



Embedded Software

Produktqualität

Nichtfunktionale Anforderungen: Zuverlässigkeit, Funktionale Sicherheit, Echtzeitverhalten und Ressourcenverbrauch, Wart- und Erweiterbarkeit.

Prof. Dr. Nikolaus Wulff



Die Entwicklung eines Produkts, bestehend aus Hard- und Software, erfolgt in der Industrie häufig nach dem V-Modell. Die wesentlichen Schritte sind:

- Anforderungsanalyse
- Architektur & Design Erstellung
- Implementierung & Modultests
- Integration & Integrationstest
- Über- und Abnahme in den Wirkbetrieb

Die einzelnen Schritte der Erstellung werden in Zeitabschnitte eingeteilt und die Planerfüllung mittels erreichten Meilensteine markiert & verifiziert.



- SE-1 Systemanforderungsanalyse
- SE-2 Systementwurf
- SE-3 SW/HW Anforderungsanalyse
- SE-4 SW/HW Grobentwurf
- SE-5 SW/HW Feinentwurf
- SE-6 SW/HW Implementierung
- SE-7 SW/HW Integration
- SE-8 Systemintegration
- SE-9 Überleitung in den Produktivbetrieb

Das V Modell detailliert die Planungsschritte...



- Eingebettete Systeme müssen häufig ohne Konsole oder Display im 365x24 Betrieb wartungslos und *ausfallsicher* arbeiten.
- Dies erfordert eine hohe *Fehlertoleranz* gegenüber Rauschen, Störungen und Ausreißern von Sensormesswerten bedingt durch Umwelteinflüssen etc.
- Wichtig ist es nicht nur zu spezifizieren, was die Soft- und Hardware im *Normalfall* leisten, sondern auch wie sie sich im *Fehlerfall* verhalten soll.
- All dies muss sowohl gründlich *dokumentiert* als auch *getestet* werden.



- Sollen externe Maschinen & Aktoren gesteuert und geregelt werden, so ist die *Antwortzeit* wichtig.
- Häufig werden Messungen und die Antwort darauf in einer (Endlos)Schleife ausgeführt.
- Dies erfordert den Einsatz eines *echtzeitfähigen* Systems und härtere Restriktionen an die eingesetzten Algorithmen. => *Laufzeitanalyse*
- Werden Ressourcen mittels Semaphore oder Barrieren geschützt muss auf *Deadlocks* geachtet werden, insbesondere falls Prozesse oder Threads mit unterschiedlicher Priorität verwendet werden.



Das deutsche Wort Sicherheit zerfällt im Englischen in die zwei zentralen Bereiche:

- *Safety* / Funktionale Sicherheit
 - Das System gefährdet seine Umgebung nicht durch unerlaubte Aktivitäten.
 - Wichtig bei Embedded Systeme die physisch Aktoren steuern oder regeln!
- *Security* / Zugriffssicherheit
 - Das System wird durch seine Umgebung nicht gefährdet.
 - Zu berücksichtigen sobald das System Datenschnittstellen „nach Außen“ hat (also fast immer).

Beides muss im Lastenheft spezifiziert werden!



- Embedded Software wird häufig über Jahrzehnte eingesetzt. Dies erfordert wart- und erweiterbaren Code, der entsprechend professionell dokumentiert sein muss.
- Wird Code nicht nur aus MATLAB/Simulink oder UML Werkzeugen erstellt, so ist eine interne Dokumentation im Quelltext um so wichtiger.
- Mit *Doxygen* lässt sich ähnlich zu Javadoc auch in C/C++ Projekten eine HTML, RTF oder PDF Dokumentation erstellen, die eingebettet im Quelltext immer synchron zum Programm ist.



ExecutorService V1.0

Classes | Public Types | Public Member Functions | List of all members

lab4inf::coordinate::CoordinateTrafo3D Class Reference abstract

```
#include <CoordinateTrafo.hpp>
```

Inheritance diagram for lab4inf::coordinate::CoordinateTrafo3D:

```
graph TD;
    C3D[lab4inf::coordinate::CoordinateTrafo3D]
    CT3D[lab4inf::coordinate::CartesianToCylinder3D]
    CS3D[lab4inf::coordinate::CartesianToSphere3D]
    GCS3D[lab4inf::coordinate::GpuCartesianToSphere3D]
    CT3D --> C3D
    CS3D --> C3D
    GCS3D --> CS3D
```

Classes

```
struct point_3d
```

Public Types

```
typedef struct
lab4inf::coordinate::CoordinateTrafo3D::point_3d Point3D
```

Public Member Functions

```
virtual void transform (CoordinateTrafo3D::Point3D &point) const =0
```

Generated on Tue Dec 23 2014 13:31:11 for ExecutorService by [doxygen](#) 1.8.8

- *doxygen*+*graphviz* generiert UML Diagramme



Die Qualität von Tests wird meist klassifiziert nach dem Grad C_x der getesteten Codeabdeckung:

- C_0 – Jede Codezeile wird ausgeführt.
- C_1 – Jede Alternative wird ausgeführt
- C_2 – Alle möglichen Pfade werden ausgeführt.
- C_3 – Jede kombinatorische Bedingung einer Verzweigung wird ausgeführt.

