

Verlässliche Systemsoftware

Zusammenfassung

Peter Ulbrich

Lehrstuhl für Informatik 12 – Arbeitsgruppe Systemsoftware

Technische Universität Dortmund

<https://sys.cs.tu-dortmund.de>

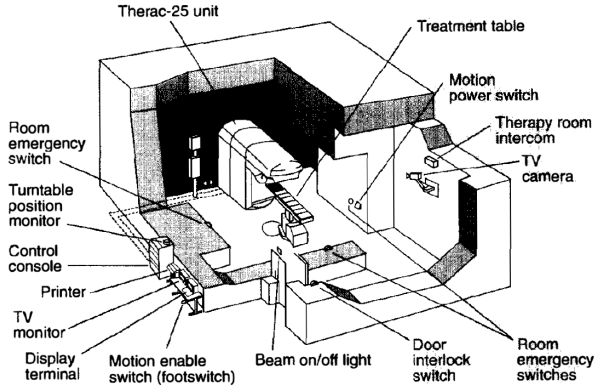
29. Juli 2022

Einleitung





Der **Fehlerfall** verlässlicher Echtzeitsystem **übersteigt** die Kosten des Normalfalls um **Größenordnungen** $\leadsto$ Beispiel: Therac 25



(Quelle: Nancy Leveson)



Ziel: zuverlässiger Betrieb, minimierte Ausfallwahrscheinlichkeit



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Grundlagen



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte



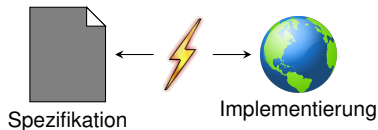
Grundlagen



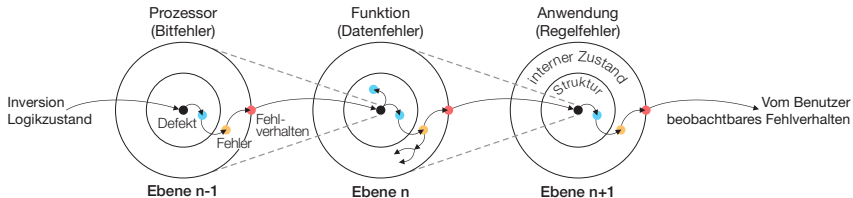
Fehlertolerenz



- **Fokus:** Wir kümmern uns ausschließlich um Fehler!
- Fehler bedeuten eine **Abweichung von der Spezifikation**



- Fehler breiten sich aus und führen zu **beobachtbarem Fehlverhalten**



Ziel: Reduktion des **vom Benutzer beobachtbaren Fehlverhaltens!**

Fehler $\leadsto$ Alles dreht sich ausschließlich um Fehler!

- Fehlerfortpflanzung: fault $\leadsto$ error $\leadsto$ failure-Kette
- Permanente, sporadische und transiente Fehler
- Vorbeugung, Entfernung, Vorhersage und Toleranz

Verlässlichkeitsmodelle $\leadsto$ Wie gut kann man mit Fehlern umgehen?

- Verlässlichkeit, Zuverlässigkeit, Wartbarkeit und Verfügbarkeit

Systementwurf $\leadsto$ Bereits hier werden Fehler berücksichtigt!

- Gefahren-, Risiko- und Fehlerbaumanalyse

Software- vs. Hardwarefehler $\leadsto$ Klassifikation & Ursachen

- Softwarefehler $\mapsto$ permanente Defekte, Komplexität
- Hardwarefehler $\mapsto$ permanente & transiente Fehler, Fertigung, ionisierende Strahlung, elektromagnetische Interferenz

KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← ——— **Grundlagen** ——— → **Fehlertoleranz**

KW43 2021

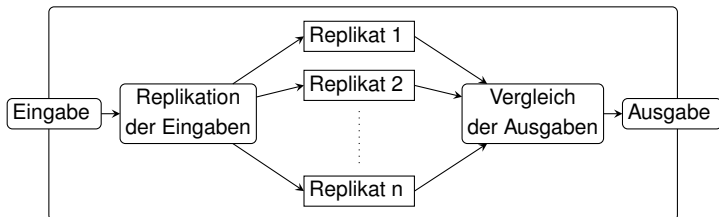
Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz



