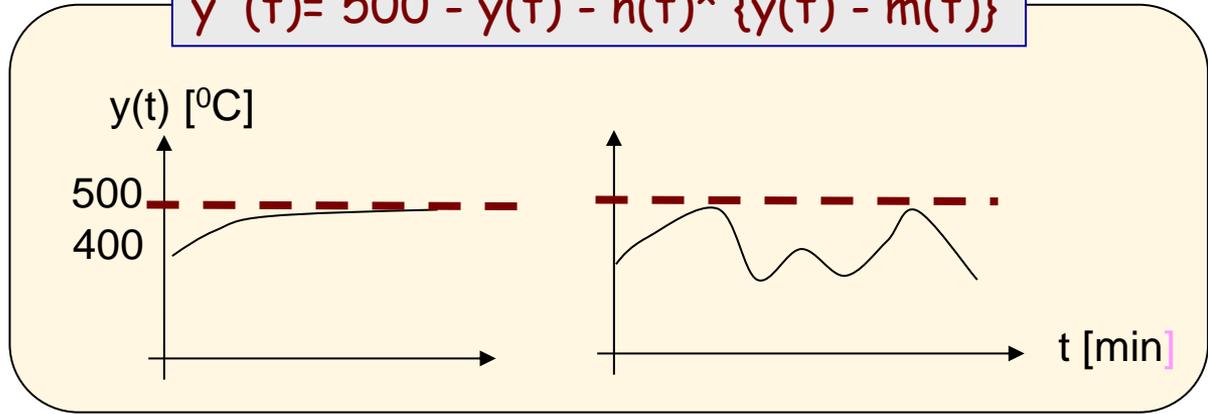
- Temperaturänderung als DGL -



Energiezufuhr: max. 500°C
n(t): Anzahl von Barren im Ofen
m(t): mittlere Temperatur der Barren im Ofen
 Anfangstemperatur: 400°C

Ofentemperatur y als $y(t)$

$$y'(t) = 500 - y(t) - n(t) * \{y(t) - m(t)\}$$



4. Schritt: Modellformalisierung (nun abstrakt vollzogen) - Festlegung der Art der Zustandsänderung → Verhaltensklassen

von

- Struktur (Objekt- und Klassenstruktur) und
- Verhalten

bei Identifikation

- verwendeter Modellklassen
- und von Zustands- und Bewertungsgrößen

bei Bestimmung

- der Verhaltensfunktionen/-Gleichungen

passive Klassen

aktive Klassen

UML bietet Zustandsmaschine zur Beschreibung an, aber semantische Präzisierungen sind erforderlich

lifeCycle

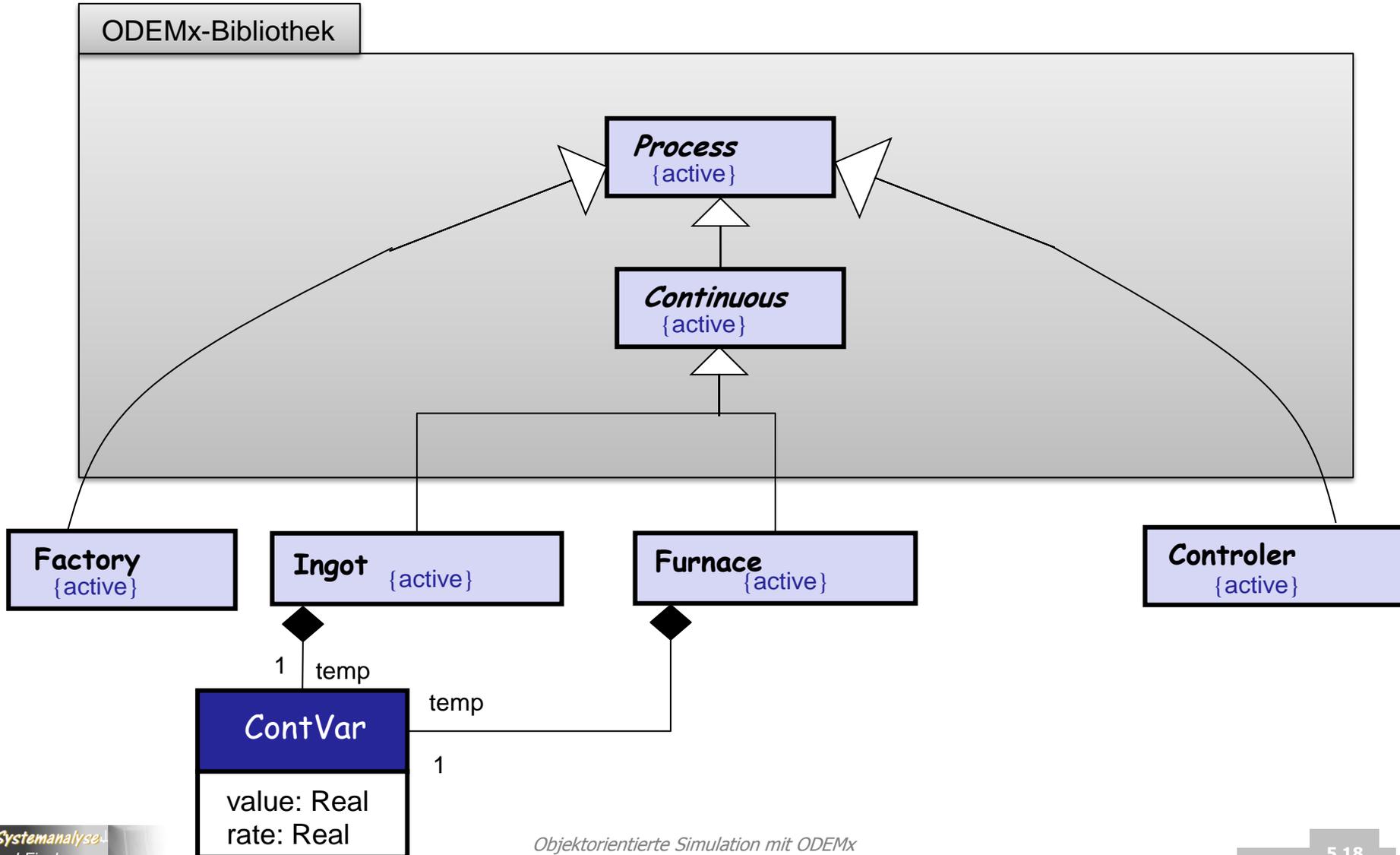
zeitdiskrete Zustandsänderungen

zeitkontinuierliche Zustandsänderungen

5. Schritt: Modellformalisierung

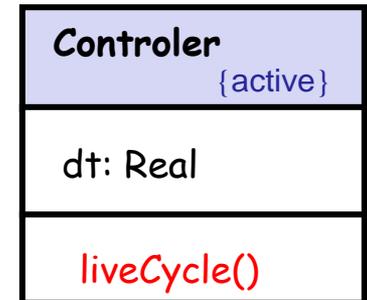
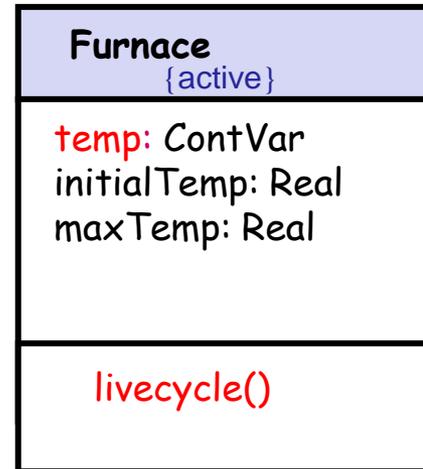
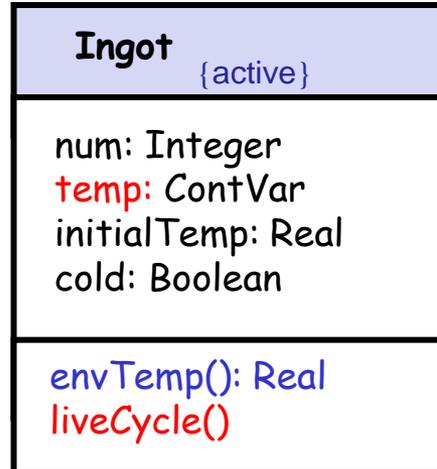
- Modell in einer ausführbaren Sprache

