

# **Embedded Software Engineering 1**

HS 2024 – Prof. Reto Bonderer Autoren: Laurin Heitzer, Simone Stitz https://github.com/P4ntomime/EmbSW1

#### Inhaltsverzeichnis

1	Emb	oedded Systems – Allgemein	2	5	Zustandsbasierte Systeme	4
	1.1	Definition	2		5.1 Asynchrone vs. synchrone FSM	4
	1.2	Beispiele	2		5.2 Finite State Machines (FSM)	4
	1.3	Deeply Embedded System	2		5.3 State-Event-Diagramm (Zustandsdiagramm)	4
	1.4	Betriebssysteme bei Embedded Systems	2		5.4 Zustandstabelle	4
	1.5	Bare Metal Embedded System	2		Zastanastacene TTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTTT	•
	1.6	Zuverlässigkeit	2	6	Statecharts (nach Marwedel)	,
	1.7	Verfügbarkeit	2	~	6.1 Nachteile von State-Event-Diagrammen	4
	1.8	Abstraktionsschichten	2		6.2 Definitionen	,
					6.3 Hierarchie (OR-super-states)	,
2	Real	l-Time System (Echtzeitsystem)	2		6.4 Default-State	ì
	2.1	Definitionen	2			`
	2.2	Fehlverhalten eines Systems (failed system)	2			
	2.3	Echtzeitdefinition – Verschiedene Echtzeitsysteme	3		6.6 Kombination: History- und Default-Mechanismus	(
	2.4	Determinsismus (determinacy)	3		6.7 Parallelität (AND-super-state, Teilautomaten)	(
	2.5	Auslastung (utilization)	3		6.8 Timers	(
	2.6	Real-time Scheduling	3		6.9 Beispiel – Armbanduhr als Statechart	(
3	Mod	lellierung eines Embedded Systems	3	7	Realisierung flache FSM	7
	3.1	V-Modell für Software-Entwicklungszyklus	3		7.1 Mögliche Realisierungen von flachen FSMs	-
	3.2	Model Driven Development (MDD)	3		7.2 Realisieurng mit Steuerkonstrukt (prozedural in C)	-
	3.3	Vorgehen bei der Modellierung	3		7.3 Realisieurng mit Steuerkonstrukt (objektorientiert in C++)	8
	3.4	Systemgrenze definieren & Systemprozesse finden	3		7.4 Realisierung mit Tabelle	1(
	3.5	Verteilungen festlegen	3		7.5 Erweiterung der Realisierung mittels Tabellen	1
	3.6	Systemprozesse detaillieren	4		7.6 Realisieurng mit StatePattern	1
4	Har	dware-Software-Codesign	4	8	Modularisierung	14
	4.1	Ziele	4			
	4.2	Anforderungen für praktische Anwendungen	4	9	Patterns (Lösungsmuster)	14
	4.3	Spezifikationssprachen	4		9.1 Arten von Patterns	14
	4.4	Virtuelle Prototypen	4		9.2 Wichtige Patterns für Embedded Systems	14
	4.5	X-in-the-loop	4		•	
	4.6	Entwicklungsplattformen	5	10	Event-based Systems	14

# 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

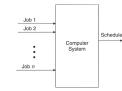
#### 2.1.1 Real-Time System (Echtzeitsystem)

- 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**

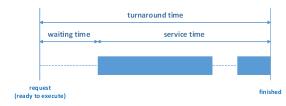
# Sensor 2 ntrol Signal 2

# 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

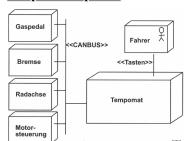
Knoten: Darstellung der örtlichen Verteilung der Systeme

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

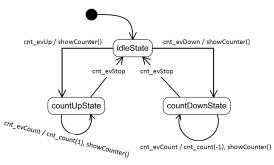
- Steuerkonstrukt (typischerweise mit switch-case)
  - prozedural oder objektorientiert
- Definition und Abarbeitung einer Tabelle
  - prozedural oder objektorientiert
- State Pattern (Gang of Four, GoF)
  - nur objektorientiert
- Generisch mit Templates
  - nur mit einer Sprache, die Templates unterstützt (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, laufend etc.)
- Bei exponierten Funktionen / Definitionen muss in C ein Unitkürzel vorangestellt werden (hier: cnt\_)

