# **Embedded Software Engineering 1**

HS 2024 – Prof. Reto Bonderer

Autoren:

Laurin Heitzer, Simone Stitz

Version: 1.0.20241019

https://github.com/P4ntomime/EmbSW1



#### Inhaltsverzeichnis

			1	1			
l	Emb	pedded Systems – Allgemein	2		4.3	Spezifikationssprachen	4
	1.1	Definition	2		4.4	Virtuelle Prototypen	2
	1.2	Beispiele	2		4.5	X-in-the-loop	
	1.3	Deeply Embedded System	2		4.6	Entwicklungsplattformen	4
	1.4	Betriebssysteme bei Embedded Systems	2				
	1.5	Bare Metal Embedded System	2	5	Zust	tandsbasierte Systeme	4
	1.6	Zuverlässigkeit	2		5.1	Asynchrone vs. synchrone FSM	4
	1.7	Verfügbarkeit	2		5.2	Finite State Machines (FSM)	4
	1.8	Abstraktionsschichten	2		5.3	State-Event-Diagramm (Zustandsdiagramm)	4
			_		5.4	Zustandstabelle	
2	Real	-Time System (Echtzeitsystem)	2				
	2.1	Definitionen	2	6	State	echarts (nach Marwedel)	5
	2.2	Fehlverhalten eines Systems (failed system)	2		6.1	Nachteile von State-Event-Diagrammen	5
	2.3	Echtzeitdefinition – Verschiedene Echtzeitsysteme	3		6.2	Definitionen	5
	2.4	Determinsismus (determinacy)	3		6.3	Hierarchie (OR-super-states)	6
	2.5	Auslastung (utilization)	3		6.4	Default-State	6
	2.6	Real-time Scheduling	3		6.5	History	6
					6.6	Kombination: History- und Default-Mechanismus	6
3	Mod	lellierung eines Embedded Systems	3		6.7	Parallelität (AND-super-state, Teilautomaten)	6
	3.1	V-Modell für Software-Entwicklungszyklus	3		6.8	Timers	(
	3.2	Model Driven Development (MDD)	3		6.9	Beispiel – Armbanduhr als Statechart	(
	3.3	Vorgehen bei der Modellierung	3				
	3.4	Systemgrenze definieren & Systemprozesse finden	3	7	Real	lisierung flache FSM	7
	3.5	Verteilungen festlegen	3		7.1	Mögliche Realisierungen von flachen FSMs	
	3.6	Systemprozesse detaillieren	4		7.2	Realisieurng mit Steuerkonstrukt (prozedural in C)	7
		•			7.3	Realisieurng mit Steuerkonstrukt (objektorientiert in C++)	8
ı	Har	dware-Software-Codesign	4		7.4	Realisierung mit Tabelle	ç
	4.1	Ziele	4		7.5	Erweiterung der Realisierung mittels Tabellen	10
	4.2	Anforderungen für praktische Anwendungen	4		7.6	Realisieurng mit StatePattern	10

# 1 Embedded Systems - Allgemein

#### 1.1 Definition

Ein Embedded System...

- ist ein System, das einen Computer beinhaltet, selbst aber kein Computer ist
- besteht üblicherweise aus Hardware (Mechanik, Elektronik) und Software
- ist sehr häufig ein Control System (Steuerung, Regelung)

Ein Embedded System beinhaltet typischerweise folgende Komponenten:

- Sensoren
- Mikrocomputer
- Hardware (Mechanik, Elektronik)
- Aktoren Software (Firmware)

#### 1.1.1 Charakterisierung von Embedded Systems

Embedded Systems können (müssen aber nicht) folgende Eigenschaften haben:

- reactive systems: Reaktive Systeme interagieren mit ihrer Umgebung
- real-time systems: Echtzeitsysteme haben nebst funktionale Anforderungen auch de finierbaren zeilichen Anforderungen zu genügen
- dependable systems: Verlässliche Systeme sind Systeme, welche (sehr) hohe Zuverlässigkeitsanderungen erfüllen müssen
- Weitere (häufige) Anforderungen:
  - kleiner Energieverbrauch
  - kleine physikalische Abmessungen
- Lärm, Vibration, etc.

#### 1.1.2 Typischer Aufbau

Ein gutes Design beinhaltet unterschiedliche Abstraktionsschichten → Layer → Siehe Abschnitt 1.8



#### 1.2 Beispiele

#### **Fahrrad-Computer**

- GPS-Navigation
- Geschwindigkeits- und Trittfrequenzmessung
- Pulsmesser
- Drahtlosübertragung (ANT+)
- Interface zu elektronischer Gangschaltung
- Barometer, Thermometer
- Trainingsassistent
- Display

# Weitere Beispiele

- Smartphone
- Mobile Base Station
- CNC-Bearbeitungszentdrum
- Hörgerät

#### Auto

- · Sicherheitsrelevante Aufgaben
  - ABS, ASR
  - Motorenregelung
  - Drive-by-wire
  - Autonom fahrende Autos
- Unterhaltung / Komfort
  - Radio / CD / etc.
  - Navigation
  - Klima
- Mehrere Netzwerke
  - CAN, LIN, Ethernet
- Echtzeitteile und andere
- Von einfachsten  $\mu$ Cs bis DSPs und **GPUs**
- → Auto ist ein riesiges Embedded System

#### 1.3 Deeply Embedded System

- 'Einfaches' Embedded System, mit minimaler Benutzerschnittstelle, üblicherweise mit keinerlei GUI und ohne Betriebssystem
- Beschränkt auf eine Aufgabe (z.B. Regelung eines physikalischen Prozesses)
- Muss oft zeitliche Bedingungen erfüllen → Echtzeitsystem

# 1.3.1 Beispiele – Deeply Embedded System

- Hörgerät
- ABS-Controller
- etc...

- Motorenregelung
- 'Sensor' im IoT

#### 1.4 Betriebssysteme bei Embedded Systems

- Es kommen Betriebssysteme wie (Embedded) Linux oder Android zum Einsatz → Achtung: Linux und Android sind nicht echtzeitfähig!
- Wenn Echtzeit verlangt wird: real-time operating systems (RTOS)
  - Beispiele: Zephyr, Free RTOS (Amazon), TI-RTOS (Texas Instuments), etc.