- in ODEMx



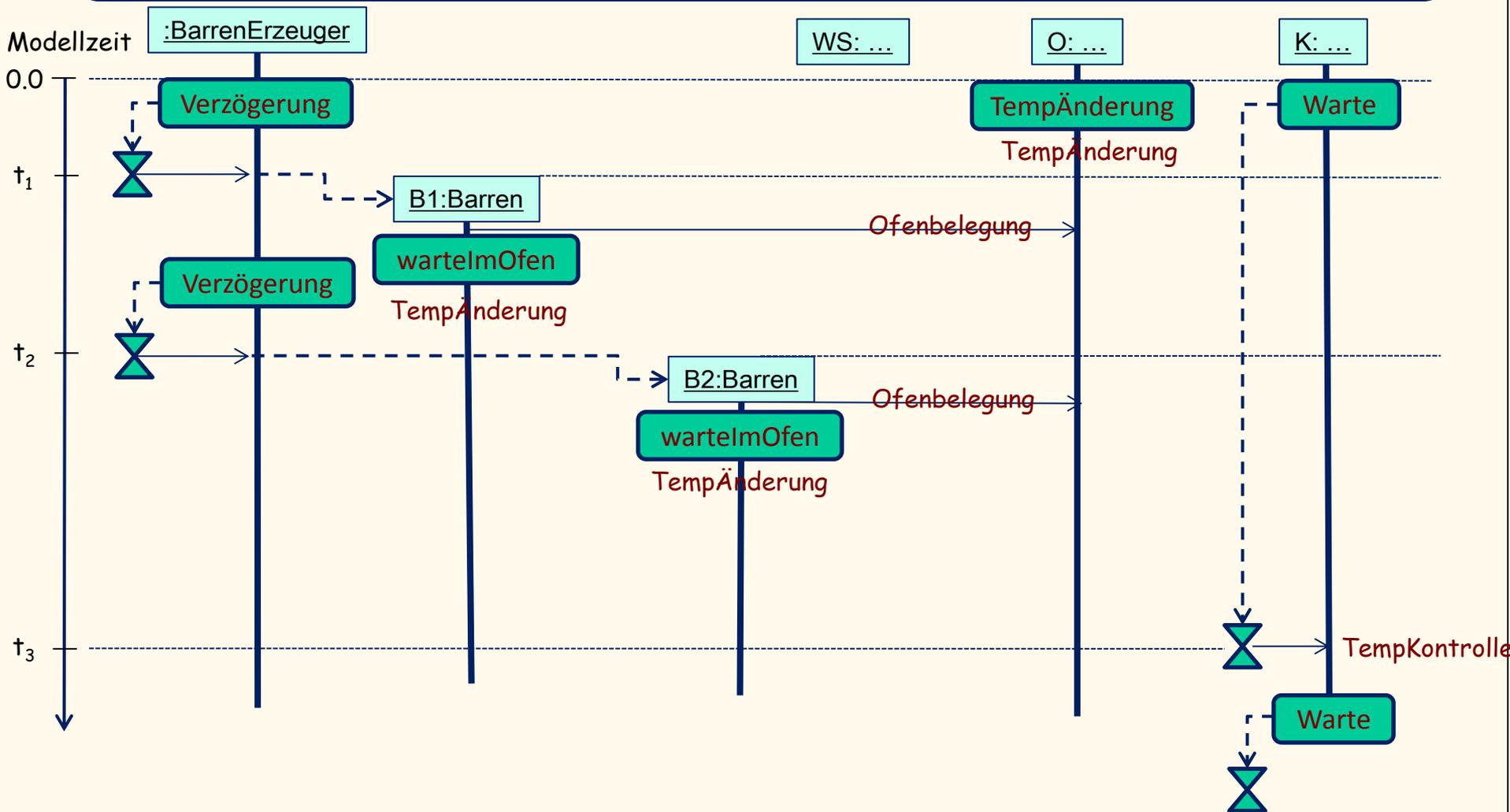
5. Schritt: Modellformalisierung

- Identifikation von Modellgrößen der Strukturelemente



Laufzeitverwaltung auf einer Ein-Prozessormaschine

Vor.: alle statischen Systemstrukturelemente sind als Objekte generiert:
Objekte aktiver Klassen führen ihre Starttransitionen zur Modellzeit 0.0 aus.



2. *Prinzip der Next-Event-Simulation*

1. Charakterisierung der Next-Event-Simulation

- Ereignisse, Next-Event-Scheduler
- Barren-Beispiel (ohne Verwendung aktiver Klassen)
- Zusammenhang von ereignisbasierter und prozessbasierter Modellbeschreibung

2. Umsetzung des Prinzips in ODEMx

- Aufbau von ODEMx (erster Blick)
- Triviales Clock-Beispiel

Basis für sequentielle Abwicklung paralleler Vorgänge (Computersimulation)

Chronologische Sortierung der Ereignisse beginnend mit einem minimalen Zeitpunkt (0.0)

- führt zu einer festen **Reihenfolge**:
bei Einsatz von Regeln zum Umgang mit gleichzeitigen Ereignissen

Reihenfolge von Ereignissen zu einem Zeitpunkt ist

1. beliebig, Änderung hat keinen Einfluss auf resultierenden Gesamtzustand des Systems
2. Änderung hat einen Einfluss auf resultierenden Gesamtzustand des Systems
 - 2a. aber Reihenfolge ist bestimmt durch Kausalität (oder Priorität)
 - 2b. Reihenfolge ist nichtdeterminiert,

- **Regeln**

ad 1): unkontrollierte Reihenfolgebestimmung

ad 2a): explizite Sortierung der Ereignisse (oder Ereignisklassen)

ad 2b): stochastische Auswahl (sichert einen Wechsel bei Wiederholung der Ereigniskonstellation)

oder

Backtracking bei weiterer Verfolgung aller unterschiedlichen Systemzustände (Zustandsexplosion, scheidet bei großen Systemen aus)

Diskrete Ereignissimulation: Begriffe

Verhaltensnachbildung eines Systems per diskreter Ereignissimulation **ist** das Resultat der Realisierung von Ereignissen in **chronologischer** Reihenfolge bei Voranschreiten der Modellzeit und Auflösung von Gleichzeitigkeit

Ereignis: Menge von Aktionen, die Systemveränderungen zu einem **diskreten Ereigniszeitpunkt** bewirken, wenn es zu einer Ereignisrealisierung kommt



Sichere und unsichere Ereignisse → Bedingungen für das Eintreten von Ereignissen

- Zeitbedingungen (→ **Zeitereignisse**)
 - Zustandsbedingungen (→ **Zustandsereignisse**)
 - Wahrscheinlichkeit (→ **stochastisches Ereignis**)
 - a) ob Ereignis zu einem Zeitpunkt überhaupt auftritt
 - b) Zeitspanne bis zum Eintritt unterliegt einer Verteilungsfunktion
- ← Sonderfall

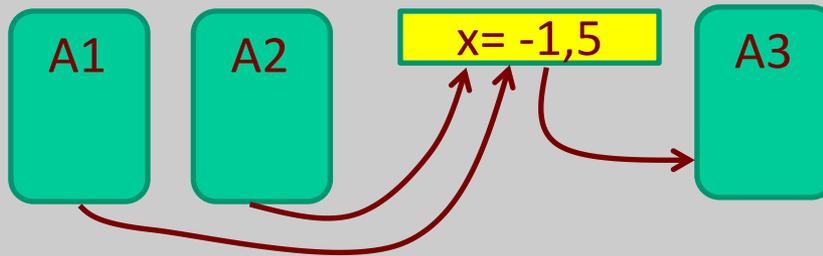
Bedienungssysteme sind klassische Vertreter von Systemen, deren Verhalten sich durch sequentielle Ereignissimulationen beschreiben lassen

typische Ereignis-Klassen

- Ankunft von Barren, Kunden, ... ,
- Beginn oder Ende einer Bedienung,
- Unterbrechung oder Fortsetzung einer Bedienung

Behandlung von Zustandsereignissen

Zentrales Problem



Ann.-1:

A3 verharret in einem Zustand $S1$ mit Trigger für Zustandsereignis:
when $x > 3.5$ / op1
bei Übergang nach $S2$ (der Zeitpunkt ist nicht bekannt)

Ann.-2: - A1 und A2 haben zum aktuellen Zeitpunkt Trigger (Zeitereignisse),
die eine Ausführung von Aktionen und einen Zustandswechsel zur Folge haben.
- Beide Automaten erhöhen dabei x jeweils um einen positiven Betrag.

Art der Problemlösung hat großen Einfluss auf Modellierungskomfort und Laufzeiteffizienz von Simulatoren

Ausprägungen der Next-Event-Methode

alternatives Verfahren:

äquidistante Änderung der Modellzeituhr
bei Realisierung von Zustandsänderung
(häufig bei zeitkontinuierlichen
Simulationen)

klassische Methode der Simulationslaufzeitsteuerung:

NEXT-EVENT-Simulation

(nicht-äquidistante Sprünge der Modellzeituhr zu Zeitpunkten,
an denen Zustandsänderungen des Systems wirksam werden.

→ Sprung von Ereignis zu Ereignis

verschiedene Next-Event-Realisierungsverfahren:

- Ereignis-basiert,
- Aktivitäts-basiert
- Prozess-basiert

Implementierung kommt ohne Koroutinen-Verwaltung aus
(C-Structs, Funktionen)

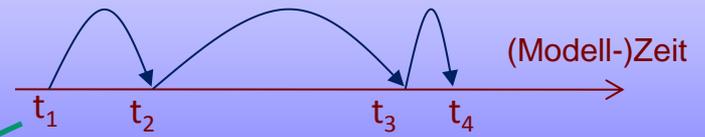
Implementierung folgt OO-Paradigma (Simula),
benötigt
jedoch ein Koroutinen-Verwaltung (oder Thread-Verwaltung)

Konzepte der diskreten Ereignissimulation

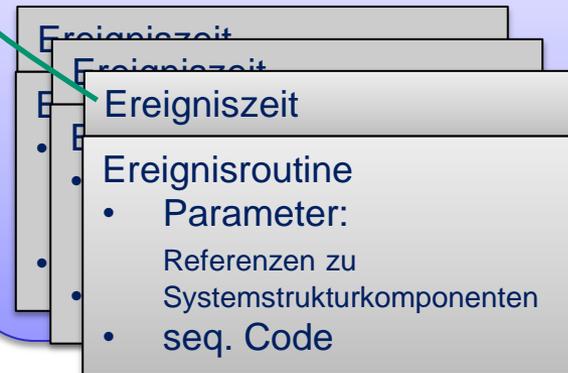
- **SystemStruktur (Zustand)**
eine Menge von Variablen
(ausgezeichnete Menge von Modellbeschreibungsgrößen)
beschreibt in ihrer Belegung den Systemzustand zum aktuellen Zeitpunkt
- **Uhr**
(Modellzeit, dimensionslos, monoton wachsend)
- **Ereigniskalender**
 - a) Umgang mit Gleichzeitigkeit von Ereignissen
 - b) Scheduling
Bestimmung des nächsten Ereignisses im Kalender
 - c) Zeitfortschritt
sobald zum aktuellen Zeitpunkt alle Ereignisse ausgeführt sind, wird Uhr weitergestellt