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

```
counter.h
2 // implements an up/down-
       Counter
4 #ifndef COUNTER H
 #define COUNTER_H__
void cnt_init(int val);
8 // initializes counter to val
void cnt_count(int step);
11 // counts the counter up (step
      >0)
12 // or down (step<0) by step
int cnt_getCounter();
15 // returns the counter value
void cnt_setCounter(int val);
18 // sets the counter to val
20 #endif
```

Schnittstelle Counter:

```
Implementation Counter:
     counter.c
  // implements an up/down-
       Counter
4 #include "counter.h"
6 static int countValue;
  void cnt_init(int val)
    countValue = val;
11 }
void cnt_count(int step)
14 {
15
    countValue += step;
16 }
18 int cnt_getCounter()
    return countValue;
20
21 }
22
void cnt_setCounter(int val)
24 {
    countValue = val;
25
26 }
```

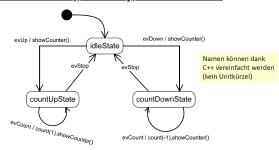
```
Schnittstelle FSM:
     counterCtrl.h
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
4 #ifndef COUNTERCTRL_H__
 #define COUNTERCTRL_H__
  typedef enum {cnt_evUp,
                                 // count upwards
                cnt_evDown,
                                 // count downwards
                                 // count (up or down)
                cnt evCount.
                cnt_evStop}
                                 // stop counting
               cnt_Event;
void cnt_ctrlInit(int initValue);
14 // initializes counter FSM
void cnt_ctrlProcess(cnt_Event e);
17 // changes the state of the FSM based on the event 'e'
18 // starts the actions
20 #endif
Implementation FSM:
1 // counterCtrl.c
  // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
4 #include <stdio.h>
 #include "counterCtrl.h"
 #include "counter.h"
8 typedef enum {idleState,
                                   // idle state
                countUpState,
                                   // counting up at each count event
                                   // counting down at each count
                countDownState}
       event
               State:
11
12
13 static State currentState = idleState; // holds the current state
       of the FSM
15 void cnt_ctrlInit(int initValue)
16 {
17
    currentState = idleState;
                                // set init-state
    cnt_init(initValue);
                                 // set initValue
18
19 }
void cnt_ctrlProcess(cnt_Event e)
22 {
    switch (currentState)
23
2.4
      case idleState:
        printf("State: idleState\n");
26
        if (cnt_evUp == e)
          // actions (and exit-actions from idleState)
29
30
          printf("State: idleState, counter = %d\n", cnt_getCounter
31
          // state transition (and entry-actions from countUpState)
          printf("Changing to State: countUpState\n");
32
          currentState = countUpState;
33
34
        else if (cnt_evDown == e)
36
          // 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;
42
        break;
43
44
      case countUpState:
45
        printf("State: countUpState\n");
        if (cnt_evCount == e)
47
48
        {
          // actions
          cnt_count(1);
50
          printf("State: countUpState, counter = %d\n",
       cnt_getCounter());
          // state transition
53
        }
        else if (cnt_evStop == e)
54
55
          // actions
          // state transition
```

```
Anstossen der FSM:
```

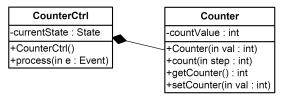
```
2 // Test program for the Finite State Machine (FSM) of an up/down-
       Counter
 #include <stdio.h>
  #include "counterCtrl.h"
7 int main(void)
8 {
    char answer;
    cnt_ctrlInit(0);
    do
12
      printf("\n-
      printf("
                      Count up\n");
                   u
      printf("
                   d
                       Count down\n");
      printf("
                        Count\n");
      printf("
                       Stop counting\n");
                       Quit\n");
      printf("\nPlease press key: ");
      scanf("%c", &answer);
getchar(); // nach scanf() ist noch ein '\n' im Inputbuffer:
      auslesen und wegwerfen
      printf("\n");
      switch (answer)
28
        case 'u':
          cnt_ctrlProcess(cnt_evUp);
          break;
          cnt_ctrlProcess(cnt_evDown);
          break;
        case 'c':
          cnt_ctrlProcess(cnt_evCount);
        case 's':
38
           cnt_ctrlProcess(cnt_evStop);
          break:
        default:
41
          break:
42
43
    } while (answer != 'q');
    return 0;
47 }
```