#### 1.5 Bare Metal Embedded System

- Es kommt keinerlei Betriebssystem zum Einsatz
- Bare Metal Embedded Systems sind recht häufig, insbesondere bei Deeply Embedded Systems
- Bare Metal Embedded Systems stellen besondere Ansprüche an Programmierung

#### 1.6 Zuverlässigkeit



- Je länger das System läuft, desto weniger zuverlässig ist es
- Die Wahrscheinlichkeit für einen Ausfall steigt stetig

Achtung: Hier ist nur die Alterung der Hardware berücksichtigt

#### 1.7 Verfügbarkeit

Die Verfügbarkeit A (Availability) ist der Anteil der Betriebsdauer innerhalb dessen das System seine Funktion erfüllt.

$$Verfügbarkeit = \frac{Gesamtzeit - Ausfallzeit}{Gesamtzeit}$$

#### 1.8 Abstraktionsschichten

- Bei µC-Programmierung (Firmware) müssen oft Bitmuster in Register geschrieben werden
- Solche Register-Zugriffe dürfen nicht 'willkürlich' überall im Code erfolgen → schlecht lesbar, schlecht portiertbar, fehleranfällig
- · Damit Code lesbarer und besser auf andere Platform portierbar wird, beinhaltet jeder professionelle Code einen Hardware Abstraction Layer (HAL)
- HAL führt nicht zum Verlust bei Laufzeit, wenn korrekt implementiert

#### 1.8.1 Hardware-abstraction-layer (HAL)

- Trennt HW-Implementierung von SW-Logik
- Gleiche SW kann auf verschiedene HW verwendet werden → Portabilität
- HW-Komponenten können einfach ausgetauscht werden → Flexibilität

#### 2 Real-Time System (Echtzeitsystem)

#### 2.1 Definitionen

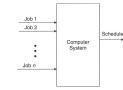
#### 2.1.1 Real-Time System (Echtzeitsystem)

- Ein Echtzeitsystem ist ein System, das Informationen innerhalb einer definierten Zeit (deadline) bearbeiten muss.
  - ➤ Explizite Anforderungen an turnaround-time (Antwortzeit) müssen erfüllt sein
  - Wenn diese Zeit nicht eingehalten werden kann, ist mit einer Fehlfunktion zu rechnen.

#### **Typisches Echtzeitsystem**

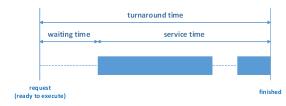
# Sensor 2 ntrol Signal 2

# Repräsentation RT-System



Sequenz von Aufgaben (Jobs) müssen zeitlich geplant (scheduled) werden

#### 2.1.2 Zeitdefinitionen (Task)



- turnaround time: (response time, Antwortzeit)
  - Startet, wenn der Task bereit zur Ausführung ist und endet, wenn der Task fertig
  - Zeit zwischen dem Vorhandensein von Eingangswerten an das System (Stimulus) bis zum Erscheinen der gewünschten Ausgangswerte.
- waiting time: (Wartezeit)
- Zeit zwischen Anliegen der Eingangswert und Beginn der Abarbeitung des Tasks service time: (Bearbeitungszeit)
  - Zeit für Abarbeitung des Tasks → Unterbrechungen bzw. (preemptions) möglich

# 2.2 Fehlverhalten eines Systems (failed system)

- Ein fehlerhaftes System (failed system = missglücktes System) ist ein System, das nicht alle formal definierten Systemspezifikationen erfüllt.
- Die Korrektheit eines RT Systems bedingt sowohl die Korrektheit der Outputs als auch die Einhaltung der zeitlichen Anforderungen.

### 2.3 Echtzeitdefinition - Verschiedene Echtzeitsysteme

- soft real-time system (weiches Echtzeitsystem)
  - Durch Verletzung der Antwortzeiten wird das System nicht ernsthaft beeinflusst
  - Es kommt zu Komforteinbussen
- hard real-time system (hartes Echtzeitsystem)
  - Durch Verletzung der Antwortzeiten wird das System ernsthaft beeinflusst
  - Es kann zu einem kompletten Ausfall oder katastrophalem Fehlverhalten kommen
- firm real-time system (festes Echtzeitsystem)
  - Kombination aus soft real-time system und hard real-time system
  - Durch Verletzung einiger weniger Antwortzeiten wird das System nicht ernsthaft beeinflusst
  - Bei vielen Verletzungen der Antwortzeiten kann es zu einem kompletten Ausfall oder katastrophalem Fehlverhalten kommen

#### 2.3.1 Beispiele verschiedener Echtzeitsysteme

System	Klassifizierung	Erlärung
Geldautomat	soft	Auch wenn mehrere Deadlines nicht eingehalten werden können, entsteht dadurch keine Katastrophe. Im schlimmsten Fall erhält ein Kunde sein Geld nicht.
GPS-gesteuerter Rasenmäher	firm	Wenn die Positionsbestimmung versagt, könnte das Blumenbeet der Nachbarn platt gemäht werden.
Regelung eines Quadrocopters	hard	Das Versagen der Regelung kann dazu führen, dass der Quadrocopter ausser Kontrolle gerät und abstürzt.

#### 2.4 Determinsismus (determinacy)

Ein System ist deterministisch, wenn für jeden möglichen Zustand und für alle möglichen Eingabewerte jederzeit der nächste Zustand und die Ausgabewerte definiert sind.

Insbesondere race conditions können dazu führen, dass der nächste Zustand davon abhängt, 'wer das Rennen gewonnen hat und wie gross die Bestzeit ist', d.h. der nächste Zustand ist nicht klar bestimmt.

→ Nicht mehr deterministisch und nicht mehr echtzeittauglich

#### 2.5 Auslastung (utilization)

Die (CPU-) Auslastung (utilization) ist der Prozentsatz der Zeit, zu der die XPU nützliche (non-idle) Aufgaben ausführt.

#### 2.5.1 Berechungen zur Auslastung (utilzation)

#### Annahmen:

- System mit  $n \ge 1$  periodischen Tasks  $T_i$  und Periode  $p_1$
- Jeder Task  $T_i$  het bekannte / geschätzte maximale (worst case) execution time  $e_i$

### Auslastungsfaktor eines Tasks

# Gesamtauslastung des Systems

$$u_i = \frac{e_i}{p_i}$$

→ utilization factor

$$U = \sum_{i=1}^n u_i = \sum_{i=1}^n \frac{e_i}{p_i}$$

→ utilization

→ Bei 69 % Auslastung ist das 'theoretical limit'

#### 2.6 Real-time Scheduling

- Alle kritischen Zeiteinschränkungen (deadlines, response time) sollen eingehalten wer-
- Im Notfall muss der Scheduling Algorithmus entscheiden, um die kritischsten Tasks einhalten zu können.
  - Unter Umständen müssen dabei Deadlines von weniger kritischen Tasks verletzt

# 3 Modellierung eines Embedded Systems

#### 3.1 V-Modell für Software-Entwicklungszyklus



→ Nur Anforderungen (requirements) definieren, welche man auch testen kann!

#### 3.2 Model Driven Development (MDD)

• Bei modellbasierter Entwicklung kommen in allen Entwicklungsphasen durchgängig Modelle zum zur Anwendung

- MDD geht davon aus, dass aus formalen Modellen lauffähige Software erzeugt wird → Codegeneratoren
- Modelle werden traditionell als Werkzeug der Dokumentation angesehen
  - Unter Umständen wird zweimal dasslbe beschrieben (Code und Diagramm) → unbedingt zu vermeiden!

# 3.3 Vorgehen bei der Modellierung

#### 1. Systemgrenze definieren

- Kontextdiagramm: Use-Case-Diagramm
- Kontextdiagramm: Sequenzdiagramm
- 2. Systemprozess finden
- Kontextdiagramm: Use-Case-Diagramm
  - Kontextdiagramm: Sequenzdiagramm

#### Verteilungen festlegen

- Verteilungsdiagramm (deployment diagram)
- 4. Systemprozesse detaillieren
  - · Umgangssprachlicher Text
  - Sequenzdiagramm
  - Aktivitätsdigramm
  - Statecharts
  - Code (C, C++, ...)

#### 3.4 Systemgrenze definieren & Systemprozesse finden

#### 3.4.1 Systemgrenze definieren

Die Festlegung der Systemgrenze ist das Wichtigste und Allererste bei sämtlichen Systemen!