(aktuelle Modellzeit:= Ereigniszeit des nächsten Ereignisses)

Zustandsänderungen finden immer nur zu diskreten Zeitpunkten statt



Ereignis-Chakteristik



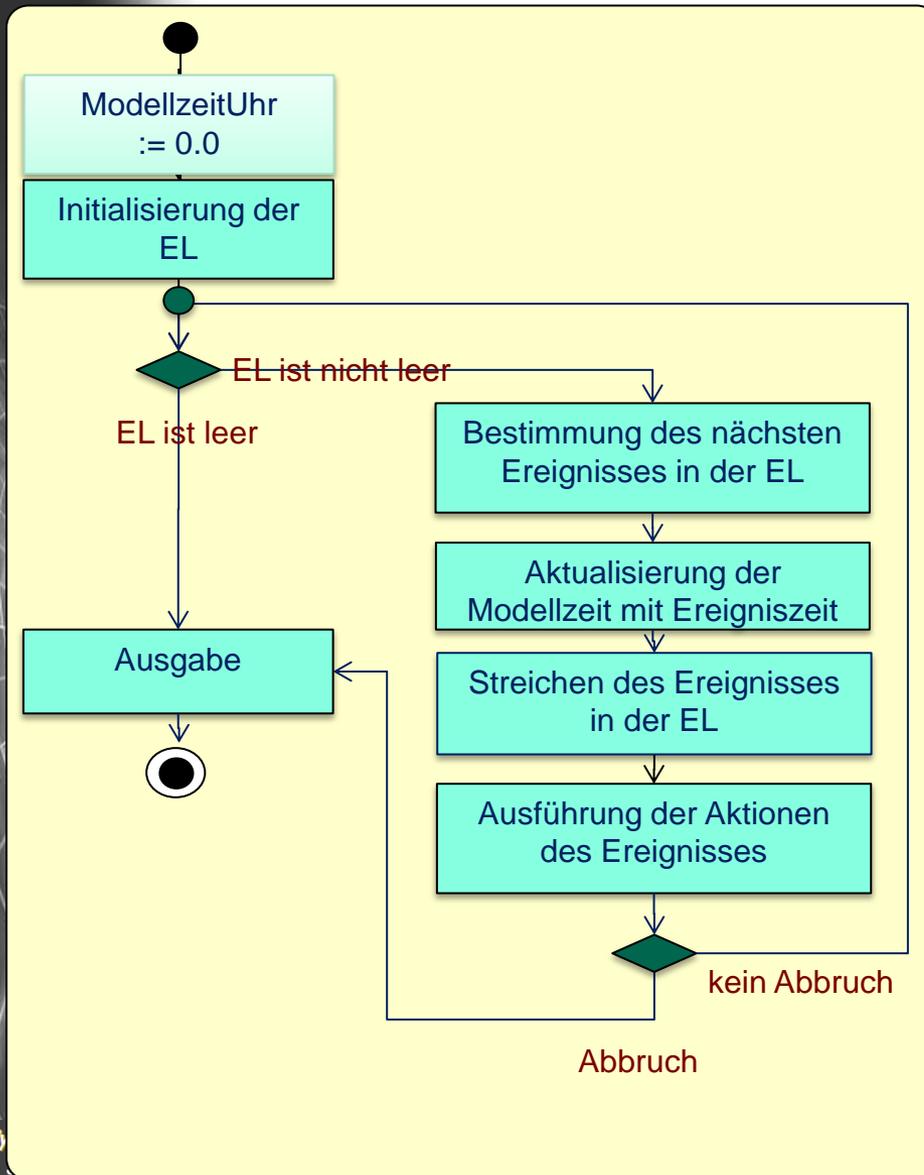
(Ereignis-) Scheduler

Aufgaben

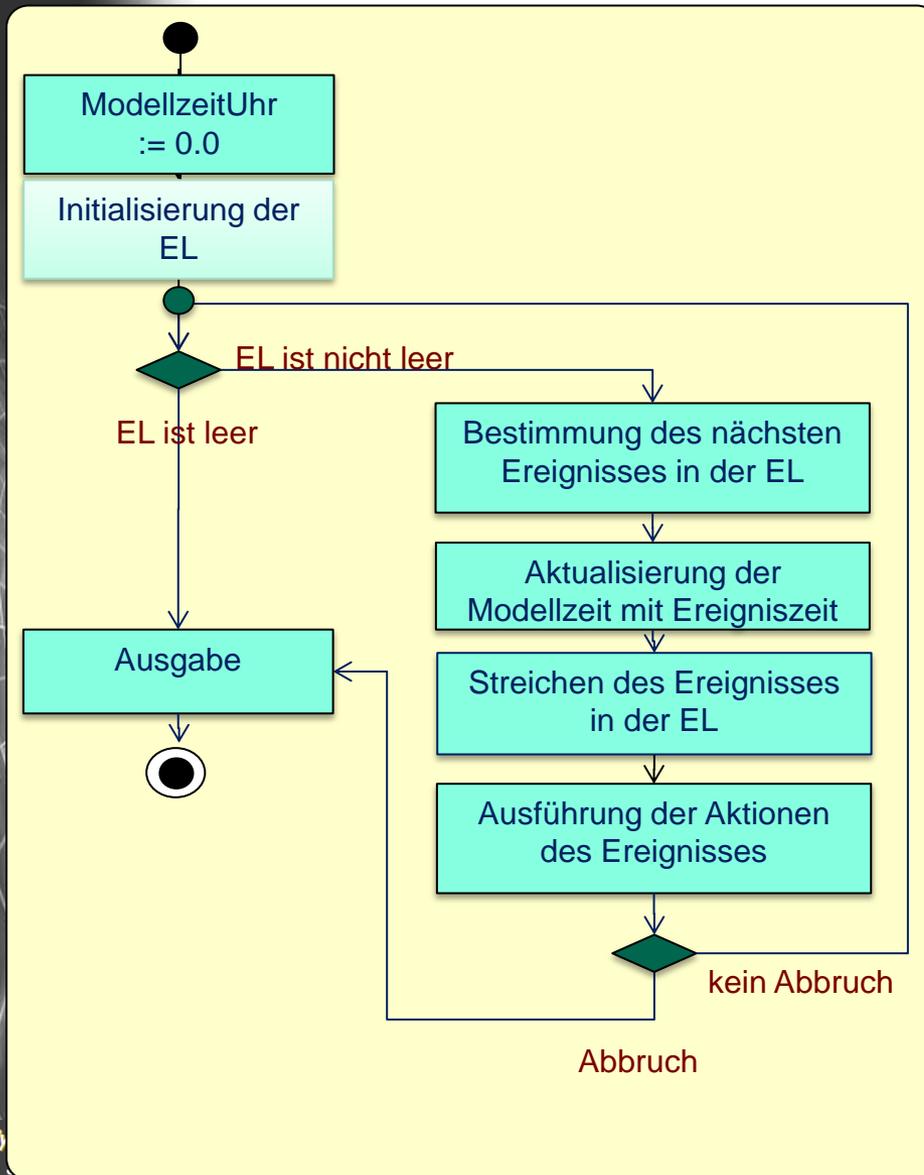
- Zeitfortschrittsrealisierung
- Realisierung des aktuellen Ereignisses

Trivialer Discrete-Event-Scheduler (Ablauf)