#### 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:
                                  Implementation Counter:
1 // Counter.h
                                     // Counter.cpp
                                   2 // implements an up/down-Counter
2 // implements an up/down-
       Counter
                                   4 #include "Counter.h"
 # #ifndef COUNTER H
  #define COUNTER_H__
                                    Counter::Counter(int val):
                                         countValue(val)
 class Counter
                                   8 }
8 {
    public:
      Counter(int val = 0);
                                  void Counter::count(int step)
                                  11 {
      void count(int step);
                                  12
                                       countValue += step;
      // counts the counter
                                  13 }
       up (step>0)
                                  14
      // or down (step<0) by</pre>
                                  int Counter::getCounter() const
       step
                                  16 {
                                  17
                                      return countValue;
      int getCounter() const;
                                  18 }
      // returns the counter
                                  19
       value
                                  void Counter::setCounter(int val)
                                  21 {
      void setCounter(int val
                                      countValue = val:
                                  22
      // sets the counter to
       val
    private:
      int countValue;
22
23 };
25 #endif
```

#### Schnittstelle FSM:

```
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
#ifndef COUNTERCTRL_H__
5 #define COUNTERCTRL_H__
6 #include "Counter.h"
8 class CounterCtrl
                             // count upwards
     enum Event{evUp,
                             // count downwards
                evDown,
                             // count (up or down)
                evCount.
                evStop};
                             // stop counting
     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
24
                 countUpState,
                                    // counting up at each count
                 countDownState}; // counting down at each count
       event
      State currentState:
                                    // holds the current state of the
      Counter myCounter;
                                    // holds the counter for
       calculations
29 };
#endif
```

```
Implementation FSM:
1 // CounterCtrl.cpp
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
4 #include <iostream>
#include "CounterCtrl.h"
  #include "Counter.h"
 using namespace std;
 CounterCtrl::CounterCtrl(int initValue) :
    currentState(idleState),
    myCounter(initValue)
12 {
13 }
void CounterCtrl::process(Event e)
16 {
    switch (currentState)
18
      case idleState:
        cout << "State: idleState" << endl;</pre>
        if (evUp == e)
          // actions (and exit-actions from idleState)
          cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.</pre>
       getCounter() << endl;</pre>
          // state transition (and entry-actions from countUpState)
          cout << "Changing to State: countUpState" << endl;</pre>
          currentState = countUpState;
        else if (evDown == e)
          // actions (and exit-actions from idleState)
          cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.</pre>
       getCounter() << endl:</pre>
           // state transition (and entry-actions from countDownState
          cout << "Changing to State: countDownState" << endl;</pre>
          currentState = countDownState;
        break;
      case countUpState:
39
        cout << "State: countUpState" << endl;</pre>
        if (evCount == e)
41
```