Man sollte sich die folgenden Fragen stellen und diese beantworten:

- Was macht das System, d.h. was liegt innerhalb der Systemgrenze?
  - Was macht das System nicht?
- Mit welchen Teilen ausserhalb des Systems kommuniziert das System?
- Welches sind die Schnittstellen zu den Nachbarsystemen (Umsystemen, periheral system)?

#### 3.4.2 Systemprozesse finden (use-cases)

Da man sich noch immer in der Analyse befindet, sollen nur die Anforderungen definiert werden. Die Umsetzung ist Teil des Designs!

Um die Use-Cases zu identifizieren, sollte folgendes beachtet werden:

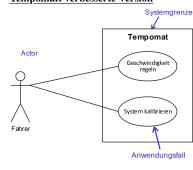
- Aussenbetrachtung des Systems (oberflächlich!)
  - Nicht komplizierter als nötig
- System als Blackbox betrachten
  - Was soll System können; (nicht: wie soll das System etwas machen)
- RTE-Systeme bestehen häufig aus nur einem einzigen Systemprozess
  - speziell wenn System 'nur' ein Regler ist

#### 3.4.3 Kontextdiagramm: Use-Case Diagramm

# Tempomat: zu detailliert

# Tempomat

# **Tempomat: verbesserte Version**



Stukturmodellierung (Statische

Modellierung der dynamischen

Aspekte)

Aspekte

#### 3.4.4 Kontextdiagramm: Sequenzdiagramm

- Speziell bei Syetemen, deren Grenzen durch Nachrichtenflüsse charakterisiert werden können
- Details zu Sequenzdiagrammen siehe Abschnitt 3.6.1

#### 3.5 Verteilungen festlegen

- $\bullet\,$  Bei Embedded Systems werden häuf<br/>g mehrere Rechnersysteme verwendet, um die verschiedenen Aufgaben zu erledigen
- Rechner sind örtlich verteilt und mittels Kommunikationskanal verbunden
- → Verteilte Systeme (distributed systems)

#### 3.5.1 Verteilungsdiagramm

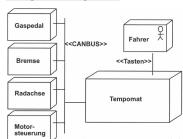
Knoten: Darstellung der örtlichen Verteilung der Systeme

Knoten können auch hierarchisch

aufgebaut sein

Linien: Physikalische Verbindungen der Knoten (Netzwerke, Kabel, Wireless, etc.)

# **Beispiel: Tempomat**



# 3.6 Systemprozesse detaillieren

- Die gefundenen Systemprozesse (use-cases) müssen genauer spezifiziert werden
  - Nicht detaillierter spezifizieren als sinnvoll / gefordert!
  - Jede weitere Spezifizierung soll eien 'added value' liefern
- Verschiedene Detaillierungsstufen für verschiedene Zielgruppen
  - Auftraggeber: Überblick (z.B. in Form von Umgangssprachlichem Text)
  - Systementwickler: 'Normale Sicht' enthält mehr Details

#### 3.6.1 Sequenzdiagramm

- Gute Darstellung für Austausch von Meldungen zwischen Objekten innerhalb einer beschränkten Zeitdauer
  - Nachrichtenflüsse
  - Kommunikationsprotokolle
- · Ideal für...
  - kurze Zeitdauer
  - wenige Objekte
  - wenige Verschachtelungen
  - wenige Verzweigungen

Diagramme generell nicht 'überladen'

Weniger geeignet für ...

- komplexe logische Bedingungen



#### 3.6.2 Kommunikationsdiagramm (Kollaborationsdiagramm)

- Kommunikationsdiagramm zeigt dieselbe Information wie Sequenzdiagramm
- Schwerpunkt: Informationsfluss zwischen den Objekten

Datenfluss

→ Beim Sequenzdiagramm liegt der Schwerpunkt auf dem zeitlichen Ablauf



# 3.6.3 Aktivitätsdigramm

- Gut geeignet für ...
  - workflow modelling
  - Sequenzielle Abläufe
  - Prozess- und Steuerfluss
  - Gleichzeitige Prozesse (fork, join)
  - - Action Enter Personal Browse Course Select Course Catalog Info Branch Guard Confirm [data correct] Registration [else] (Update Course Send Email Print Bill



#### 4 Hardware-Software-Codesign

#### 4.1 Ziele

- Entwurf (Design) so lange wie sinnvoll (nicht so lange wie möglich) lösungsneutral
- Systemdesign fördern, statt separate Designs für Mechanik, Elektronik, Firmware, Software, etc., die sich unter Umständen auch widersprechen können
- Systemspezifikation erfolgt idealerweise mit Hilfe einer eindeutigen Spezifikationssprache, nicht in Prosa
- Die Spezifikation sollte simuliert (ausgeführt) werden können
- Implementationen können einfach geändert werden: HW ↔ SW
- Zielplattformen: diskrete Elektronik, ASIC, μC, DSP, FPGA, Software

#### 4.2 Anforderungen für praktische Anwendungen

- Methoden / Tools sollten beim Systemdesign nicht zu fachlastig sein
  - Methoden sollten für Elektronik-, Firmware- und wenn möglich auch Mechanikentwickler anwendbar sein
- Wenn möglich gute Toolunterstützung
- (Automatische Synthese aus dem Modell)

#### 4.3 Spezifikationssprachen

- Formale Sprachen sind eindeutig (Prosa immer mehrdeutig)
- Spezifikation kann compiliert und ausgeführt werden → Simulationen
- Die ausführbare Spezifikation dient als Golden Reference für die künftigen Entwicklungsschritte

#### Beispiele für Spezifikationssprachen

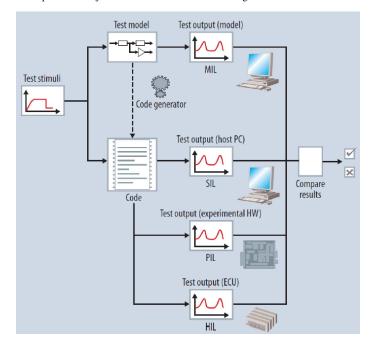
- SystemC (eine C++-Template Library)
- SysML
- SpecC
- SystemVerilog
- Esterel
- Matlab/Simulink
- Statecharts

# 4.4 Virtuelle Prototypen

- Die Simulation des Systems kann unterschiedlich stark detailliert werden
- Die simulierten Systeme sind Virtuelle Prototypen
- Während der Entwicklung können einzelne (virtuelle) Teile des Prototyps laufend durch physische Teile ersetzt werden

#### 4.5 X-in-the-loop

- Model-in-the-Loop (MIL): vollständig als Modell vorliegender virtuellen Prototyp
- Je mehr der Prototyp durch konkretere Implementationen ersetzt wird, spricht man von
  - Software-in-the loop (SIL)
  - Processor-in-the loop (PIL)
  - Hardwarein-the loop (HIL)
- → Test outputs werden jeweils mit Golden Reference verglichen



### 4.6 Entwicklungsplattformen

Als Entwicklungsplattformen eignen sich häufig FPGA basierte Systeme.