C_3 erfordert erhebliche Anstrengungen und ist meist nur für sicherheitskritische Anwendungen bezahlbar.



- C_0 kennzeichnet den Bruchteil an getesteten Anweisungen (*statement coverage*):

$$C_0 = \frac{\text{getestete Anweisungen}}{\text{alle Anweisungen}}$$

- C_0 ist die einfachste zu vermessende Metrik und kennzeichnet im Wesentlichen den Bruchteil an durch Tests geprüfte Codezeilen. Eine hohe C_0 Überdeckung sollte immer erreicht werden.



- C_1 misst den Anteil der getesteten Verzweigungen im Programmfluß (*branch coverage*):

$$C_1 = \frac{\text{getestete Verzweigungen}}{\text{alle Verzweigungen}}$$

- Eine hohes C_1 bedingt meistens auch ein höheres C_0 (solange in allen Verzweigungen die selbe Größenordnung an Anweisungen erfolgt), bzw. falls $C_1=1$ dann gilt auch $C_0=1$.



- C_2 misst den Anteil der getesteten Pfade durch das Programm (*path coverage*):

$$C_2 = \frac{\text{getestete Pfade}}{\text{alle Pfade}}$$

- C_2 und C_1 sind nicht identisch, gehören aber eng zusammen, da meist ein Pfad in Abhängigkeit von einer Bedingung gewählt wird.



- C_3 misst den Anteil der getesteten Terme (*komplexe if-else Bedingungen*) (*condition coverage*):

$$C_3 = \frac{\text{getestete Bedingungen}}{\text{alle möglichen Bedingungen}}$$

- Alle Terme einer Bedingung müssen sowohl mit *true* als auch mit *false* getestet werden. Hierbei gilt es besonders auch auf Seiteneffekte der „Kurzschluß Operatoren $\&\&$ und $\|\|$ zu achten.
 - Es ist möglich eine Verzweigung/einen Pfad einzuleiten ohne alle Bedingungen getestet zu haben...
- Ein hohes C_3 erfordert exponentiellen Aufwand.



- Gute Tests zu entwickeln ist nicht einfach und erfordert viel Gespür und Erfahrung, gerade wenn es um eine $C_2 - C_3$ Abdeckung geht.
- Jede funktionale und nichtfunktionale Anforderung sollte systematisch getestet sein.
- Die automatisierten Tests müssen selber getestet sein. Hierzu mag es helfen mit *Mock-Objekten* zu arbeiten. Die Tests müssen dann fehlschlagen und zeigen, dass sie auf Fehler der Mocks anspringen.

Eine nicht testbare Software ist ein klares Indiz für ein schlechtes Design!

Mock: engl. Attrape



- Mit Hilfe von *gcov* und einem entsprechendem Eclipse Plugin lassen sich C/C++ Anwendungen instrumentieren, um zu ermitteln welche Anweisungen während eines Testlaufs ausgeführt wurden.
- Um dies auch bei Cross-Compiler Projekten durchführen zu können, müssen vor dem Ausführen der Anwendung auf der Zielplattform die zwei Umgebungsvariablen `GCOV_PREFIX` und `GCOV_PREFIX_STRIP` gesetzt werden, da ansonsten versucht wird auf dem Remote Zielrechner die Pfade des lokalen Build Rechners aufzulösen, was meist fehlschlägt...

Eclipse Gcov Plugin



The screenshot shows the Eclipse IDE interface for a C/C++ project named 'HardwareTest'. The main editor displays the source code for 'dummyTest.c', which includes headers for 'stdio.h' and 'CUnit.h'. The code defines a function 'dummyTest' that takes 'argc' and 'argv' as parameters and performs several assertions. The Gcov plugin output window at the bottom shows the following coverage statistics:

Name	Total Lines	Instrumente	Executed Li	Coverage %
Summary	401	104	32	30,77%
CUnit.c	79	38	25	65,79%
assemblerTest.c	103	18	0	0,0%
dummyTest.c	30	8	6	75,0%
jumpTest.c	57	10	0	0,0%

- ARM RaspberryPi Testlauf in der Eclipse...



- Im PC Bereich wird Software unter der Kontrolle eines Betriebssystem ausgeführt und Hochsprachen, wie Java oder C++, stellen ein automatisches Speichermanagement mit Garbage Collection bereit.
- Gerade dies steht der Echtzeitfähigkeit im Wege: Sollte während eines zeitkritischen Abschnitts der Garbage Collector zuschlagen, lassen sich harte Anforderungen an das Laufzeitverhalten eines Algorithmus kaum realisieren.