```
Anstossen der FSM:
1 // counterTest.cpp
2 // Test program for the Finite State Machine (FSM) of an up/down-
4 #include <iostream>
5 #include "CounterCtrl.h"
6 using namespace std;
8 int main(void)
9 {
10
    char answer:
    CounterCtrl myFsm(0); // initValue of counter == 0
13
14
      cout << endl << "-----
       << endl:
                       Count up" << endl;
      cout <<
      cout << "
                   d Count down" << endl;</pre>
                   c Count" << endl;</pre>
      cout << "
18
      cout << "
                        Stop counting" << endl;</pre>
      cout << "
                   q Quit" << endl;</pre>
20
21
      cout << endl << "Please press key: ";</pre>
22
      cin >> answer:
23
24
      cout << endl;</pre>
25
      switch (answer)
26
27
        case 'u':
28
          myFsm.process(CounterCtrl::evUp);
29
          break:
        case 'd':
31
          myFsm.process(CounterCtrl::evDown);
        case 'c':
          myFsm.process(CounterCtrl::evCount);
36
        case 's':
37
          myFsm.process(CounterCtrl::evStop);
          break:
39
40
        default:
41
          break;
    } while (answer != 'q');
    return 0:
```

#### 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	3
idleState	evUp	showCounter()	countUpState	1
idleState	evDown	showCounter()	countDownState	3
countUpState	evCount	count(1); showCounter();	countUpState	
countUpState	evStop	-	idleState	1
countDownState	evCount	count(-1); showCounter();	countDownState	4
countDownState	evStop	-	idleState	4

#### 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

• Testprogramm counterTest.cpp

• Schnittstelle (public-Teil) von Klasse

#### Gemeinsamkeiten

#### Unterschiede

- private-Teil von Klasse CounterCtrl und Implementation davon
- CounterCtrl • Gesamte Klasse Counter

#### **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:
```

```
1 // CounterCtrl.h
_{
m 2} // 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"
8 class CounterCtrl
9 {
10
   public:
12
      enum Event{evUp,
                            // count upwards
                 evDown.
                            // count downwards
                 evCount,
                            // count (up or down)
                             // stop counting
                 evStop};
      CounterCtrl(int initValue = 0); // C-tor
17
18
      void process(Event e); // execution engine
      // changes the state of the FSM based on the event 'e'
      // starts the actions
   private:
                                    // idle state
24
      enum State{idleState,
                 countUpState,
                                    // counting up at each count
       event
                 countDownState};
                                    // counting down at each count
       event
                                    // holds the current state of
      State currentState;
      the FSM
                                    // holds the counter for
      Counter myCounter;
       calculation
         .____*/
      typedef void (CounterCtrl::*Action)(void); // function ptr
       for action function
34
      // action functions (must match with function pointer!)
      void actionIdleUp(void);
36
37
      void actionIdleDown(void):
      void actionDoNothing(void); // ensure that there is always a
38
       valid fkt-ptr
      void actionUpUp(void);
      void actionDownDown(void);
40
      struct Transition
42
43
        State currentState; // current state
        Event ev;
                              // event triggering the transition
                              // pointer to action function
        Action pAction;
        State nextState;
                              // next state
48
      // static open array for transision structs
      static const Transition fsm[];
51
52 };
53 #endif
```

#### **Implementation FSM:**

```
1 // CounterCtrl.cpp
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
       as a simple table
 #include <iostream>
5 #include "CounterCtrl.h"
```

```
vsing namespace std;
g const CounterCtrl::Transition CounterCtrl::fsm[] = // this table
       defines the fsm
10 {//currentState
                       triggering event action function
           next state
    {idleState,
                       evUp.
                                          &CounterCtrl::actionIdleUp,
           countUpState},
    {idleState,
                       evDown,
                                          &CounterCtrl::actionIdleDown
           countDownState},
    {countUpState,
                       evCount.
                                          &CounterCtrl::actionUpUp,
           countUpState},
    {countUpState,
                                          &CounterCtrl::
                       evStop,
       actionDoNothing, idleState},
    {countDownState, evCount,
                                          &CounterCtrl::actionDownDown
           countDownState},
    {countDownState, evStop
                                          &CounterCtrl::
       actionDoNothing, idleState}
17 };
19 CounterCtrl::CounterCtrl(int initValue) : // initializations
       with initialization list
    currentState(idleState),
    myCounter(initValue)
21
22 {
23 }
24
void CounterCtrl::process(Event e)
                                          // execution engine, this
       function never changes!
26 {
    for (size_t i = 0; i < sizeof(fsm) / sizeof(Transition); ++i) //</pre>
        determine number of transitions automatically
      if (fsm[i].currentState == currentState && fsm[i].ev == e) //
29
       is there an entry in the table?
        (this->*fsm[i].pAction)();
31
        currentState = fsm[i].nextState
32
33
34
35
    }
36 }
38 // action functions
39 void CounterCtrl::actionIdleUp(void)
40 {
41
    cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.getCounter()</pre>
        << endl:
42 }
43
void CounterCtrl::actionIdleDown(void)
45 {
    cout << "State: idleState, counter = " << myCounter.getCounter()</pre>
46
        << endl;
47 }
49 void CounterCtrl::actionDoNothing(void)
50 {
51 }
```