Redundante Ausführung

- Fehlertoleranz erfordert **Redundanz**
 - Redundanz in der **Struktur**, **Funktion**, **Information** oder **Zeit**
- Ausnutzung struktureller Redundanz $\leadsto$ **Replikation**
 - Replikation der **Eingaben**, Abstimmung der **Ausgaben**
 - Fehlererkennung durch **Relativtest**
 - **Zeitliche** und **räumliche Isolation** einzelner Replikate



- Replikdeterminismus
 - Einigung über die Eingabewerte $\mapsto$ Akzeptanzmaskierer
 - Deterministische Umsetzung der Funktion

Fehlertypen $\mapsto$ SDCs und DUEs

Kritische Bruchstellen $\mapsto$ Bereiche ohne Redundanz

Hardwarenasierte Replikation $\mapsto$ TMR

- {hot, warm, cold} standby
- Dreifache Auslegung, toleriert Fehler im Wertbereich
- Zuverlässigkeit von Replikat und Gesamtsystem

Process Level Redundancy $\mapsto$ „TMR in Software“

- Reduziert Kosten von TMR, zulasten eines geringeren Schutzes

Diversität $\mapsto$ versucht Gleichtaktfehler auszuschließen



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← ——— **Grundlagen** ——— → **Fehlertoleranz**

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss



Fehlererkennung $\mapsto$ Durch Codierung

- $\leadsto$ Einsatz von Informationsredundanz durch Prüfbits
- Fehlererkennung durch Akzeptanztest (Absoluttest)

AN-Codierung $\mapsto$ Codierung von Berechnungen

- Codierung: Multiplikation mit einem konstanten Faktor A
- (nicht-)systematisch und (nicht-)separiert
- Codierte Addition, Subtraktion, Multiplikation, Division
- Aussagenlogik, Schiebeoperatoren, Fließkommaarithmetik

ANBD-Codierung $\mapsto$ Erweitert die AN-Codierung

- Um statische Signaturen und dynamische Zeitstempel
- $\leadsto$ Vollständige Fehlererfassung von Operanden-, Berechnungs- und Operatorfehlern
- Codierung des Kontrollflusses $\leadsto$ Signaturen für Grundblöcke

CoRed-Ansatz $\mapsto$ ANBD-Codierung der Replikationsinfrastruktur

- Durchgehende arithmetische Codierung wäre zu teuer



■ ANBD-Codierung härtet Daten und Kontrollfluss

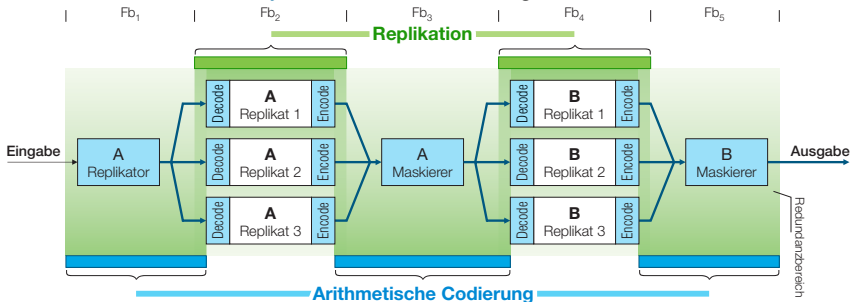
- Operanden-, Berechnungs- und Operatorfehler

$$v_c = Av + B_v + D; \quad A > 1 \wedge B_v + D < A$$

- Signatur B_v und Zeitstempel D

~ **Nachteil:** enorme hohe Laufzeitkosten

☞ „Combined Redundancy“ ~ ANBD-Codierung selektiv anwenden



- Sichert den „single point of failure“ replizierter Ausführung

~ Codierte Implementierung des Mehrheitsentscheids

KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← ————— **Grundlagen** ————— → **Fehlertoleranz**

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion



- Verifikation von Fehlertoleranzimplementierungen
 - Durch das gezielte einbringen von Fehlern
- ☞ Der Kreis schließt sich
- Evaluation der Fehlertoleranz ist im Produktivbetrieb nicht möglich



- Der durch Fehler verursachte Schaden ist nicht hinnehmbar
- Das Auftreten von Fehlern ist nicht deterministisch/reproduzierbar

FARM-Modell Für Fehlerinjektion

- Fault, Activation, Readout, Measure
- Auswahl, Ausführung, Beobachtung, Auswertung
- Abstraktionsebenen – axiomatisch, empirisch, physikalisch
- Genereller Aufbau und Ablauf von Fehlerinjektionswerkzeugen

Fehlerinjektionstechniken → grundlegende Kategorisierung

- {hardware, software, simulations}-basiert

FAIL* → Grundlage für generische Fehlerinjektion?