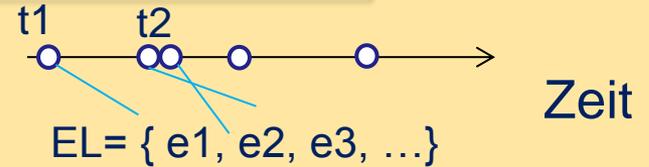
Einrichten der Verwaltungsstrukturen



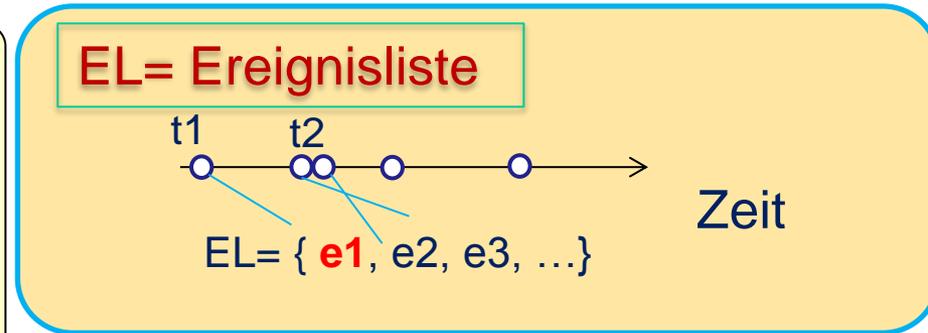
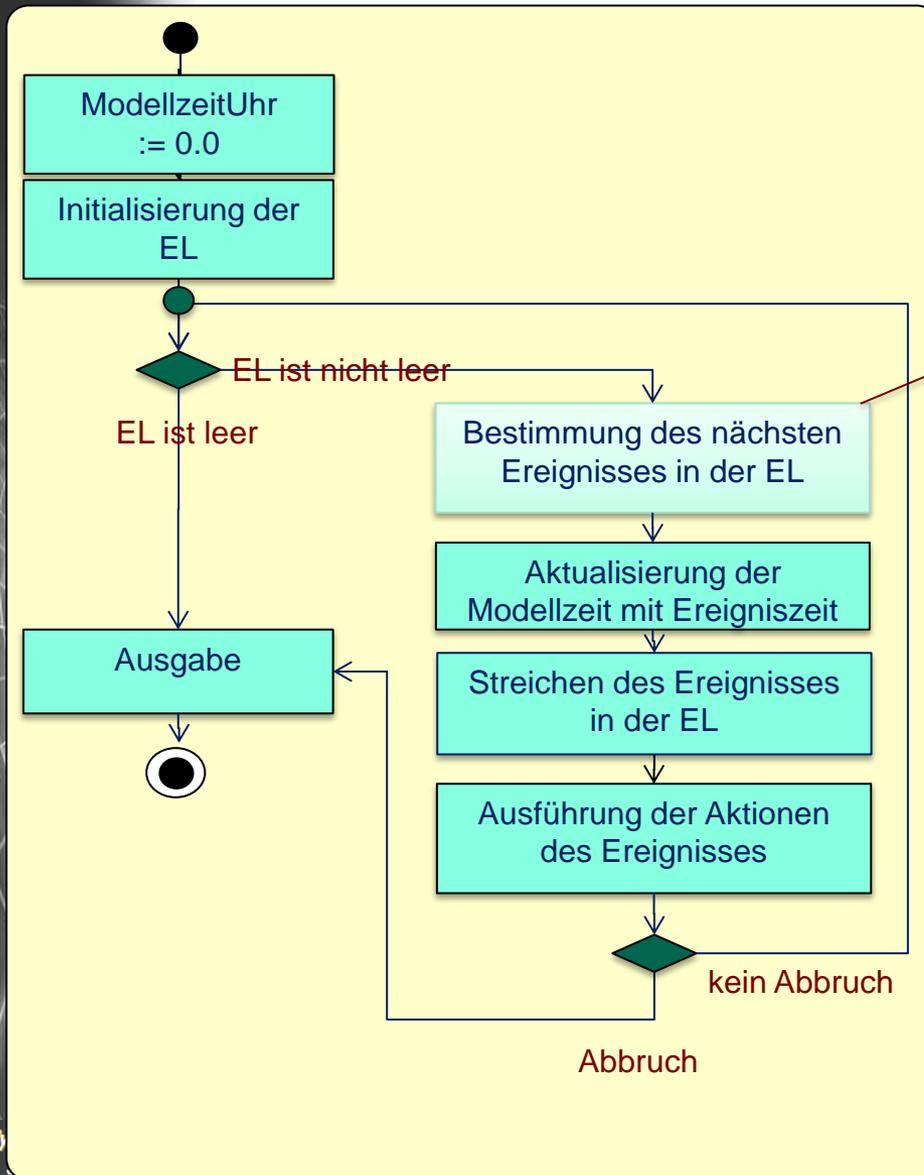
Trivialer Discrete-Event-Scheduler



EL= Ereignisliste

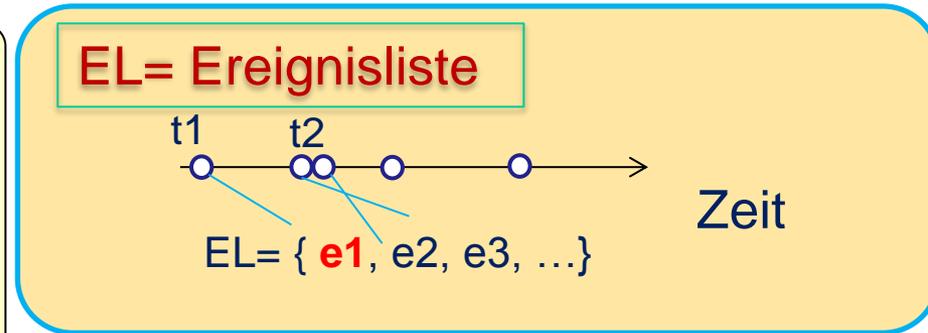
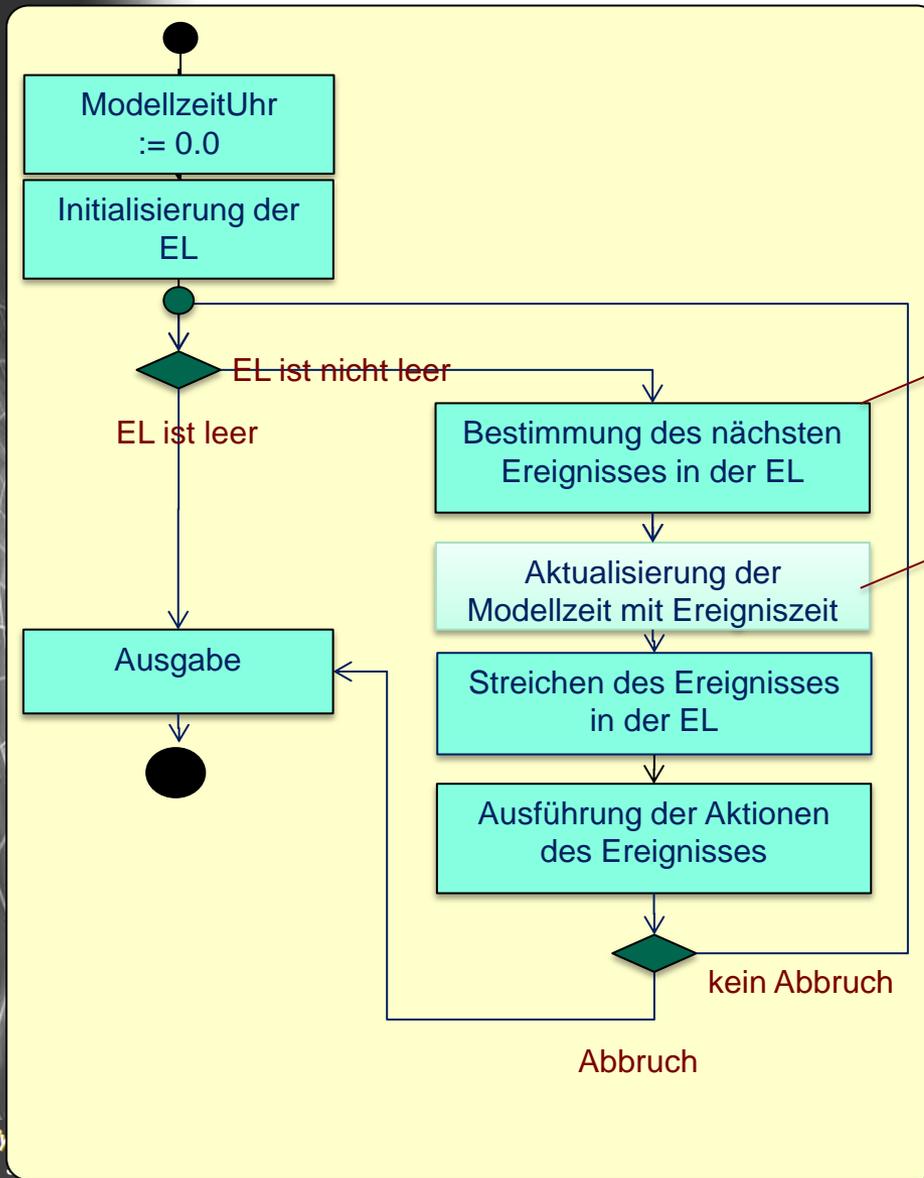