#### Anstossen der FSM:

 $\label{thm:counterTest.cpp} \mbox{ \begin{tabular}{ll} and errors are errors and error$ 

→ Code-Beispiele siehe 7.3

6 #include "Counter.h"

#### 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

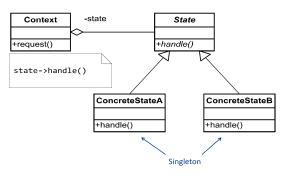
{
State currentState; // current state
Checker pChecker; // pointer to checker function
Action pAction; // pointer to action function
State nextState; // next state

// ...
```

#### 7.6 Realisieurng mit StatePattern

#### 7.6.1 Grundidee von StatePatterns

Das Grundkonzept von StatePatterns ist Polymorphismus (Vererbung)



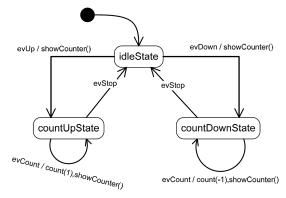
- Context-Klasse
  - definiert Schnittstelle für Clients
  - unterhält eine Instanz einer konkreten Unterklasse von State, die den aktuellen Zustand repräsentiert
- State-Klasse
  - definiert die Schnittstelle zur FSM in Form einer abstrakten Klasse
- ConreteStateX Unterklassen
- Jede Unterklasse (Singleton)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

#### 7.6.2 Transitions in StatePatterns

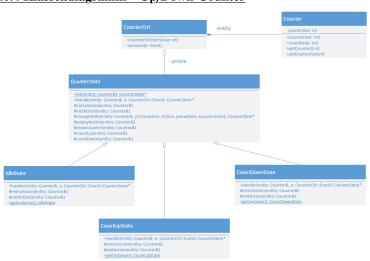
StatePattern definiert nicht, wo die Transitions umgesetzt werden sollen. Es gibt daher die zwei folgenden Varianten.

- → Variante 2 ist klar zu bevorzugen!
- 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 m\u00fcssen allf\u00e4llige Transition-Actions ausgef\u00fchrt werden. Diese wird in der Methode changeState() als Funktionspointer \u00fcbergeben
  - 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:

```
1 // CounterCtrl.h
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
#ifndef COUNTERCTRL_H__
5 #define COUNTERCTRL_H__
6 #include "Counter.h"
8 class CounterState; // forward declaration
                        // this is the 'Context' class of the State
10 class CounterCtrl
       pattern
11 {
    public:
12
                              // count upwards
      enum Event{evUp.
                              // count downwards
                              // count (up or down)
                 evCount,
                 evStop};
                              // stop counting
16
      CounterCtrl(int initValue = 0);
17
18
      void process(Event e);
      // changes the state of the FSM based on the event 'e'
19
20
    private:
21
22
      Counter entity;
      CounterState* pState; // holds the current state
24 };
25 #endif
```

```
Implementation der FSM:
```

```
1 // CounterCtrl.cpp
2 // implements the Finite State Machine (FSM) of an up/down-Counter
3 // CounterCtrl is the Context class in the State pattern
4
5 #include "Counter.h" // only needed if there is an entryAction in initState
6 #include "CounterCtrl.h"
```