- Basierend auf virtuellen Zielsystemen
- Flexible Plattform für Fehlerinjektion
- Schnelle Experimentdurchführung durch Parallelisierung

Zuverlässigkeitsmetriken → Messung und Auswertung

- Absolute Zahlen versus Fehlerwahrscheinlichkeit



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← **Grundlagen** → **Fehlertoleranz**

KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse

KW45 2021

Kapitel V

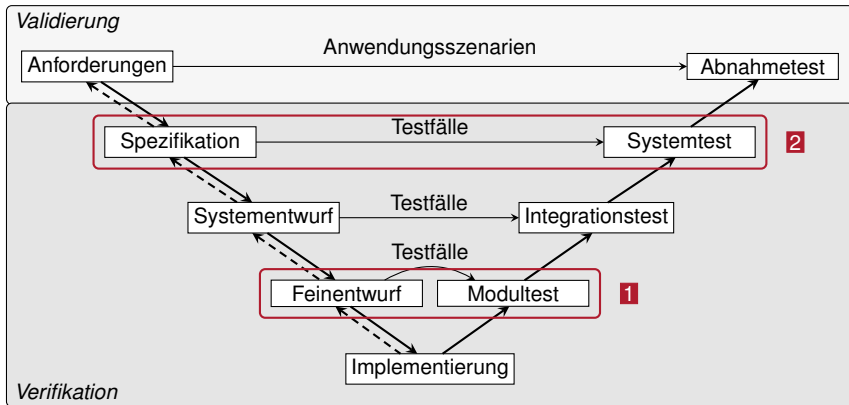
Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion





1 Modultests $\leadsto$ Grundbegriffe und Problemstellung

$\rightarrow$ Black- vs. White-Box, Testüberdeckung

2 Systemtest $\leadsto$ Testen verteilter Echtzeitsysteme

$\rightarrow$ Problemstellung und Herausforderungen



Testen ist **die Verifikationstechnik** in der Praxis!

- Modul-, Integrations-, System- und Abnahmetest
- Kann die Absenz von Defekten aber nie garantieren

■ Modultests

- Black-Box- vs. White-Box-Tests
- McCabe's Cyclomatic Complexity $\leadsto$ Minimalzahl von Testfällen
- Kontrollflussorientierte Testüberdeckung
 - Anweisungs-, Zweig-, Pfad- und Bedingungsüberdeckung
 - Angaben zur Testüberdeckung sind immer **relativ**!

■ Systemtests für verteilte Echtzeitsysteme sind **herausfordernd**!

- Problemfeld: Testen verteilter Echtzeitsysteme
 - SW-Engineering, verteilte Systeme, Echtzeitsysteme
 - Probe-Effect, Beobachtbarkeit, Kontrollierbarkeit, Reproduzierbarkeit



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← **Grundlagen** → **Fehlertoleranz**

KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW50 2021

Kapitel IX

Verifikation nicht-funkt. Eigenschaften

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion



- Enthält das Programm **Laufzeitfehler**?
 - Ganzzahl- oder Fließkommaüberläufe, nicht-initialisierte Variablen, ...
 - Können wir diese Frage **vor der Laufzeit** beantworten?