- Hardware mit VHDL
- Software/Firmware in C/C++
  - auf integriertem μC (z.B. Zynq von AMD/Xilinx) (Hard core)
  - auf Soft Core innerhalb FPGA (z.B. Nios II von Intel/Altera)

#### 5 Zustandsbasierte Systeme

#### 5.1 Asynchrone vs. synchrone FSM

- Asynchron
  - geänderte Inputsignale führen direkt zur Zustandsänderung
  - schneller, aber enorm anfällig auf Glitches

#### • Synchron

- Inputsignale werden nur zu diskreten Zeitpunkten betrachtet
  - → getaktete Systeme
- Softwareimplementationen sind eigentlich immer synchron, da Rechner getaktet sind
- Rein softwareseitig besteht die Problematik der Asynchronizität nicht

#### 5.2 Finite State Machines (FSM)



Eine FSM besitzt die folgenden Eigenschaften:

- Eine FSM befindet sich immer in einem definierten Zustand
- Die Inputs X bezeichnen üblicherweise Ereignisse (Events)
- Die **Outputs** *Y* werden oft auch **Actions** genannt
- Eine FSM benötigt immer Speicherelemente zur Speicherung des internen Zustands
   Eine FSM ist ein sequenzielles und kein kombinatorisches System

Eine FSM kann auf zwei Arten dargestellt werden:

• State-Event-Diagramm

Zustandstabelle

#### **5.2.1 Mealy-Automat**

- Nächster Zustand Z<sub>n+1</sub> abhängig vom Input X und vom internen Zustand Z<sub>n</sub>
   Z<sub>n+1</sub> = f(Z<sub>n</sub>, X)
- Output Y ist abhängig vom internen Zustand Z<sub>n</sub> und vom Input X
   Y = g(Z<sub>n</sub>, X)
- Actions liegen bei den Transitionen

#### 5.2.2 Moore-Automat

- Nächster Zustand Z<sub>n+1</sub> abhängig vom Input X und vom internen Zustand Z<sub>n</sub>
   Z<sub>n+1</sub> = f(Z<sub>n</sub>, X)
- Output Y ist nur abhängig vom internen Zustand Z<sub>n</sub>
   Y = g(Z<sub>n</sub>)
- Actions liegen bei den Zuständen
- → Wenn immer möglich sollten Moore-Automaten verwendet werden

#### 5.2.3 Medvedev-Automat

- Nächster Zustand Z<sub>n+1</sub> abhängig vom Input X und vom internen Zustand Z<sub>n</sub>
   Z<sub>n+1</sub> = f(Z<sub>n</sub>, X)
- Output Y entspricht entspricht direkt internem Zustand Z<sub>n</sub>
   Y = Z<sub>n</sub>
- Actions liegen bei den Zuständen
- → Wird hier nicht weiter behandelt...

#### 5.3 State-Event-Diagramm (Zustandsdiagramm)

Ein State-Event-Diagramm ist eine grafische Möglichkeit, um eine FSM zu beschreiben. In einem State-Event-Diagramm gelten folgende Darstellungsformen

- Zustände werden mit einem Kreis gezeichnet
- Ereignisse werden mit Pfeilen zwischen Zuständen dargestellt (Transitionen)
- Aktionen werden entweder bei Zuständen oder bei Transitionen geschrieben (je nach Automatentyp)
- Ausführung einer Transition ist unendlich schneller
  - → Bei Modellierung sind Zwischenzustäde vorgehesen, z.B. 'closing', starting up'

#### Beispiel: State-Event-Diagramm - Moore Automat



#### 5.4 Zustandstabelle

Nebst der grafischen Darstellung einer FSM mittels State-Event-Diagramm kann die FSM auch tabellarisch mittels Zustandstabelle beschrieben werden.

#### Beispiel: Zustandstabelle für Elektromotor

Momentaner Zustand	Ereignis	Nächster Zustand	Aktionen
AUS	EIN-Taste	Hochlaufen	Motor ausschalten
			Kühlung ausschalten
			Grüne Lampe aus
			Rote Lampe aus
Hochlaufen	Drehzahl_erreicht	Drehzahl_ok	Motor einschalten
	Signal		Kühlung einschalten
	Aus-Taste	AUS	
	Wasserkühlung	Störung	
	Störung		
Drehzahl_ok	Wasserkühlung	Störung	Grüne Lampe anzeigen
	Störung		
	AUS-Taste	AUS	
Störung	RESET-Taste	AUS	Motor ausschalten
			Kühlung ausschalten
			Rote Lampe anzeigen

#### 6 Statecharts (nach Marwedel)

#### 6.1 Nachteile von State-Event-Diagrammen

- Zustandsdiagramme sind flach (es gibt keine Hierarchie) → schnell unübersichtlicht
- Es kann keine zeitliche Parallelität modelliert werden

#### 6.2 Definitionen

active state: Aktueller Zustand der FSM

basic states: Zustände, die nicht aus anderen Zuständen bestehen

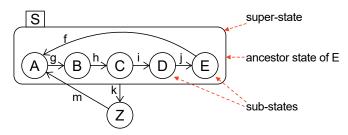
super states: Zustände, die andere Zustände enthalten

ancestor states: Für jeden basic state s werden die super states, die s enthalten, als ancestor states bezeichnet

**OR-super-states:** Super-states S werden OR-super-states genannt, wenn **genau einer** der sub-states von S aktiv ist, wenn S aktiv ist  $\Rightarrow$  Hierarchie

**AND-super-states:** Super-states S werden AND-super-states genannt, wenn **mehrere** der sub-states von S **gleichzeitig** aktiv sind, wenn S aktiv ist  $\Rightarrow$  Parallelität

→ Werden auch Teilautomaten genannt



### **6.2.1 Elemente der Statecharts**



#### 6.2.2 Allgemeine Syntax für Transitions-Pfeile

event [guard] / reaction

event auftretendes Event

guard Bedingung, welche zutreffen muss, damit Zustand überhaupt gewechselt wird reaction Zuweisung einer Variablen / Erzeugung eines Events beim Zustandswechsel

#### **6.3 Hierarchie (OR-super-states)**

Die FSM befindet sich in genau einem sub-state von S, wenn S aktiv ist.
 (⇒ either in A OR in B OR ...)



#### 6.4 Default-State

- $\bullet\;$  Ziel: Interne Struktur des states vor der Aussenwelt verstecken  $\Rightarrow$  default state
- Ausgefüllter Kreis beschreibt den sub-state, welcher 'betreten' wird, wenn der superstate S 'betreten' wird



#### 6.5 History

- Wenn Input m auftritt, wird in S derjenige sub-state betreten, in welchem man war, bevor S verlassen wurde
  - Wenn S zum ersten Mal betreten wird, ist der **default-Mechanismus** aktiv
- History und Default-Mechanismus können hierarchisch verwendet werden

#### **6.5.1 Shallow History**

- Der Histroy-Mechanismus merkt sich den entsprechenden sub-state
- Kennzeichnung: H

# **Beispiel: Shallow-History**



- In Zustand Z3 bewirkt der Event e3 einen Übergang zu Z4
- Der Event e4 führt nu zu einem Übergang zum früheren Zustand Z3

#### 6.5.2 Deep History

- Der Histroy-Mechanismus merkt sich frühere Zustände bis in die unterste Hierarchie
- Kennezeichnung: H\*

#### **Beispiel: Deep-History**



- Im Zustand Z5 bewirkt der Event e4 einen Übergang zu Z6
- Der Event e5 führt nun zu einem Übergang zum früheren Zustand Z5
  - Eine Shallow History würde bei e5 nur in den Zustand Z3, und damit in Z4, wechseln

#### 6.6 Kombination: History- und Default-Mechanismus

Folgende statecharts bilden genau das Gleiche ab



# 6.7 Parallelität (AND-super-state, Teilautomaten)

• Die FSM befindet sich in **allen** sub-states von einem super-state S, wenn S aktiv ist. (→ in A AND in B AND ...)