```
Schnittstelle abstrakte State-Basisklasse:
1 // CounterState.h
2 // implements an up/down-Counter
4 #ifndef COUNTERSTATE H
5 #define COUNTERSTATE_H_
6 #include "CounterCtrl.h" // Events are defined here
8 class CounterState // abstract base class
9 {
    public:
      // should be called first, returns new state (if actions are
11
      static CounterState* init(Counter& entity);
13
14
      virtual CounterState* handle(Counter& entity, CounterCtrl::
       Event e) = 0;
      // returns new state
    protected:
                  // only inherited classes may use these member
       functions
      CounterState* changeState(Counter& entity,
17
                                Action ptransAction, // only if
       actions are used
                                 CounterState* pnewState);
19
20
      // if actions are used, the following must be added:
21
      virtual void entryAction(Counter& entity) {};
22
23
      virtual void exitAction(Counter& entity) {};
      typedef void (CounterState::*Action)(Counter& entity);
24
       ptr to action function
25
26
      // transition actions
      void emptyAction(Counter& entity) {};
      void showCounter(Counter& entity);
28
29
      void countUp(Counter& entity);
      void countDown(Counter& entity);
31 };
Implementation abstrakte State-Basisklasse:
1 // CounterState.cpp
2 // implements all states of an up/down-Counter
4 #include <iostream>
5 #include "CounterState.h"
6 using namespace std;
8 // only if actions are used:
9 CounterState* CounterState::init(Counter& entity) // it's static
10 {
11
    CounterState* initState = IdleState::getInstance();
    initState->entryAction(entity);
                                      // executes entry action
12
      into init state
    return initState;
14 }
16 CounterState* CounterState::changeState(Counter& entity,
                                           Action ptransAction, //
17
       only with actions
                                           CounterState* pnewState)
18
19 {
   exitAction(entity);
                                       // polymorphic call of exit
       action
21
    (this->*ptransAction)(entity);
                                      // call of transition action
                                      // polymorphic call of entry
    pnewState->entryAction(entity);
       action
    return pnewState;
23
24 }
26 // default implementations of entryActions() and exitAction()
Schnittstelle ConcreteStateX-Klassen (CountUpState):
1 // CountUpState.h
2 // interface of the CountUpState of an up/down-Counter
#ifndef COUNTUPSTATE_H__
5 #define COUNTUPSTATE_H_
6 #include "CounterCtrl.h" // Events are defined here
8 class CountUpState : public CounterState // it's a singleton
      static CountUpState* getInstance();
11
      CounterState* handle(Counter& entity, CounterCtrl::Event e)
       override:
```

```
/* ----- if actions are used
   protected:
      void entryAction(Counter& entitiy) override; // only if
      default is not enough
      void exitAction(Counter& entitiy) override; // only if
      default is not enough
       */
    private:
19
20
      CountUpState() {};
21 };
22 #endif
Implementation ConcreteStateX-Klassen (CountUpState – no actions):
1 // CountUpState.cpp
2 // implements the CountUpState of an up/down-Counter without
      actions
4 #include <iostream>
5 #include "CountUpState.h"
#include "CounterCtrl.h" // Events are defined here
v using namespace std;
9 CountUpState* CountUpState::getInstance()
   static CountUpState instance;
12
   return &instance;
13 }
15 CounterState* CountUpState::handle(Counter& entity, CounterCtrl::
    cout << "State: countUpState" << endl;</pre>
    if (CounterCtrl::evCount == e)
18
19
      // transition actions
      entity.count(1);
      cout << "counter = " << entity.getCounter() << endl;</pre>
22
      // state transition
24
      return changeState(entity, CountUpState::getInstance());
25 }
```

```
else if (CounterCtrl::evStop == e)
27
28
        transition actions
      // state transition
      return changeState(entity, IdleState::getInstance());
```