Trivialer Discrete-Event-Scheduler



EL ist chronologisch sortiert

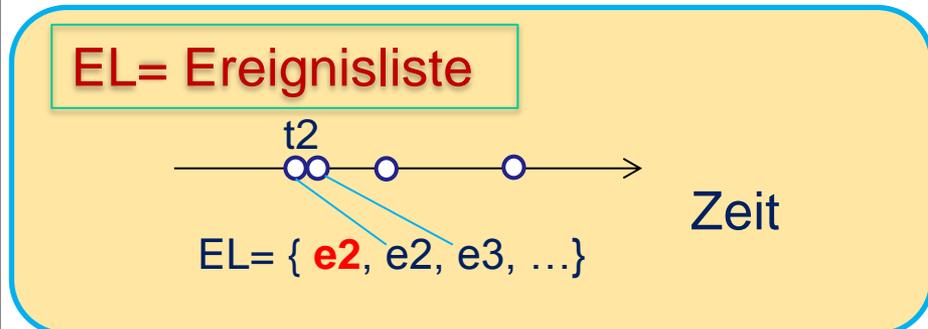
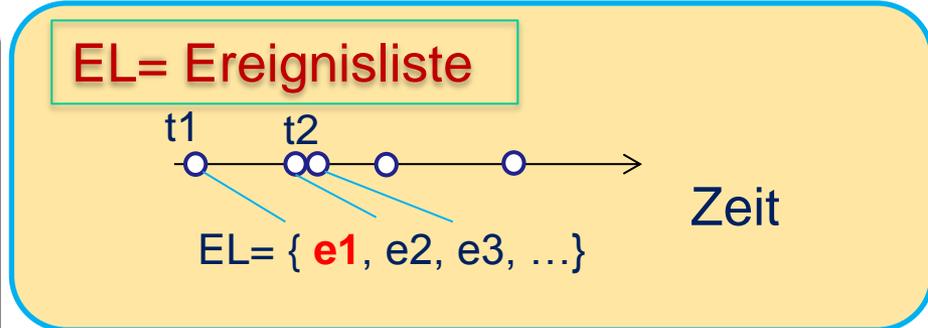
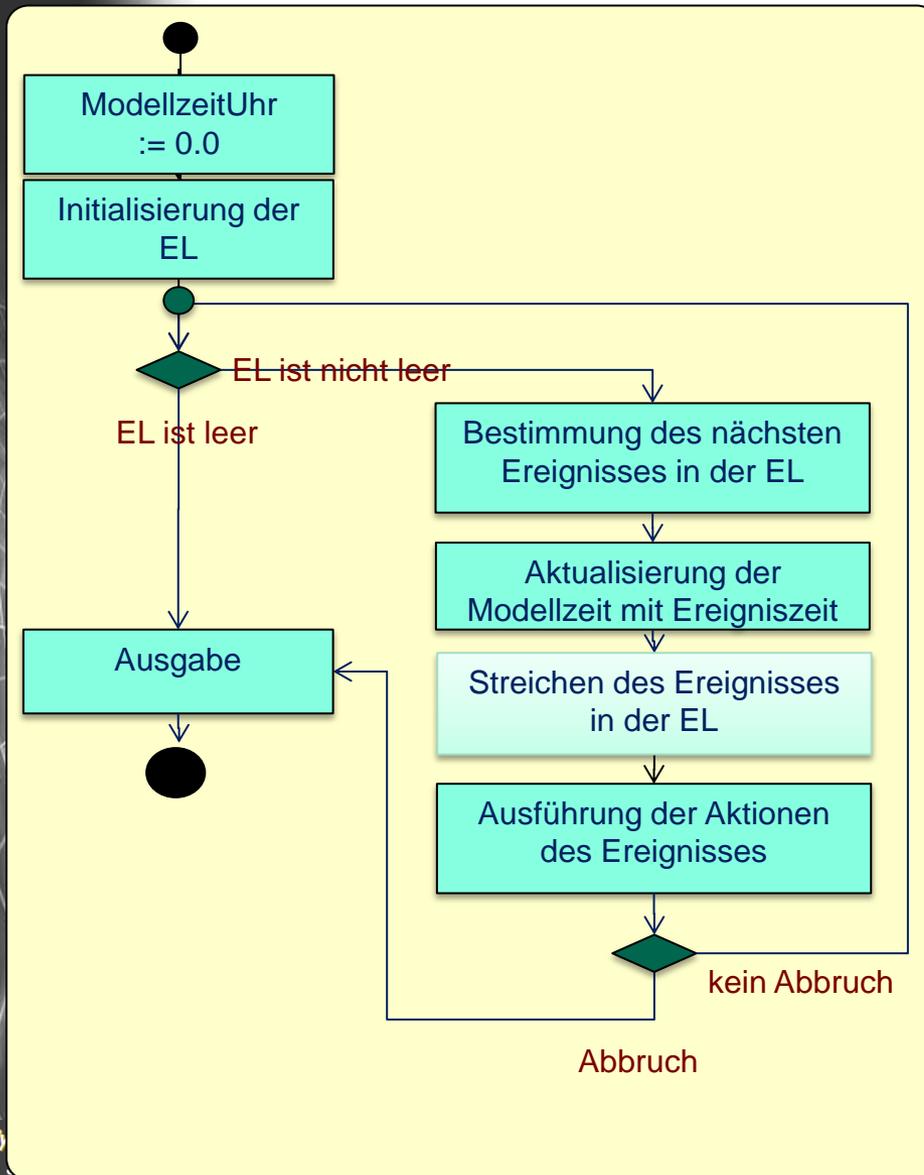
Trivialer Discrete-Event-Scheduler



EL ist chronologisch sortiert

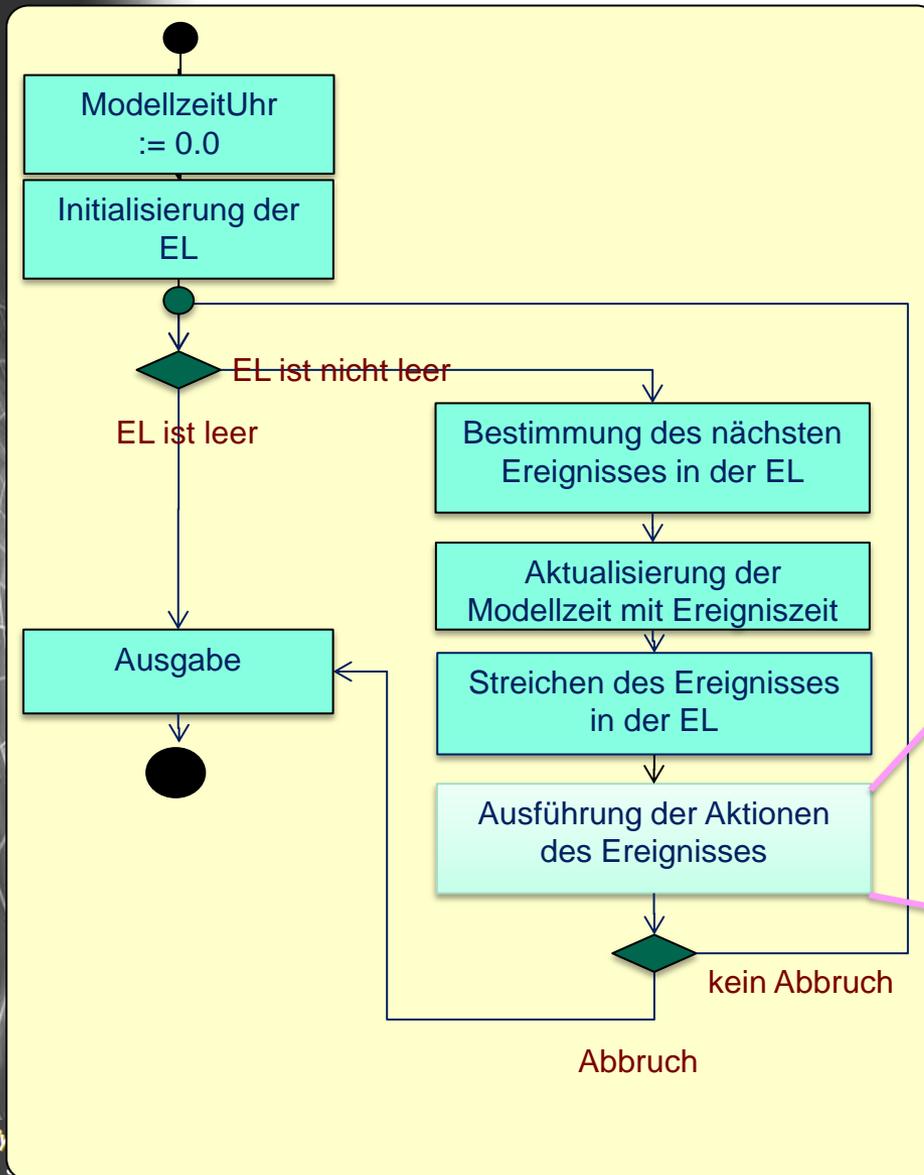
evtl. Zeitsprung (zeitdiskret)

Trivialer Discrete-Event-Scheduler

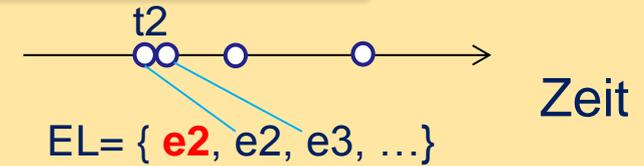


currentEvent=e1

Trivialer Discrete-Event-Scheduler



EL= Ereignisliste



currentEvent=e1

Zustandsänderungen

Klassifizierung von Ereignisklassen, um partielle Zustandsänderungen strukturell zu unterstützen

Planung neuer Ereignisse

Problem: Gleichzeitigkeit und Zustandsereignisbehandlung

2. *Prinzip der Next-Event-Simulation*

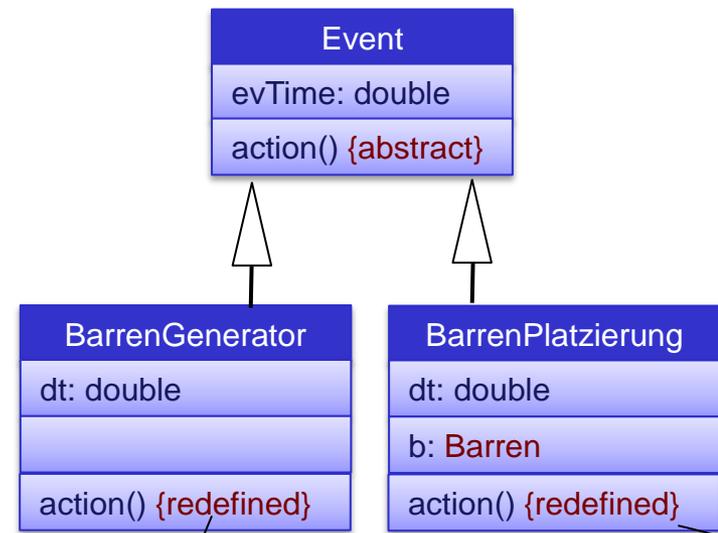
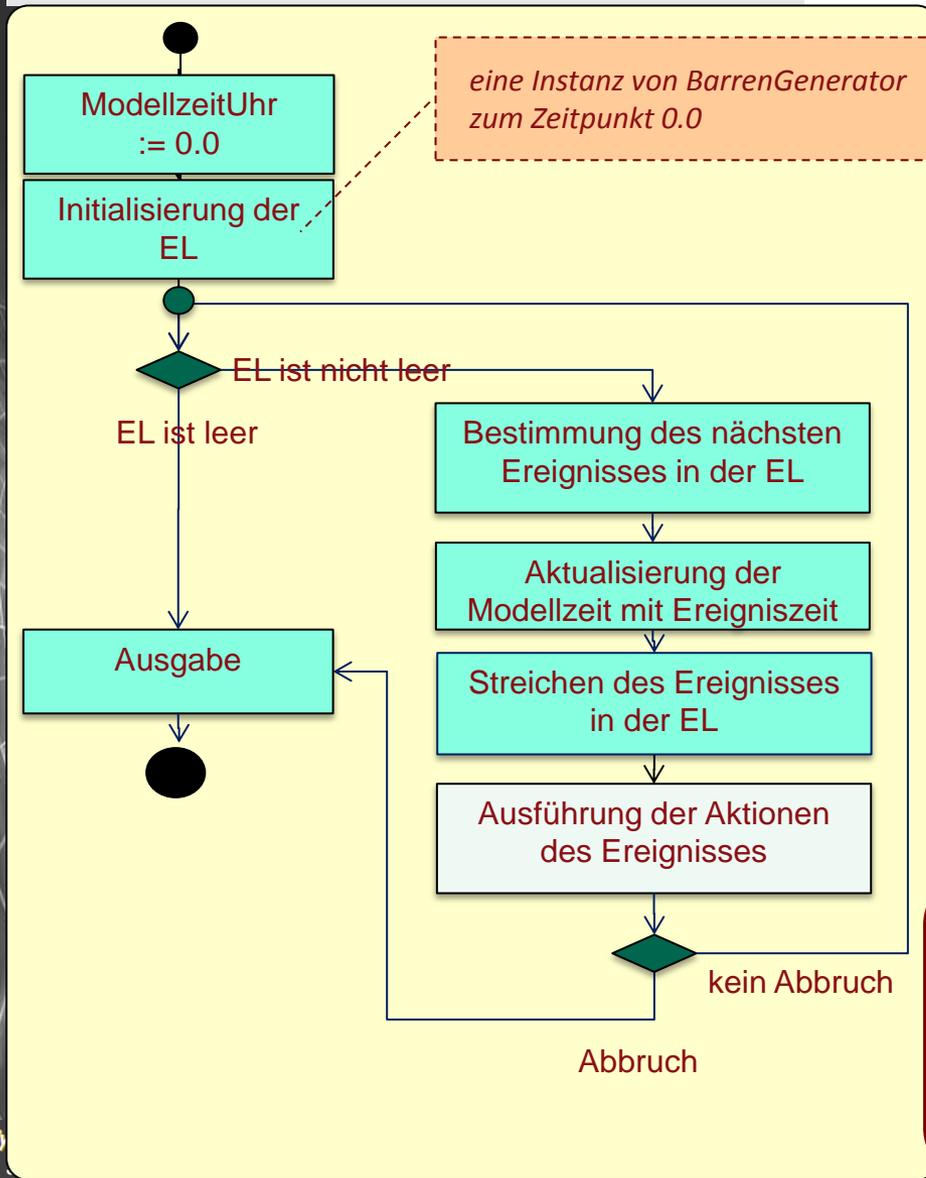
1. Charakterisierung der Next-Event-Simulation