#### 6.8 Timers

- Wenn Evend a nicht eintritt, während das System für 20 ms im linken state ist, wird ein timeout passieren
- Eigentlich sind Timers nicht nötig, da die Wartezeit auch als Übergangsbedingung (Ereignis) zwischen zwei states formuliert werden könnte



# 6.9 Beispiel - Armbanduhr als Statechart



# 7 Realisierung flache FSM

#### 7.1 Mögliche Realisierungen von flachen FSMs

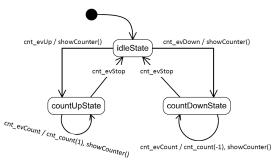
- Steuerkonstrukt (typischerweise mit switch-case)
  - prozedural oder objektorientiert
- Definition und Abarbeitung einer Tabelle
  - prozedural oder objektorientiert
- State Pattern (Gang of Four, GoF)
  - nur objektorientiert
- Generisch mit Templates
  - nur mit einer Sprache, die Templates unterstützt (z.B. C++)

Jede hierarchische FSM kann in eine flache FSM umgewandelt werden.

- → Alle Varianten haben wie immer sowohl Vor- als auch Nachteile
- → Bei allen Varianten sind auch Variationen vorhanden

# 7.2 Realisieurng mit Steuerkonstrukt (prozedural in C)

### 7.2.1 State-Event-Diagram - Up/Down-Counter



# 7.2.2 Implementation der Prozeduralen Realisierung in C

- Ereignisse (events)
  - Schnittstelle nach aussen ⇒ ändern Zustand der FSM
  - In enum definiert (public) ⇒ header-file
  - Einzelne Events und enum Bezeichnung enthalten Unitkürzel (hier: cnt\_)
- Zustände (states)
  - In enum definiert (**nicht** public) → sourcecode-file
- Aktueller Zustand wird in einer statischen Varianlen gehalten
- Die FSM wird in zwei Funktionen implementiert
  - Initialiserungs-Funktion (hier: void cnt\_ctrlInit(int initValue))
  - Prozess-Funktion (hier: void cnt\_ctrlProcess(cnt\_Event e))
  - → Zustände prüfen, Zustandsübergänge veranlassen
- · Anstossen einer FSM
  - Initialisierung in main-Funktion
  - Überprüfung, welches Event aufgetreten ist meist in do-while-Schleife

#### 7.2.3 Eigenschaften der Prozeduralen Realisierung in C

- Da aktueller Zustand eine statische Variable ist, kann es nur eine einzige Instanz der FSM geben
- · Bei mehreren Instanzen in C...
  - darf currentState nicht static sein und muss als Parameter mitgegenen werden, bzw. ein Pointer auf die jeweilige Variable
  - Zustands-enum muss in die Schnittstelle (header-file) oder es muss z.B. mit void\* gearbeitet werden
- In C ist keine schöne Kapselung der Attribute möglich (currentState)
- Funktion cnt\_ctrlProcess() kann beliebig aufgerufen werden (periodischer Task, lau-
- Bei exponierten Funktionen / Definitionen muss in C ein Unitkürzel vorangestellt werden (hier: cnt\_)

#### Beispiel: Up/Down-Counter (prozedural in C)

#### **Schnittstelle Counter:**

### // counter.h 2// implements an up/down-Counter 4 #ifndef COUNTER\_H 5 #define COUNTER H 7 void cnt\_init(int val); 8 // initializes counter to val 10 void cnt\_count(int step); 11 // counts the counter up (step>0) 12 // or down (step<0) by step 14 int cnt\_getCounter(); 15 // returns the counter value 17 void cnt\_setCounter(int val); $18 \hspace{0.1cm} // \hspace{0.1cm} \text{sets the counter to val}$ 20 **#endif**

#### **Implementation Counter:**

```
// counter.c
// implements an up/down-Counter
  #include "counter.h"
 6 static int countValue;
  void cnt_init(int val)
   countValue = val;
11 }
13 void cnt_count(int step)
    countValue += step:
18 int cnt_getCounter()
21 }
23 void cnt_setCounter(int val)
    countValue = val;
```

#### Schnittstelle FSM:

```
counterCtrl.h
    implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
 #ifndef COUNTERCTRL_H__
5 #define COUNTERCTRL H
7 typedef enum {cnt_evUp,
                                // count upwards
                                // count downwards
                cnt_evDown,
               cnt evCount.
                                // count (up or down)
                cnt_evStop}
                                // stop counting
               cnt Event:
13 void cnt ctrlTnit(int initValue):
4 // initializes counter FSM
 void cnt_ctrlProcess(cnt_Event e);
    changes the state of the FSM based on the event 'e'
8 // starts the actions
```

#### Implementation FSM:

```
counterCtrl.c
   // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
 4 #include <stdio.h>
 5 #include "counterCtrl.h"
6 #include "counter.h"
 8 typedef enum {idleState.
                                               // idle state
                                                // counting up at each count event
                       countDownState}
                                               // counting down at each count event
 3 static State currentState = idleState; // holds the current state of the FSM
 15 void cnt_ctrlInit(int initValue)
      currentState = idleState;
                                           // set init-state
     cnt_init(initValue);
                                            // set initValue
21 void cnt_ctrlProcess(cnt_Event e)
      switch (currentState)
        case idleState:
  printf("State: idleState\n");
            if (cnt_evUp == e)
              // actions (and exit-actions from idleState)
printf("State: idleState, counter = %d\n", cnt_getCounter());
// state transition (and entry-actions from countUpState)
printf("Changing to State: countUpState\n");
              currentState = countUpState;
35
36
            else if (cnt_evDown == e)
             // actions (and exit-actions from idleState)
printf("State: idleState, counter = %d\n", cnt_getCounter());
// state transition (and entry-actions from countDownState)
printf("Changing to State: countDownState\n");
              currentState = countDownState:
           break:
        case countUpState:
  printf("State: countUpState\n");
            if (cnt evCount == e)
              // actions
              cnt_count(1);
printf("State: countUpState, counter = %d\n", cnt_getCounter());
              // state transition
            else if (cnt_evStop == e)
              // actions
              // state transition
              printf("Changing to State: idleState\n");
currentState = idleState;
        case countUpState:
           break;
        default:
68
           break:
70 }
```

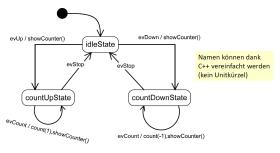
#### Anstossen der FSM:

```
// counterTest.c // Test program for the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
4 #include <stdio.h>
5 #include "counterCtrl.h"
7 int main(void)
    char answer;
    cnt_ctrlInit(0);
      printf(
                         Count up\n");
      printf("
      printf(
                         Count\n");
                          Stop counting\n");
      printf("
                         Ouit\n"):
```

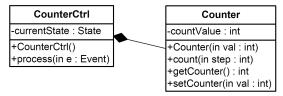
```
printf("\nPlease press key: ");
scanf("%c", &answer);
      getchar();
                   // nach scanf() ist noch ein '\n' im Inputbuffer: auslesen und wegwerfen
      switch (answer)
29
30
           cnt_ctrlProcess(cnt_evUp);
           cnt_ctrlProcess(cnt_evDown);
        break;
case 'c':
           cnt_ctrlProcess(cnt_evCount);
           cnt_ctrlProcess(cnt_evStop);
         default:
           break;
    } while (answer != 'q');
    return 0;
```

#### 7.3 Realisieurng mit Steuerkonstrukt (objektorientiert in C++)

#### 7.3.1 State-Event-Diagram – Up/Down-Counter



#### 7.3.2 Zusammenhang der Klassen Counter und CounterCtrl



- Klasse Counter führt eigentliche Rechenaufgaben durch
  - ist bei allen (objektorientierten) Realiseurngsarten identisch
- Klasse counterCtrl ist FSM, welche Zugriff auf den Counter steuert
- → Generell sollten Steuerung und Element, das gesteuert wird, getrennt werden!