```
Implementation ConcreteStateX-Klassen (CountUpState - with actions):
```

```
1 // CountUpState.cpp
_{\mathrm{2}} // implements the CountUpState of an up/down-Counter with actions
4 #include <iostream>
s #include "CountUpState.h"
6 #include "CounterCtrl.h" // Events are defined here
 using namespace std;
9 // class CountUpState
10 CountUpState* CountUpState::getInstance()
11 {
    static CountUpState instance;
12
13
    return &instance;
14 }
16 CounterState* CountUpState::handle(Counter& entity, CounterCtrl::
17 {
    cout << "State: countUpState" << endl;</pre>
18
    if (CounterCtrl::evCount == e)
19
20
    {
        / state transition
21
      return changeState(entity, &CountUpState::countUp,
22
       CountUpState::getInstance());
    else if (CounterCtrl::evStop == e)
2.4
25
      // state transition
26
27
      return changeState(entity, &CountUpState::emptyAction,
       IdleState::getInstance());
    }
28
    return this:
29
30 }
31
void CountUpState::entryAction(Counter& entity)
33 {
    cout << "Entering countUpState" << endl;</pre>
34
35 }
36
void CountUpState::exitAction(Counter& entity)
38 {
    cout << "Exiting from countUpState" << endl;</pre>
39
40 }
```

#### Anstossen der FSM:

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

#### 8 Modularisierung

#### 9 Patterns (Lösungsmuster)

Ein Software Pattern ist eine bekannte Lösung für eine Klasse von Problemen.

- Rad muss nicht immer neu erfunden
- + Getestete / funktionierende Lösungen
- Wichtige Patterns müssen bekannt sein
- Problemstellungen müssen als solche erkannt werden

#### 9.1 Arten von Patterns

- Architekturmuster (Architectural Pattern)
  - Legt die grundlegende Organisation einer Anwendung und die Interaktion zwischen den Komponenten fest
- Entwurfsmuster (Design Pattern)
  - Die ursprüngliche Form des Pattern-Ansatzes
- Implementationsmuster (Implementation Pattern)
  - Behandelt grundsätzliche Implementationen immer wiederkehrender Codefrag-

#### 9.2 Wichtige Patterns für Embedded Systems

#### 9.2.1 Bereits bekannte Patterns

- FSM Implementationen
  - State Pattern
  - Singleton Pattern
  - (Steuerkonstrukt mit switch-case)
  - (Tabellenvariante)
- 'Mini-Patterns'
  - Setzen / Löschen einzelner Bits
  - Behandlung asynchroner Ereignisse
    - \* Interrupts
    - \* Polling

#### **9.2.2 Creational Patterns**

Creational Patterns behandeln die Erzeugung (und Vernichtung) von Objekten.

#### Factory (Dependency injection)

 Definition einer Schnittstelle zur Erzeugung eines Objekts, statt der direkten Erzeugung auf der Client-Seite

#### Singleton

stellt sicher, dass eine Klasse nur ein einziges Obiekt besitzt

#### • RAII (Resource Acquisition Is Initialization)

- Die Belegung und Freigabe einer Ressource wird an die Lebensdauer eines Objektes gebunden. Dadurch wird eine Ressource z.B. 'automatisch' freigegeben.

#### 9.2.3 Structural Patterns

Structural Patterns vereinfachen Beziehungen zu anderen Teilen.

#### • Adapter (Wrapper, Translator, glue code)

- Wandelt (adaptiert) eine Schnittstelle in eine für einen Client passendere Schnitt-

#### Facade

- Bietet eine einfache Schnittstelle für die Nutzung einer meist viel grösseren Li-

#### Proxy

- 'A proxy, in its most general form, is a class functioning as an interface to something else.
- Oft ist es eine SW-Repräsentation eines HW-Teils, z.B. die Repräsentation einer Netzwerkverbindung

#### 9.2.4 Behavioral Patterns

Behavioral Patterns identifizieren gemeinsame Kommunikationspatterns zwischen Objekten und implementieren diese.

#### Mediator

- definiert ein Objekt, welches das Zusammenspiel einer Menge von Objekten regelt
- ein Embedded System, das aus mehreren Teilen wie Sensoren und Aktoren besteht, wird im Mediator softwaremässig zusammengebaut

#### Observer (MVC)

- Nicht nur bei Embedded Systems wichtig
- Wird als objektorientierte Variante präsentiert
- MVC-Prinzip kann auch prozedural mit Callbackfunktionen implementiert werden

Beispiel Mediator: Bei einem Drucker mit mehreren Druckaufträgen von mehreren Personen teilt der Mediator die Aufträge jeweils korrekt

#### 9.2.5 Concurrency Patterns

Concurrency Patterns kümmern sich um die Ausführung in multi-threaded Umgebungen.

#### Active Object

- entkoppelt den Methodenaufruf von der Methodenausführung Methode soll sich nicht kümmern, in welchem Kontext sie aufgerufen wird

 Synchronisationsprimitive, welche den unteilbaren Zugriff read-modify-write implementiert

#### Monitor

Monitor versteckt Synchronisationsanforderungen vor Client

#### 10 Event-based Systems