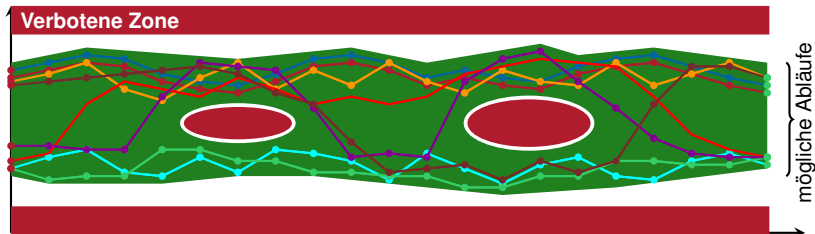


Für die **konkrete Programmsemantik** geht das nicht

- Eine **sicher Abstraktion** könnte für diesen Zweck aber ausreichen
 - Für Zugriffe auf Felder ist nur der möglichen Wertebereich des Index wichtig
 - Welcher konkrete Wert wann angenommen wird, ist nicht von Belang.



Einsatz einer **abstrakten Programmsemantik**



- Die **abstrakte Semantik** stellt eine Approximation dar
 - **Korrektheit** (Vollständigkeit) ist entscheidend
 - Nur so kann man einen **Sicherheitsnachweis** führen
 - Die Approximation muss **präzise** sein
 - Nur so kann man **Fehlalarme** vermeiden
 - Gleichzeitig eine **geringe Komplexität** aufweisen
 - Nur so kann sie **effizient berechnet** werden
- Abstraktion und Konkretisierung implizieren keinen Präzisionsverlust!

- Analyse und Vereinfachung
 - **Pfadsemantiken** beschreiben die konkrete Programmsemantik
 - Approximation durch **Pfadpräfixe** und **Sammelsemantik**



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← **Grundlagen** → **Fehlertoleranz**

KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW50 2021

Kapitel IX

Verifikation nicht-funkt. Eigenschaften

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion

KW02 2022

Kapitel X

Verifikation funktionaler Eigenschaften

Der Stapelspeicher (Stack)

In eingebetteten Systemen typischerweise die einzige Form dynamischen Speichers

- Überabschätzung führt zu unnötigen Kosten



Unterabschätzung des Speicherverbrauchs führt zu Stapelüberlauf

- Schwerwiegendes und komplexes Fehlermuster
- undefiniertes Verhalten, Datenfehler oder Programmabsturz

→ Schwer zu finden, reproduzieren und beheben!



Messbasierter Ansatz (Die Praxis!!)

- Water-Marking, Überwachung zur Laufzeit

→ Reaktiv $\leadsto$ Keine Aussagen zum maximalen Verbrauch

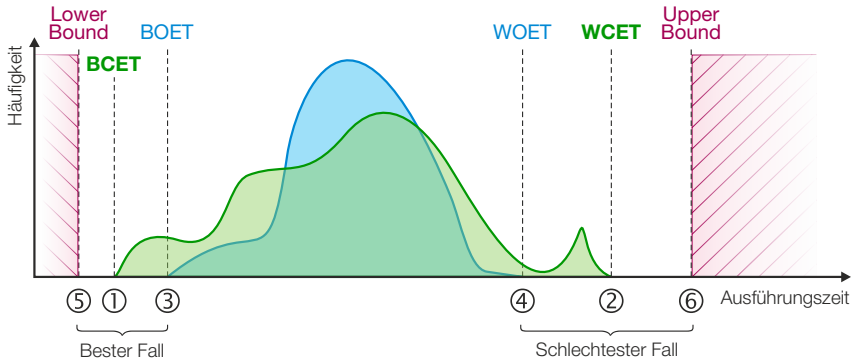


Statische Programmanalyse

- Pufferüberlauf als weitere Form von Laufzeitfehler

→ Bestimmt obere Schranke für den Speicherverbrauch





- Messbasierte Laufzeitbestimmung $\leadsto$ Beobachtung
 - Statische WCET-Analyse $\leadsto$ Obere/untere Schranke
 - Zu finden: Längster Pfad (Timing Schema, Zeitanalysegraph)
 - Dauer der Elementaroperationen: Hardware-Analyse
- $\rightarrow$ Die Analyse ist **sicher** (sound) falls Upper Bound $\geq$ WCET

KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← **Grundlagen** → **Fehlertoleranz**

KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW50 2021

Kapitel IX

Verifikation nicht-funkt. Eigenschaften

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion

KW02 2022

Kapitel X

Verifikation funktionaler Eigenschaften

KW03 2022

Kapitel XI

Fallstudie: Sizewell B



- Überprüfung benutzerdefinierte Korrektheitsbedingungen
 - Angabe als Vor- und Nachbedingungen $\leadsto$ „Design by Contract“
- Hoare-Kalkül/WP-Kalkül $\leadsto$ denotationelle Semantik
 - Schließt die Brücke zwischen Vertrag und Implementierung