- Ereignisse, Next-Event-Scheduler
- Barren-Beispiel (ohne Verwendung aktiver Klassen)
- Zusammenhang von ereignisbasierter und prozessbasierter Modellbeschreibung

2. Umsetzung des Prinzips in ODEMx

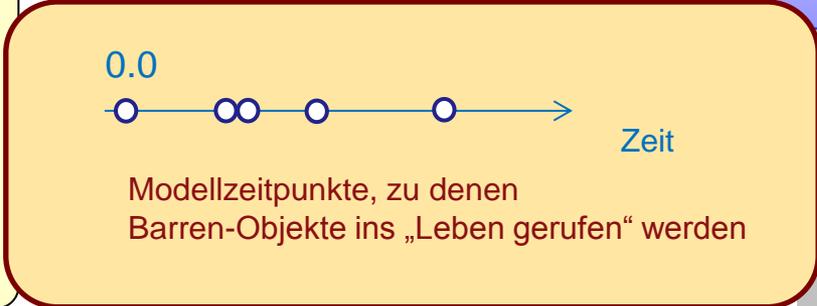
- Aufbau von ODEMx (erster Blick)
- Triviales Clock-Beispiel

Erzeugung eines Ankunftsstroms von Barren durch eine zyklische Ereignisfolge



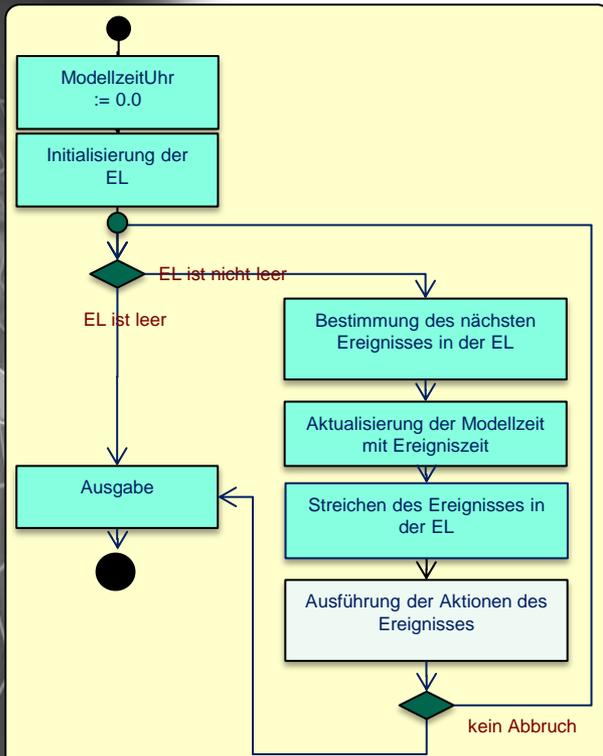
1. bestimme **dt** zufällig;
2. erzeuge **b** als neues Objekt von Barren;
3. plane PlatzierungsEreignis für **b** zum aktuellen Zeitpunkt in EL
4. **evTime := evtime + dt;**
5. sortiere THIS-Event entspr. **evtime** in EL

1. Ist **Ofen** vollbelegt: wird **b** in **WS** abgelegt
b.umg wird 25;
sonst: **b** wird im Ofen abgelegt
b.umg wird **ofen.temp**
2. plane Temperaturänderung von **b** zum aktuellen Ereignis

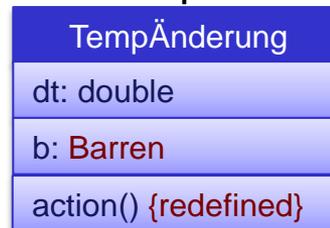
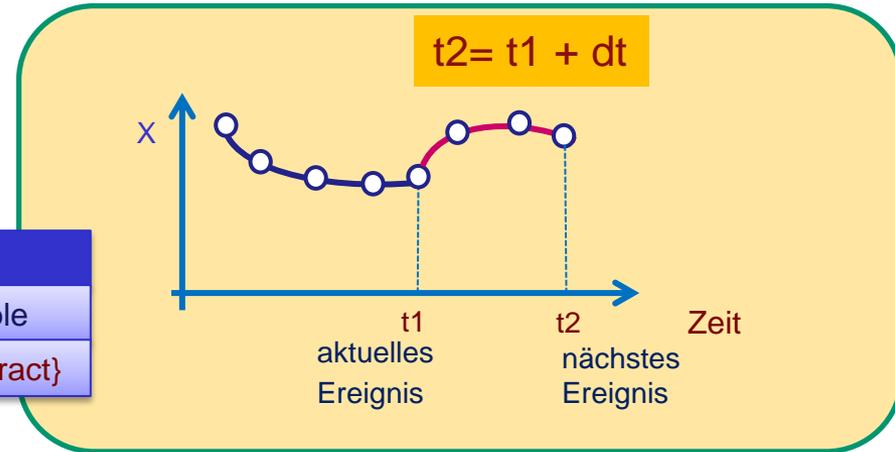
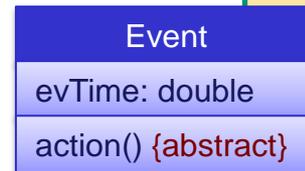


Trivialer Continues-Scheduler

- als Spezialisierung eines Discrete-Event-Schedulers



Sonderbehandlung von Continuous-Aktionen



Barrentemperatur temp (t)

$$\text{temp}'(t) = \{ \text{umg}(t) - \text{temp}(t) \} / 7$$

- bestimme dt verfahrensabhängig
- bestimme $b.\text{temp}$ zum Zeitpunkt $\text{evtime} + dt$
aus bekannten Wert $b.\text{temp}$ zum Zeitpunkt evtime und der DGL von b für $b.\text{temp}$ zum aktuellen Zeitpunkt evtime in EL mit numerischen Lösungsverfahren
- $\text{evTime} := \text{evtime} + dt;$
- sortiere THIS-Event entspr. evtime in EL

2. *Prinzip der Next-Event-Simulation*

1. Charakterisierung der Next-Event-Simulation

- Ereignisse, Next-Event-Scheduler
- Barren-Beispiel
- Zusammenhang von ereignisbasierter und prozessbasierter Modellbeschreibung

2. Umsetzung des Prinzips in ODEMx

- Aufbau von ODEMx (erster Blick)
- Triviales Clock-Beispiel

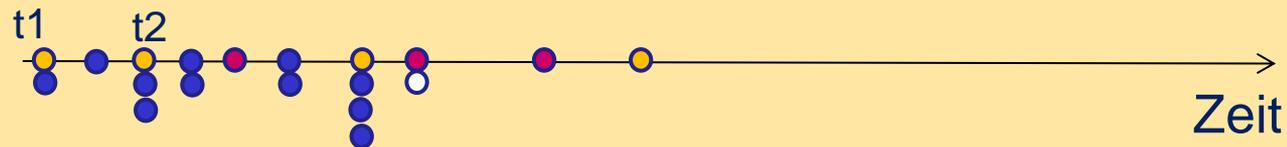
Zusammenhang

- BarrenErzeugnis-Ereignisse
- BarrenTempKontroll-Ereignisse
- BarrenTempÄnderungs-Ereignisse
- BarrenTerminierungs-Ereignisse

- Ereignis-orientiert:

Ereignisse werden individuell modelliert

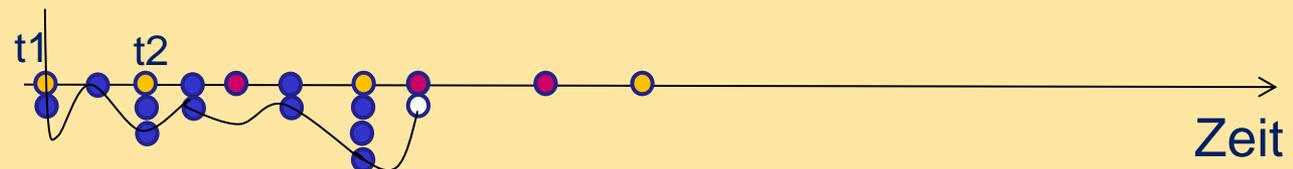
EL= Ereignisliste



- Prozess-orientiert:

modelliert werden komplette Ereignisketten

EL= Ereignisliste



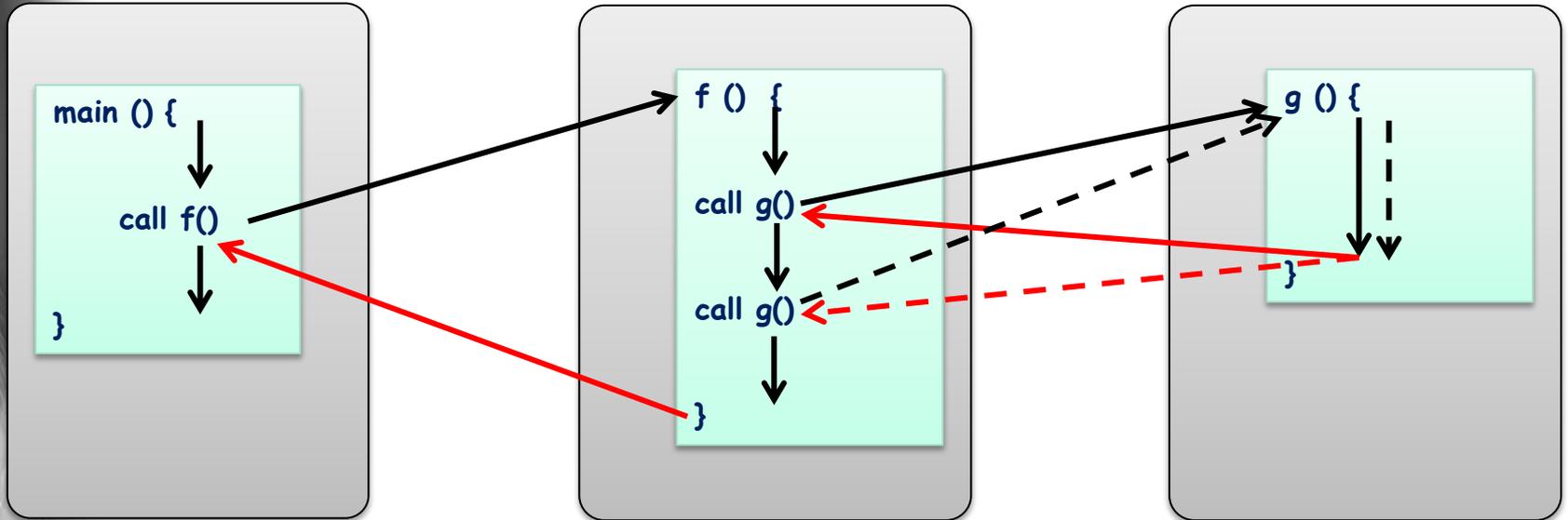
Prozessverlauf: spezielle Kette von Ereignissen je Barren-Objekt

Nachteil der ereignisorientierten Modellierung eines Next-Event-Simulators

- Modellierung verlangt eine globale Sicht auf die Menge von Ereignissen („Vogel-Perspektive“)
- komplexe Modelle lassen sich nicht vernünftig strukturieren (lediglich Hierarchie von Ereignisklassen)

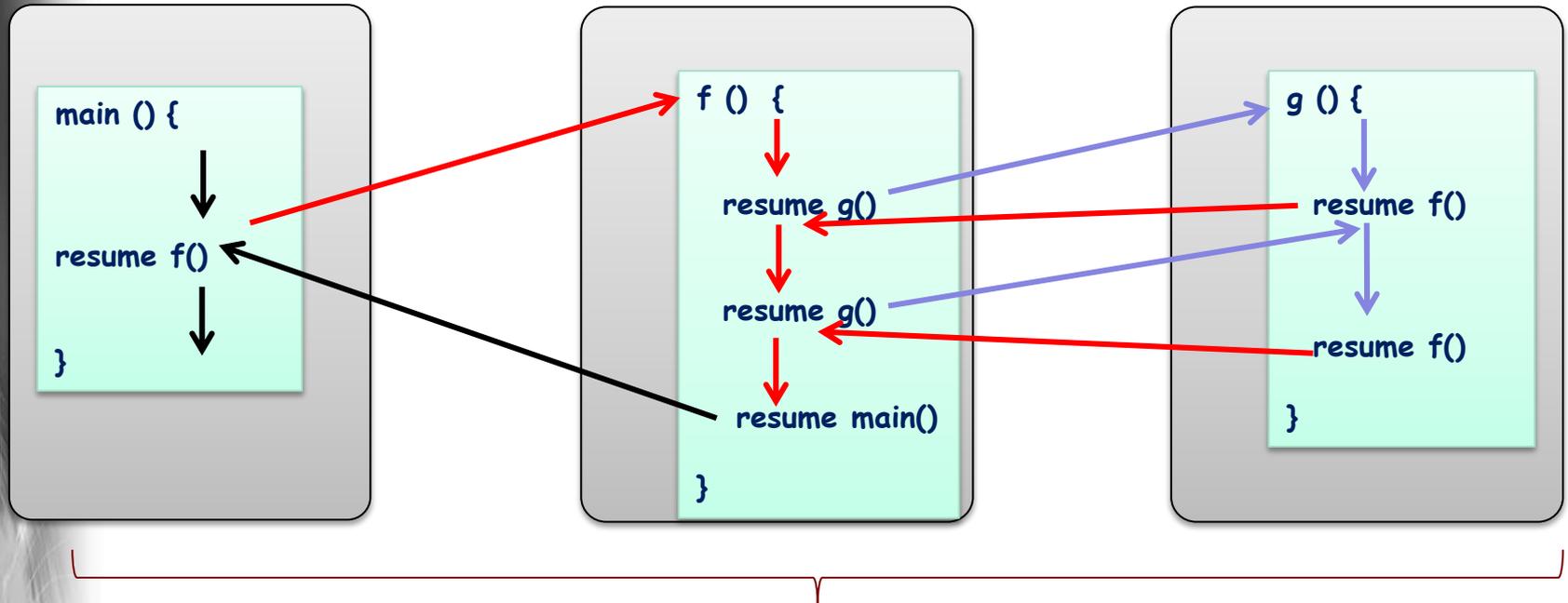
- ➔ Ausweg prozessorientierte Modellierung („Frosch-Perspektive“ z.B. wie in ODEMx)
- ➔ jedoch wird **Koroutinenkonzept** für Implementierung benötigt

Routinen (Prozeduren/Funktionen)



Programm-Code je Routine
(Befehle) im Speicher

Koroutinen



Programm-Code je Koroutinen-Körper
(Befehle) im Speicher

Zusätzlich muss auch der jeweilige Aufruf-Stack von **resume** wieder hergestellt werden. D.h. bei Absprung aus einer Koroutine muss dieser gespeichert werden.

2. *Prinzip der Next-Event-Simulation*

1. Charakterisierung der Next-Event-Simulation

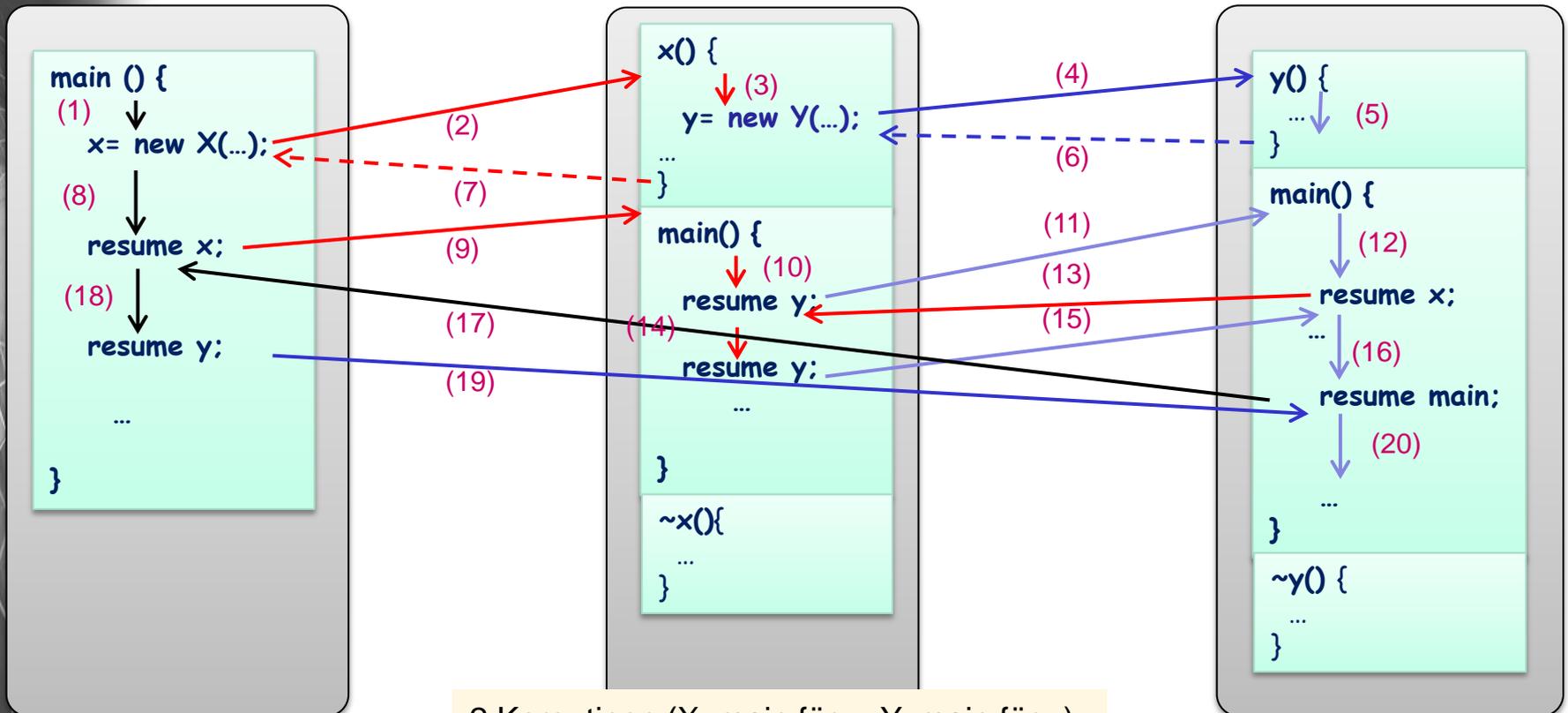
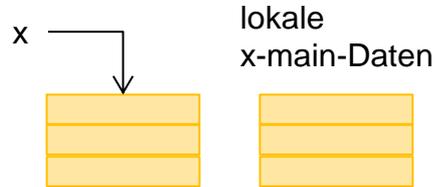
- Ereignisse, Next-Event-Scheduler
- Barren-Beispiel
- Zusammenhang von ereignisbasierter und prozessbasierter Modellbeschreibung

