

Embedded Software Engineering 1

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

Inhaltsverzeichnis

1	Emb	pedded Systems – Allgemein	2		3.3	Vorgehen bei der Modellierung
	1.1	Definition	2		3.4	Systemgrenze definieren & Systemprozesse finden
	1.2	Beispiele	2		3.5	Verteilungen festlegen
	1.3	Deeply Embedded System	2		3.6	Systemprozesse detaillieren
	1.4	Betriebssysteme bei Embedded Systems				
	1.5	Bare Metal Embedded System	2	4	Har	dware-Software-Codesign
	1.6	Zuverlässigkeit			4.1	Ziele
	1.7	Verfügbarkeit			4.2	Anforderungen für praktische Anwendungen
	1.8	Abstraktionsschichten	2		4.3	Spezifikationssprachen
					4.4	Virtuelle Prototypen
2	Real	l-Time System (Echtzeitsystem)	2		4.5	X-in-the-loop
	2.1	Definitionen	2		4.6	Entwicklungsplattformen
	2.2	Fehlverhalten eines Systems (failed system)				
	2.3	Echtzeitdefinition – Verschiedene Echtzeitsysteme	3	5	Zust	andsbasierte Systeme
	2.4	Determinsismus (determinacy)	3		5.1	Asynchrone vs. synchrone FSM
	2.5	Auslastung (utilization)	3		5.2	Finite State Machines (FSM)
	2.6	Real-time Scheduling	3		5.3	State-Event-Diagramm (Zustandsdiagramm)
3	Mod	lellierung eines Embedded Systems	3	6	State	echarts
	3.1	V-Modell für Software-Entwicklungszyklus			6.1	Nachteile von State-Event-Diagrammen
	3.2	Model Driven Development (MDD)	3		6.2	Hierarchie im Statechart

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)

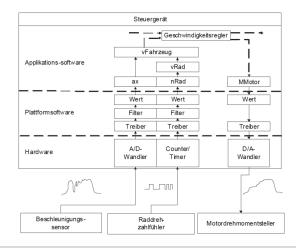
1.1.1 Charakterisierung von Embedded Systems

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



Auto

· Sicherheitsrelevante Aufgaben

Autonom fahrende Autos

- ABS, ASR

- Motorenregelung

- Drive-by-wire

• Unterhaltung / Komfort

- Radio / CD / etc.

Mehrere Netzwerke

CAN, LIN, Ethernet

Von einfachsten μ Cs bis DSPs und

→ Auto ist ein riesiges Embedded System

Echtzeitteile und andere

Navigation

- Klima

GPUs

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 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

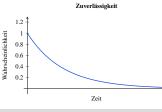
1.4 Betriebssysteme bei Embedded Systems

- 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

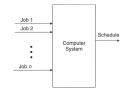
2.1.1 Real-Time System (Echtzeitsystem)

- 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

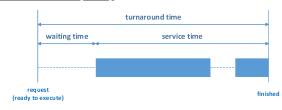
Camera Input Sensor 2 ntrol Signal 2

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

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

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

→ utilization factor

→ utilization

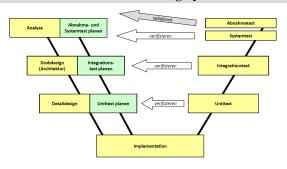
→ Bei 69 % Auslastung ist das 'theoretical limit'

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 werden

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
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

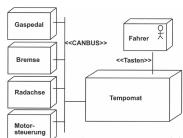
Knoten: Darstellung der örtlichen Verteilung der Systeme

Knoten können auch hierarchisch

aufgebaut sein

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

Beispiel: Tempomat

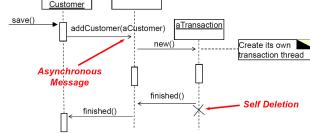


3.6 Systemprozesse detaillieren

- 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
- Object aRegistration aRegistration aCourse: Manager register(Joe, aCourseList) Cust = getCustomer(Joe) Self Delegation sage Creation Condition <u>Joe</u> a Cust = new(Joe) [for all courses] Iteration addParticipant(aCust) Return numPart



delete()

aDatabase:

Pfeiltyp	Semantik
	Synchrone Aufrufe
>	Asynchrone Nachrichten
	Datenfluss

Activation Box

aCustomer:

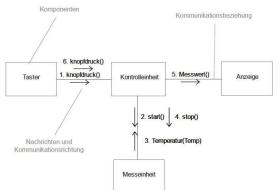
Beim Zeichnen von Hand unbedingt die Pfeilkonventionen beachten!

Deletion

· Diagramme generell nicht 'überladen'

3.6.2 Kommunikationsdiagramm (Kollaborationsdiagramm)

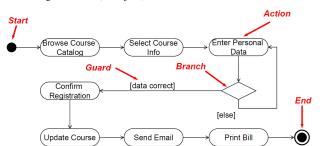
- Kommunikationsdiagramm zeigt dieselbe Information wie Sequenzdiagramm
- Schwerpunkt: Informationsfluss zwischen den Objekten
 - → Beim Sequenzdiagramm liegt der Schwerpunkt auf dem zeitlichen Ablauf

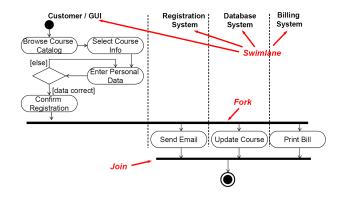


3.6.3 Aktivitätsdigramm

- Gut geeignet für ...
 - workflow modelling
 - Sequenzielle Abläufe
 - Prozess- und Steuerfluss

 - Gleichzeitige Prozesse (fork, join)
- Weniger geeignet für ...
 - komplexe logische Bedingungen





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

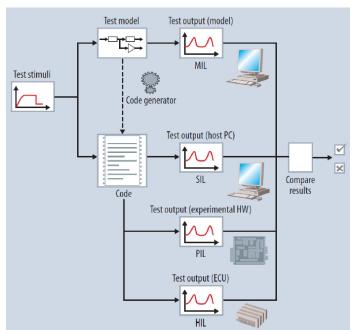
- SystemC (eine C++-Template Library)
- SysML
- SpecC
- SystemVerilog
- Esterel
- Matlab/Simulink
- Statecharts

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)

- 5.2.1 Mealy-Automat
- 5.2.2 Moore-Automat
- 5.2.3 Medvedjev
- 5.3 State-Event-Diagramm (Zustandsdiagramm)

Beispiel: State-Event-Diagramm – Moore Automat

- **6 Statecharts**
- 6.1 Nachteile von State-Event-Diagrammen
- 6.2 Hierarchie im Statechart