C.A.R. Hoare



Edger W. Dijkstra

Funktionale Programmeigenschaften $\mapsto$ Zusicherungen

- Vorbedingungen, Nachbedingungen und Invarianten
- Beschrieben durch Ausdrücke der Prädikatenlogik

Prädikamentransformation $\rightsquigarrow$ symbolische Ausführung

- Bildet Semantik durch Transformation von Zusicherungen nach
- Strongest postcondition, weakest precondition

Hoare-Kalkül $\rightsquigarrow$ deduktive Ableitung von Nachbedingungen

- Hoare-Tripel, Axiome für leere Anweisungen und Zuweisungen
- Ableitungsregeln für Sequenzen, Verzweigungen und Iterationen
- Konsequenzregel passt Vor-/Nachbedingungen an

WP-Kalkül $\mapsto$ „Hoare-Kalkül rückwärts“

Praxisbezug $\rightsquigarrow$ Astreé implementiert dieses Konzept nur teilweise!



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← **Grundlagen** → **Fehlertoleranz**

KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW50 2021

Kapitel IX

Verifikation nicht-funkt. Eigenschaften

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion

KW02 2022

Kapitel X

Verifikation funktionaler Eigenschaften

KW03 2022

Kapitel XI

Fallstudie: Sizewell B

KW05 2022

Zusammenfassung



■ Wie werden **echte verlässliche Echtzeitsysteme** entwickelt?

- Wie wird die Korrektheit von Software sichergestellt?
- Welche Laufzeitfehler sind insbesondere von Belang?
- Welche Fehlertoleranzmechanismen werden implementiert?



Betrachtung am Beispiel des primären Reaktorschutzsystems (PPS) des Sizewell B Kernkraftwerks



Sizewell B $\leadsto$ primäres Reaktorschutzsystem

- Einziger Zweck: sichere Abschaltung des Reaktors

Redundanz $\leadsto$ Absicherung gegen Systemausfälle

- Vierfach

Diversität $\leadsto$ Abfedern von Software-Defekten

- Unterschiedliche Hardware und Software
- Analoges Sekundärsystem

Isolation $\leadsto$ Abschottung der einzelnen Replikat

- Technisch $\mapsto$ optische Kommunikationsmedien
- Zeitlich $\mapsto$ nicht-gekoppelte, eigenständige Rechner
- Räumlich $\mapsto$ verschiedene Aufstellorte und Kabelrouten

Verifikation $\leadsto$ umfangreiche statische Prüfung von Software

- Vielschichtiger Prozess, Betrachtung von Quell- und Binärcode

KW41 2021

Kapitel II

Einleitung

KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← **Grundlagen** → **Fehlertoleranz**

KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW50 2021

Kapitel IX

Verifikation nicht-funkt. Eigenschaften

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion

KW02 2022

Kapitel X

Verifikation funktionaler Eigenschaften

KW03 2022

Kapitel XI

Fallstudie: Sizewell B

KW05 2022

Zusammenfassung



KW41 2021

Kapitel II

Einleitung



KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte ← Grundlagen → Fehlertoleranz



KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen

KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz

KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse

KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollfluss

KW50 2021

Kapitel IX

Verifikation nicht-funkt. Eigenschaften

KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion

KW02 2022

Kapitel X

Verifikation funktionaler Eigenschaften

KW03 2022

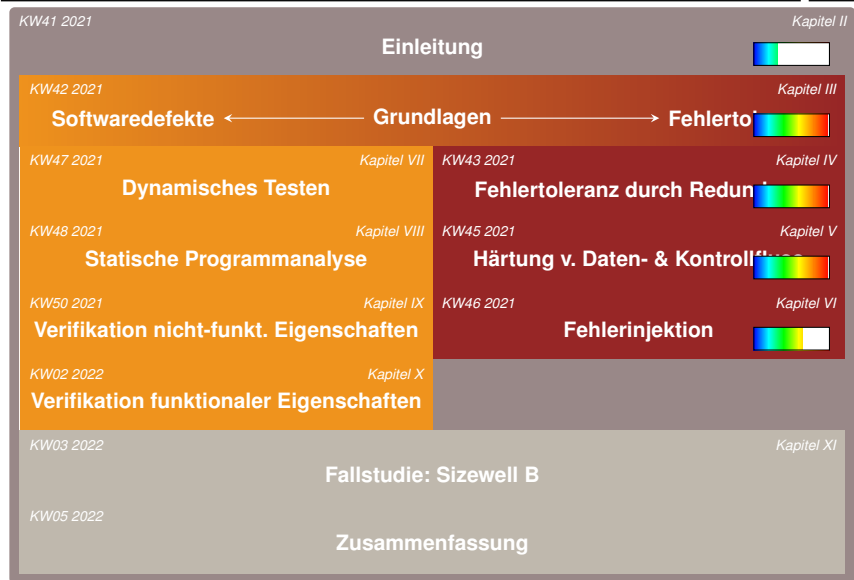
Kapitel XI

Fallstudie: Sizewell B

KW05 2022

Zusammenfassung





KW41 2021

Kapitel II

Einleitung



KW42 2021

Kapitel III

Softwaredefekte

← Grundlagen →

Fehlertoleranz



KW47 2021

Kapitel VII

Dynamisches Testen



KW43 2021

Kapitel IV

Fehlertoleranz durch Redundanz



KW48 2021

Kapitel VIII

Statische Programmanalyse



KW45 2021

Kapitel V

Härtung v. Daten- & Kontrollflüssen



KW50 2021

Kapitel IX

Verifikation nicht-funkt. Eigenschaften



KW46 2021

Kapitel VI

Fehlerinjektion



KW02 2022

Kapitel X

Verifikation funktionaler Eigenschaften



KW03 2022

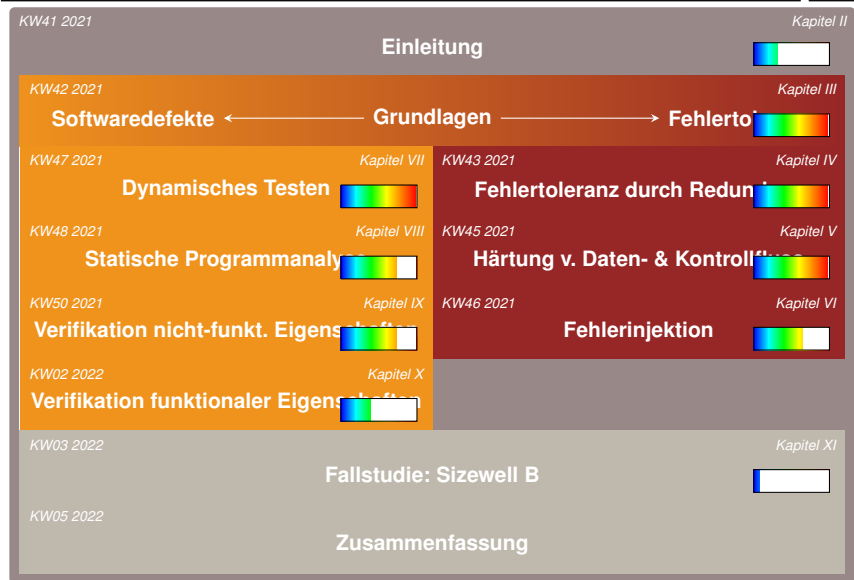
Kapitel XI

Fallstudie: Sizewell B

KW05 2022

Zusammenfassung





1 Zusammenfassung

- Einleitung
- Grundlagen
- Redundante Ausführung
- Härtung von Daten- und Kontrollfluss
- Fehlerinjektion
- Testen
- Statische Programmanalyse
- Statische Analyse nicht-funktionaler Eigenschaften
- Statische Analyse funktionaler Eigenschaften
- Fallstudie: Sizewell B
- Vorträge
- Prüfungsrelevanz

2 Abschlussarbeiten

{B, M}-Arbeiten ... Promotion

Forschungs-/Entwicklungsprojekte: Universität, Forschungseinrichtungen, Industrie

<https://sys.cs.tu-dortmund.de/>
oder besser noch: Schreibt mir!