2. Umsetzung des Prinzips in ODEMx

- Aufbau von ODEMx (erster Blick)
- Triviales Clock-Beispiel

Koroutinen als Member-Funktion

```
class X {...}
class Y {...}
```



2 Koroutinen (X::main für x, Y::main für y) plus ausgezeichnete Koroutine ::main

Elementare Prozessverwaltung in ODEMx

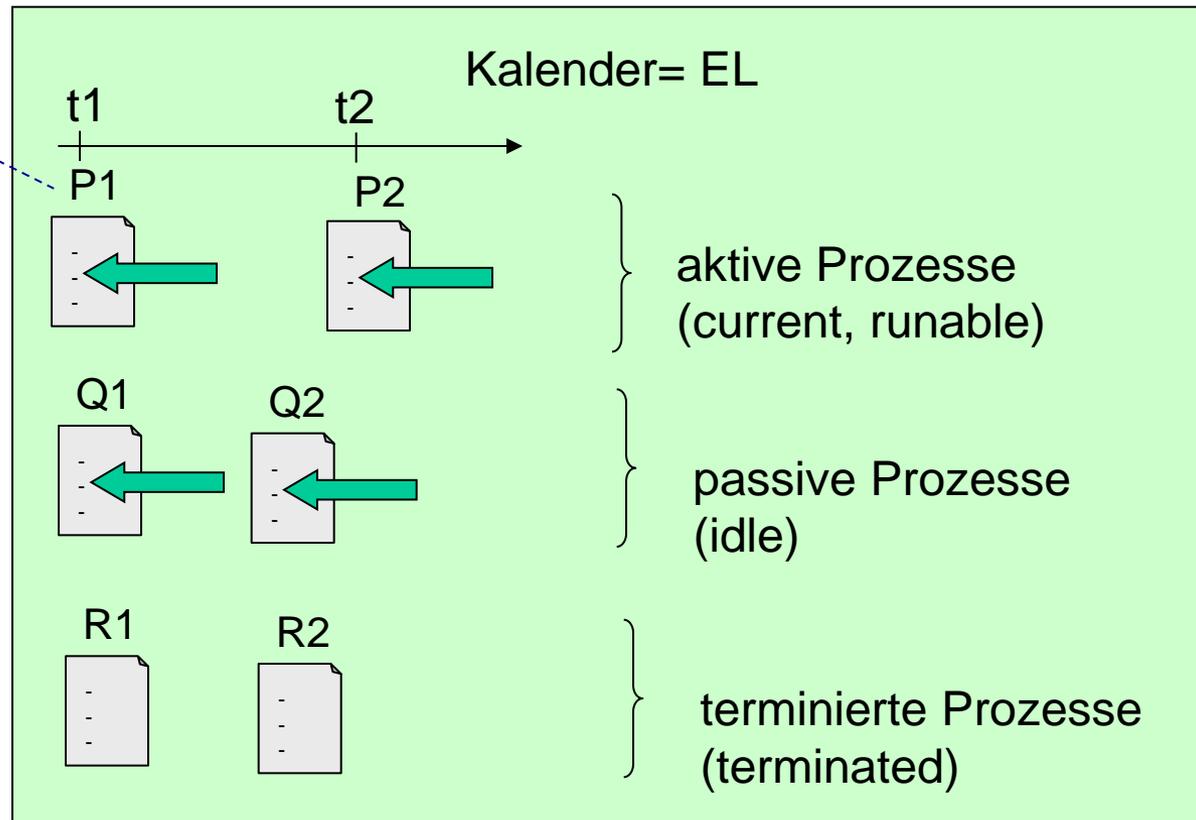
Klasse Process

verfügt über eine virtuelle Memberfunktion **main** (Lebenslauf des Prozesses)

```
int main ( ... ) {  
...  
}
```

C++ main program

simulation context (DefaultSimulation-Objekt)



Ensemble von **main()**-Funktionen aller existenten Prozess-Objekte wird zusammen mit eigentlichem C++ Hauptprogramm als Ensemble von Coroutinen quasiparallel ausgeführt

Grundidee einer hierarchischen Prozessverwaltung

Zu einem Zeitpunkt kann immer nur ein Kontext und in dem nur ein Prozess aktiv sein (current)

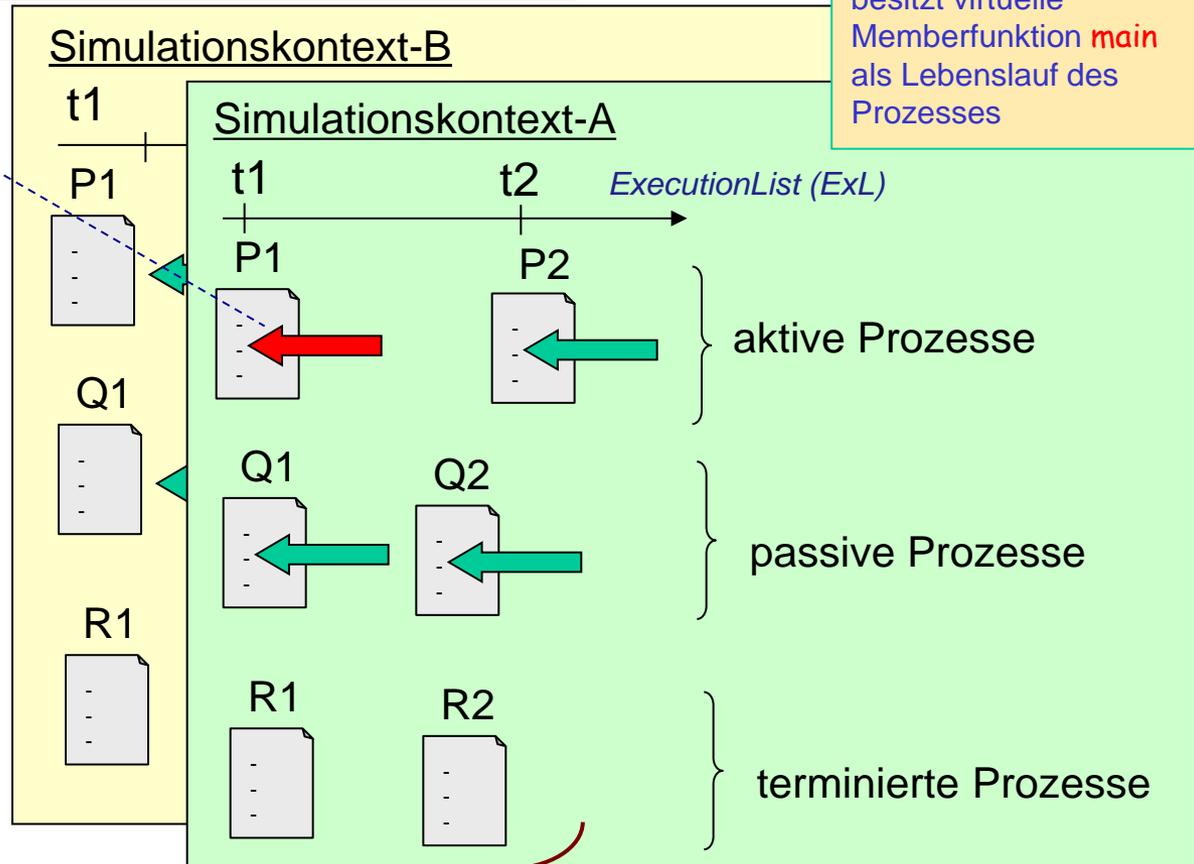
Klasse Process besitzt virtuelle Memberfunktion `main` als Lebenslauf des Prozesses

Current- Prozess

- erster Eintrag
- kleinste Zeit
- höchste Priorität

C++ Hauptprogramm

```
int main ( ... ) {
...
}
```



Hauptprogramm (main-Fkt) und Prozesse (lokale main-Fkt) aller Simulationkontexte bilden ein hierarchisches Koroutinensystem auf einer Ein-Prozessor-Maschine