# 7.3.3 Implementation der Prozeduralen Realisierung in C++

- Ereignisse (events)
  - Schnittstelle nach aussen ⇒ ändern Zustand der FSM
  - Im public Teil der Klasse als enum definiert
  - Keine Unitkürzel nötig
- Zustände (states)
  - Im **private** Teil der Klasse als enum definiert → header-file
- Aktueller Zustand currentState wird in privatem Attribut der Schnittstelle gehalten
- Die FSM wird in zwei Funktionen implementiert
  - Kontruktor (hier: CounterCtrl::CounterCtrl(int initValue=0))
  - Prozess-Funktion (hier: void CounterCtrl::process(CounterCtrl::Event e))
    - → Zustände prüfen, Zustandsübergänge veranlassen
- · Anstossen einer FSM
  - Initialisierung in main-Funktion
  - Überprüfung, welches Event aufgetreten ist meist in do-while-Schleife

# Beispiel: Up/Down-Counter (prozedural in C++)

#### **Schnittstelle Counter:**

20

# **Implementation Counter:**

```
1 // Counter.h
                                                      Counter.cpp
  // implements an up/down-Counter
                                                   // implements an up/down-Counter
 4 #ifndef COUNTER_H_
5 #define COUNTER_H_
                                                  4 #include "Counter.h"
                                                  6 Counter::Counter(int val): countValue(val)
  class Counter
                                                  8 }
    public:
      Counter(int val = 0);
                                                 10 void Counter::count(int step)
       void count(int step);
                                                     countValue += step;
       // counts the counter up (step>0)
                                                 13 }
       // or down (step<0) by step
                                                 15 int Counter::getCounter() const
      int getCounter() const;
// returns the counter
                                                     return countValue;
                                                 18 }
       void setCounter(int val);
       // sets the counter to val
                                                 20 void Counter::setCounter(int val)
   private:
      int countValue:
                                                     countValue = val:
25 #endif
```

#### Schnittstelle FSM:

```
// CounterCtrl.h
     implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
 4 #ifndef COUNTERCTRL_H_
5 #define COUNTERCTRL_H_
6 #include "Counter.h"
8 class CounterCtrl
   public:
      enum Event{evUp,
                              // count upwards
                 evDown,
                 evCount.
                              // count (up or down)
                 evStop};
      CounterCtrl(int initValue = 0); // C-tor
      void process(Event e);
      // changes the state of the FSM based on the event 'e' // starts the actions
    private:
      enum State{idleState,
                                    // idle state
                 // holds the current state of the FSM
      State currentState;
                                    // holds the counter for calculations
29 };
30 #endif
```

#### **Implementation FSM:**

```
1 // CounterCtrl.cpp
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
4 #include <iostream>
5 #include "CounterCtrl.h"
6 #include "Counter.h"
  using namespace std;
 CounterCtrl::CounterCtrl(int initValue) :
    currentState(idleState),
    myCounter(initValue)
15 void CounterCtrl::process(Event e)
     switch (currentState)
        case idleState:
          cout << "State: idleState" << endl:</pre>
           if (evUp == e)
             // actions (and exit-actions from idleState)
             cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.getCounter() << endl;
// state transition (and entry-actions from countUpState)</pre>
                         "Changing to State: countUpState" << endl:
             currentState = countUpState;
           else if (evDown == e)
             // actions (and exit-actions from idleState)
cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.getCounter() << endl;
// state transition (and entry-actions from countDownState)
cout << "Changing to State: countDownState" << endl;</pre>
             currentState = countDownState;
          hreak.
       case countUpState:
  cout << "State:</pre>
                      "State: countUpState" << endl;
           if (evCount == e)
             // actions
             myCounter.count(1);
                                    countUpState, counter = " << myCounter.getCounter() << endl;</pre>
           else if (evStop == e)
             // actions
             // state transition
cout << "Changing to State
currentState = idleState;</pre>
                                       to State: idleState" << endl;
          break:
       case countDownState:
          // ...
break;
       default:
```

#### Anstossen der FSM:

```
// counterTest.cpp
// Test program for the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
  #include <iostream>
 5 #include "CounterCtrl.h"
 6 using namespace std;
  int main(void)
9 {
    CounterCtrl myFsm(0); // initValue of counter == 0
    do
    {
                                                           ----" << endl;
      cout << endl << "
      cout << "
cout << "
                         Count up" << endl;
                    u
d
                         Count down" << endl;
Count" << endl;
                     s Stop counting" << endl;
q Quit" << endl;</pre>
       cout <<
       cout << endl << "Please press key: ";</pre>
22
23
       cin >> answer;
       cout << endl;
       switch (answer)
         case 'u':
           myFsm.process(CounterCtrl::evUp);
           myFsm.process(CounterCtrl::evDown);
           break;
           myFsm.process(CounterCtrl::evCount);
           break;
           mvFsm.process(CounterCtrl::evStop):
         default:
    } while (answer != 'q');
```

#### 7.4 Realisierung mit Tabelle

#### 7.4.1 State-Event-Diagram – Up/Down-Counter

Siehe Abschnitt 7.3.1

#### 7.4.2 FSM in Tabellenform

Das State-Event-Diagramm wird in eine Tabelle 'übersetzt'. Jede Zeile der Tabelle entspricht einer Transition (Pfeil) im State-Event-Diagramm

Current State	Event	Action	Next State	
idleState	evUp	showCounter()	countUpState	
idleState	evDown	showCounter()	countDownState	
countUpState	evCount	count(1); showCounter();	countUpState	
countUpState	evStop	-	idleState	
countDownState	evCount	count(-1); showCounter();	countDownState	
countDownState	evStop	-	idleState	

# 7.4.3 Implementation der Realisierung mittels Tabelle in C++

- · Die ganze FSM ist in einer Tabelle gespeichert
- Aktionen sind als Funktion implementiert, in der Tabelle steht der entsprichende **Funktionspointer**
- Abarbeitung der FSM erfolgt mittels Execution Engine, die in der Tabelle 'nachschaut', was zu tun ist
  - Execution Engine ändert sich nicht, wenn FSM geändert wird!
- Transition wird als klasseninterner struct deklariert
  - enthält aktuellen Zustand, Event, Funktionspointer auf Aktionsmethode und nächsten Zustand
- FSM wird als statischer, offener Array deklariert
  - Hier wird ganze FSM gespeichert
  - ein struct bildet konkret eine Zeile der Tabelle ab