- Mit der Toolsuite *valgrind* lässt sich der Speicherverbrauch und fehlende freigegebene Ressourcen sowie falsches Thread Handling identifizieren.
- Valgrind ist sowohl für Intel PCs als auch für ARM Architekturen als Open-Source erhältlich.
- Das Programm muss lediglich mit dem Flag *-g* und ohne Optimierung übersetzt werden, dann sind Zeileninformationen in den Ausgaben enthalten.



```
==30230== by 0x488B26B: exit (exit.c:100)
==30230== by 0x487082F: (below main) (libc-start.c:276)
==30230== If you believe this happened as a result of a stack
==30230== overflow in your program's main thread (unlikely but
==30230== possible), you can try to increase the size of the
==30230== main thread stack using the --main-stacksize= flag.
==30230== The main thread stack size used in this run was 8388608.
==30230==
==30230== HEAP SUMMARY:
==30230==   in use at exit: 14,554 bytes in 2 blocks
==30230== total heap usage: 3 allocs, 1 frees, 14,914 bytes allocated
==30230==
==30230== LEAK SUMMARY:
==30230==   definitely lost: 0 bytes in 0 blocks
==30230==   indirectly lost: 0 bytes in 0 blocks
==30230==   possibly lost: 0 bytes in 0 blocks
==30230==   still reachable: 14,554 bytes in 2 blocks
==30230==     suppressed: 0 bytes in 0 blocks
==30230== Rerun with --leak-check=full to see details of leaked memory
==30230==
==30230== For counts of detected and suppressed errors, rerun with: -v
```

- *valgrind* deutet auf ein Speicherleck hin...

`valgrind ./HardwareTest`



- Bei der Regelung physikalischer Systeme ist das Einhalten zeitlicher Rahmenbedingungen wichtig.
- Hierzu sind meist Echtzeitsysteme notwendig.
- Echtzeitfähig \neq schnell.
- *Echtzeitfähig* bedeutet ein korrektes Ergebnis innerhalb eines vorbestimmten Zeitintervalls bereitzustellen.
- **Hart** echtzeitfähig: Zeitintervall wird garantiert eingehalten.
- **Weich** echtzeitfähig: Zeitintervall wird in der Regel eingehalten.



Probleme:

- Multitasking
- Speicherverwaltung (Swapping)
- Locks auf Ressourcen
- ...

Lösungen:

- Echtzeitbetriebssystem
(VxWorks, QNX, LynxOS...)
- Erweiterungen von „normalen Betriebssystemen“
- Zusätzliche Hardware



- Unabhängig davon ob eine Anwendung echtzeitfähig sein soll oder nicht, lohnt es sich das Laufzeitverhalten zu untersuchen.
- Das Werkzeug *Gprof* bietet hierzu die benötigten Informationen. Beim Übersetzen mit *gcc* lediglich das Flag *-gp* setzen – oder in den Eclipse Projekt Einstellungen – und schon werden Zeitmessungen ohne großen Aufwand möglich.
- Die Methoden mit den meisten Aufrufen und/oder dem größten Zeitaufwand – und somit Kandidaten für eine Optimierung – sind schnell identifiziert...



```
Call graph (explanation follows)

granularity: each sample hit covers 2 byte(s) no time propagated

index % time      self  children  called      name
-----
[1]    0.0         0.00    0.00    32/32      walkDataBus [9]
         0.00    0.00    32         writeTo [1]
-----
[2]    0.0         0.00    0.00     2/2        memoryTest [5]
         0.00    0.00     2         bitout [2]
-----
[3]    0.0         0.00    0.00     1/1        runAllTests [8]
         0.00    0.00     1         assemblerTest [3]
         0.00    0.00     1/1        mov2Ptr [7]
         0.00    0.00     1/1        mov [6]
-----
[4]    0.0         0.00    0.00     1/1        runAllTests [8]
         0.00    0.00     1         dummyTest [4]
```

- Callgraph und Zeitmessung einer C Anwendung auf dem RaspberryPi mittels gprof Aufruf:

`gprof ./HardwareTest gmon.out`



- Embedded Anwendungen in C lassen sich genauso komfortabel dokumentieren und testen wie die Pendant moderner Java Anwendungen.
- Mit etwas Phantasie und Einsatz lassen sich entsprechende Werkzeuge sowohl in eine automatisierte Build, als auch als Plugins in die Eclipse, NetBeans, etc. einbinden.
- Einem professionellem Einsatz steht nichts im Weg und es gibt „keine Entschuldigung“ für fehlende Professionalität im embedded Bereich.