#### 7.4.4 Eigenschaften der Realisierung mittels Tabelle

- Die Tabelle kann prozedural oder objektorientiert implementiert werden
  - Objektorientierte Variante verwendet einzig die Datenkapselung (keine Vererbung, kein Polymorphismus)
  - Objektorientierte Variante ist klarer / schöner strukturiert
- Aktions-Funktionen können nicht inlined werden, da ein Pointer auf die Funktionen verwendet wird

#### 7.4.5 Tabelle vs. prozedural

#### Gemeinsamkeiten

- Testprogramm counterTest.cpp
- Schnittstelle (public-Teil) von Klasse CounterCtrl
- Gesamte Klasse Counter

# Unterschiede

- private-Teil von Klasse CounterCtrl und Implementation davon

# Beispiel: Up/Down-Counter (mit Tabelle in C++)

#### **Schnittstelle und Implementation von Counter:**

Die Schnittstelle counter.h und die Implementation counter.cpp ändern sich nicht! → Code-Beispiele siehe 7.3

```
Schnittstelle FSM:
```

```
// CounterCtrl.h
     implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter as a simple table
 #ifndef COUNTERCTRL_H_
5 #define COUNTERCTRL_H_
6 #include "Counter.h"
 class CounterCtrl
 9 {
                                        -- NO CHANGES --
    public:
       enum Event{evUp,
                                // count upwards
                                // count downwards
// count (up or down)
                   evDown.
                   evCount,
                                // stop counting
                   evStop};
      CounterCtrl(int initValue = 0); // C-tor
       void process(Event e); // execution engine
                   the state of the FSM based on the event 'e'
       // starts the actions
    private:
       enum State{idleState,
                                        // idle state
                   countUpState,
                                        // counting up at each count event
                                       // counting down at each count event
                   countDownState};
                                        // holds the current state of the FSM
      Counter myCounter;
                                        // holds the counter for calculation
                                             - CHANGES --
      typedef void (CounterCtrl::*Action)(void); // function ptr for action function
       // action functions (must match with function pointer!)
      void actionIdleUp(void);
void actionIdleDown(void);
                                       // ensure that there is always a valid fkt-ptr
       void actionDoNothing(void);
       void actionUpUp(void);
       void actionDownDown(void):
42
       struct Transition
         State currentState;
                                 // current state
// event triggering the transition
44
         Action pAction;
State nextState;
                                 // pointer to action function
// next state
46
48
       // static open array for transision structs
       static const Transition fsm[];
52 };
```

#### **Implementation FSM:**

```
1 // CounterCtrl.cpp
 2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter as a simple table
 4 #include <iostream>
5 #include "CounterCtrl.h"
6 #include "Counter.h"
  using namespace std;
  const CounterCtrl::Transition CounterCtrl::fsm[] = // this table defines the fsm
                       triggering event action function evUp, &CounterCtrl::actionIdleUp,
10 {//currentState
                                                                            next state
    {idleState.
                                                                            countUpState}
    {idleState,
                       evDown.
                                          &CounterCtrl::actionIdleDown,
                                                                            countDownState}
                       evCount,
     {countUpState,
                                          &CounterCtrl::actionUpUp,
                                                                            countUpState},
                                          &CounterCtrl::actionDoNothing, idleState},
                       evStop,
    {countUpState.
    {countDownState, evCount,
                                          &CounterCtrl::actionDownDown,
                                                                            countDownState},
                       evStop,
    {countDownState,
                                          &CounterCtrl::actionDoNothing, idleState}
  CounterCtrl::CounterCtrl(int initValue) : // initializations with initialization list
    currentState(idleState),
    myCounter(initValue)
  void CounterCtrl::process(Event e)
                                         // execution engine, this function never changes!
        (size_t i = 0; i < sizeof(fsm) / sizeof(Transition); ++i) // determine number of</pre>
         transitions automatically
      if (fsm[i].currentState == currentState && fsm[i].ev == e) // is there an entry in
         (this->*fsm[i].pAction)();
        currentState = fsm[i].nextState
   }
36 }
38 // action functions
void CounterCtrl::actionIdleUp(void)
{
    cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.getCounter() << endl;</pre>
44 void CounterCtrl::actionIdleDown(void)
    cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.getCounter() << endl;</pre>
49 void CounterCtrl::actionDoNothing(void)
51 }
53 // ...
```

#### Anstossen der FSM:

Die Implementation des Testprogramms counterTest.cpp ändern sich nicht! → Code-Beispiele siehe 7.3

# 7.5 Erweiterung der Realisierung mittels Tabellen

- Wenn der Zustandsübergang nicht durch einen Event, sondern eine komplexere Prüfung (Event und Guard) ausgelöst wird, dann könnte der Event-Eintrag in der Tabelle durch einen weiteren Funktionspointer auf eine Checkfunktion ersetzt werden.
- Ergänzung für die Behandlung von Entry- und Exit-Actions

#### Beispiel: Up/Down-Counter (mit Checker-Tabelle in C++)

- Änderungen in CounterCtrl.h → siehe Beispiel-Code
- Änderungen in CounterCtrl.cpp
  - checker-Funktionen müssen implementiert werden
  - In Tabelle steht statt Event die Adresse der checker-Funktion (analog zu action-Funktionen)

```
typedef bool (CounterCtrl::*Checker)(Event); // function ptr for checker function
typedef void (CounterCtrl::*Action)(void); // no change here!

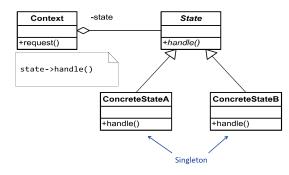
// check functions
bool checkIdleUp(Event e);
bool checkIdleDown(Event e);
// ...

struct Transition
{
    State currentState; // current state
    Checker pChecker; // pointer to checker function
    Action pAction; // pointer to action function
    State nextState; // next state
};
```

# 7.6 Realisieurng mit StatePattern

#### 7.6.1 Grundidee von StatePatterns

Das Grundkonzept von StatePatterns ist Polymorphismus (Vererbung)



- Context-Klasse
  - definiert Schnittstelle für Clients
  - unterhält eine Instanz einer konkreten Unterklasse von State, die den aktuellen Zustand repräsentiert
- State-Klasse
  - definiert die Schnittstelle zur FSM in Form einer abstrakten Klasse
- ConreteStateX Unterklassen
  - Jede Unterklasse (Singleton) implementiert genau einen Zustand

#### 7.6.2 Transitions in StatePatterns

StatePattern definiert nicht, wo die Transitions umgesetzt werden sollen. Es gibt daher die zwei folgenden Varianten.

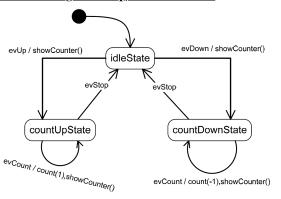
- → Variante 2 ist klar zu bevorzugen!
- 1. Transitionen könnten in der Context-Klasse definiert werden.

Nachteil: dort müsste zentral sehr viel Intelligenz vorhanden sein

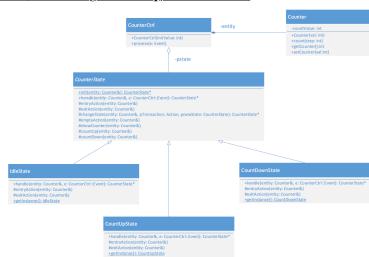
Da diese Klasse auch den Zugriff von der Aussenwelt darstellt, sollte sie möglichst schlank sein.

- 2. State-Klassen realisieren ihre Transitionen selbst.
- → wir oft mittels friend-Deklaration realisiert, was jedoch nicht nötig ist

#### 7.6.3 State-Event-Diagram – Up/Down-Counter



#### 7.6.4 Klassendiagramm – Up/Down-Counter



#### 7.6.5 Implementation der Realisierung mittels StatePattern

- Ereignisse (events)
  - Schnittstelle nach aussen → ändern Zustand der FSM
  - Im public Teil der Klasse als enum definiert
- Zustände (states)
  - Jeder Zustand als eigene (Sub-)Klasse definert
- Aktueller Zustand pState wird in privatem Attribut (Pointer!) der Schnittstelle gehalten
- Es braucht daher in der Context-Klasse eine forward declaration der State-Klasse
- Die FSM wird in zwei Funktionen implementiert
  - Kontruktor (hier: CounterCtrl::CounterCtrl(int initValue=0))
  - Prozess-Funktion (hier: void CounterCtrl::process(CounterCtrl::Event e))
- → Zustände prüfen, Zustandsübergänge veranlassen
- Entry- und Exit-Actions
  - Können in Basisklassen-Methode changeState() isoliert vorgenommen werden
  - Zwischen Exit- und Entry-Action müssen allfällige Transition-Actions ausgeführt werden. Diese wird in der Methode changeState() als Funktionspointer übergeben
  - In Basisklasse werden zwei virtuelle Methoden entryAction() und exitAction() deklariert
    - → Default-Implementation sinnvoll!

#### Beispiel: Up/Down-Counter mit StatePattern

#### Schnittstelle und Implementation von Counter:

Die Schnittstelle counter.h und die Implementation counter.cpp ändern sich nicht! → Code-Beispiele siehe 7.3

#### Schnittstelle zur FSM:

```
CounterCtrl.h
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
4 #ifndef COUNTERCTRL_H_
5 #define COUNTERCTRL_H_
6 #include "Counter.h"
8 class CounterState; // forward declaration
                        // this is the 'Context' class of the State pattern
 class CounterCtrl
   public:
      enum Event{evUp,
                                // count upwards
                                // count downwards
                  evDown,
                  evCount
                                // count (up or down)
// stop counting
                  evStop};
      CounterCtrl(int initValue = 0);
void process(Event e);
      // changes the state of the FSM based on the event 'e'
   private:
      CounterState* pState; // holds the current state
```

#### **Implementation der FSM:**

```
Impendentation ter FSM:

// CounterCtrl.cpp
// implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter

// CounterCtrl is the Context class in the State pattern

// CounterCtrl is the Context class in the State pattern

// Implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter

// CounterCtrl is the Context class in the State pattern

// Finclude "CounterCtrl."

// Finclude "CounterCtrl."

// Use either line 11 or 12

// pstate(CounterState::init(entitiy)) // initial state incl. entryAction

// pstate(IdleState::getInstance()) // initial state without entryAction

// State (IdleState::getInstance()) // initial state without entryAction

// CounterCtrl::process(Event e)

// CounterCtrl::pro
```

#### Schnittstelle abstrakte State-Basisklasse:

```
// CounterState.h
 2 // implements an up/down-Counter
  #ifndef COUNTERSTATE_H__
5 #define COUNTERSTATE H
6 #include "CounterCtrl.h" // Events are defined here
8 class CounterState // abstract base class
10 public:
      // should be called first, returns new state (if actions are used)
      static CounterState* init(Counter& entity);
      virtual CounterState* handle(Counter& entity, CounterCtrl::Event e) = 0;
      // returns new state
      // returns new state
// only inherited classes may use these member functions
CounterState* changeState(Counter& entity,
                                 Action ptransAction, // only if actions are used
                                 CounterState* pnewState);
      // if actions are used, the following must be added:
      virtual void entryAction(Counter& entity) {};
      virtual void exitAction(Counter& entity) {};
      typedef void (CounterState::*Action)(Counter& entity); // ptr to action function
      // transition actions
      void emptyAction(Counter& entity) {};
      void showCounter(Counter& entity);
      void countUp(Counter& entity);
      void countDown(Counter& entity);
```

#### Implementation abstrakte State-Basisklasse:

```
// CounterState.cpp
2// implements all states of an up/down-Counter
4 #include <iostream>
5 #include "CounterState.h"
6 using namespace std;
  // only if actions are used:
 9 CounterState* CounterState::init(Counter& entity) // it's static
     CounterState* initState = IdleState::getInstance();
     initState->entryAction(entity);
                                               // executes entry action into init state
    return initState;
16 CounterState* CounterState::changeState(Counter& entity,
                                                  Action ptransAction, // only with actions
                                                  CounterState* pnewState)
19 {
20 exitAction(entity);
21 (this->*ptransAction
                                             // polymorphic call of exit action
// call of transition action
     (this->*ptransAction)(entity);
    pnewState->entryAction(entity); // polymorphic call of entry action
     return pnewState;
26 // default implementations of entryActions() and exitAction()
```

#### $Schnittstelle\ Concrete State X-Klassen\ (Count Up State):$

#### Implementation ConcreteStateX-Klassen (CountUpState – no actions):

```
Implementation ContretestateX-Klassen (CountOpState - No actions).

// CountUpState.cpp

// implements the CountUpState of an up/down-Counter without actions

#include <iostream>
#include "CountUpState.h"

#include "CounterCtrl.h" // Events are defined here

using namespace std;

CountUpState* CountUpState::getInstance()

{

countUpState* CountUpState instance;

return &instance;

cout < "static CountUpState::handle(Counter& entity, CounterCtrl::Event e)

{

cout < "State: countUpState" << endl;

if (CounterCtrl::evCount == e)

{

// transition actions
entity.count(1);
cout < "counter = " << entity.getCounter() << endl;
// state transition
return changeState(entity, CountUpState::getInstance());
}
```

#### $Implementation\ Concrete State X-Klassen\ (Count Up State-with\ actions):$

```
// CountUpState.cpp
// implements the CountUpState of an up/down-Counter with actions
 4 #include <iostream>
 5 #include "CountUpState.h"
6 #include "CounterCtrl.h" // Events are defined here
 7 using namespace std;
OcuntUpState* CountUpState::getInstance()
    static CountUpState instance;
    return &instance;
16 CounterState* CountUpState::handle(Counter& entity, CounterCtrl::Event e)
    cout << "State: countUpState" << endl;</pre>
     if (CounterCtrl::evCount == e)
      return changeState(entity, &CountUpState::countUp, CountUpState::getInstance());
     else if (CounterCtrl::evStop == e)
25
       // state transition
      return changeState(entity, &CountUpState::emptyAction, IdleState::getInstance());
32 void CountUpState::entryAction(Counter& entity)
    cout << "Entering countUpState" << endl;</pre>
34
35 }
37 void CountUpState::exitAction(Counter& entity)
    cout << "Exiting from countUpState" << endl;</pre>
```

#### Anstossen der FSM:

Die Implementation des Testprogramms counterTest.cpp ändern sich nicht! 

Code-Beispiele siehe 7.3