

# Verlässliche Echtzeitsysteme

## Übungen zur Vorlesung

Tobias Klaus, Florian Franzmann, Martin Hoffmann

Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg  
Lehrstuhl Informatik 4 (Verteilte Systeme und Betriebssysteme)  
<http://www4.cs.fau.de>

4. Juni 2014



# Überblick

1 C-Quiz Teil V

2 Testen

3 Übungsaufgabe



# Annahmen

- C99
- x86 bzw. x86-64, d. h.
  - vorzeichenbehaftete Integer als Zweierkomplement implementiert
  - char hat 8 Bit
  - short hat 16 Bit
  - int hat 32 Bit
  - long hat 32 Bit auf x86 und 64 Bit auf x86-64



# Frage 16

Angenommen  $x$  hat Typ `int`. Ist  $x + 1 \dots$

1. definiert für alle Werte
2. definiert für manche Werte
3. definiert für keinen Wert

von  $x$ ?

## Erklärung

- nicht definiert genau dann, wenn `INT_MAX`



## Frage 17

Angenommen  $x$  hat Typ `int`. Ist  $x - 1 + 1 \dots$

1. definiert für alle Werte
2. definiert für manche Werte
3. definiert für keinen Wert

von  $x$ ?

### Erklärung

- additive Operatoren sind linksassoziativ
- ⇒ nicht definiert für `INT_MIN`



## Frage 18

Angenommen  $x$  hat Typ `int`. Ist `(short)x + 1 \dots`

1. definiert für alle Werte
2. definiert für manche Werte
3. definiert für keinen Wert

von  $x$ ?

### Erklärung

- wenn  $x$  nicht in `short` passt
- ↪ implementierungsabhängig



## Frage 19

Angenommen  $x$  hat Typ `int`. Ist `(short)(x + 1) \dots`

1. definiert für alle Werte
2. definiert für manche Werte
3. definiert für keinen Wert

von  $x$ ?

### Erklärung

- wenn  $x + 1$  nicht in `short` passt
- ↪ implementierungsabhängig
- die meisten Compiler schneiden beim Cast ab



## Frage 20

Hat die Auswertung von `INT_MIN % -1` definiertes Verhalten?

1. ja
2. nein
3. das weiß niemand ...

### Erklärung

- C99 macht dazu keine Aussage
- in C11 gilt folgendes:
  - wenn  $(a/b)*b + a\%b$  darstellbar ist, haben  $a/b$  und  $a\%b$  definiertes Verhalten
  - sonst nicht
  - `INT_MIN / -1` entspricht `INT_MAX + 1`
  - was auf x86/x86-64 nicht darstellbar ist



<http://blog.regehr.org/archives/721>



1 C-Quiz Teil V

2 Testen

3 Übungsaufgabe



- Erste Grundregeln:
  - Testbarkeit von vornherein einplanen
    - ~ Feingranulare Testfälle
    - ~ *Einzelne Testfälle für einzelne Funktionen!*
  - Teste Datentypen an ihren Wertebereichsgrenzen
    - INT16\_MAX, INT16\_MIN, ...
  - *zumindest* den gesamten erreichbaren Code abdecken.
- Hilfsmittel:
  - Automatisierte Testinfrastruktur
  - Code-Coverage-Analysewerkzeug

### Vorsicht!

- Testfälle können nur die Anwesenheit von Fehlern zeigen
- Nicht deren Abwesenheit! (→ vgl. Verifikation)
- ~ Alle *Randfälle* erkennen und abdecken



- unterstützt die Integration von Tests im Softwareprojekt
- Automatisierte Ausführung und Auswertung von Testläufen
- Konfigurationsdatei: tests/CMakeLists.txt
  - Ausführbares Target:

```
add_executable(plus_test plus_test.c)
```
  - Hinzubinden der zu testenden Bibliothek:

```
target_link_libraries(plus_test mathe)
```
  - Bekanntmachen als Testfall:

```
add_test(MatheTest_PLUS plus_test)
```
- make `test` führt Tests aus
- Automatische Testauswertung:
  - Anhand Rückgabewert (0 → OK, -1 → Fehler)
  - Notfalls auch Parsen von Ausgaben



## Codeüberdeckung mit gcov/lcov

- Werkzeug aus der gcc-Toolchain
- Instrumentierung des Binärcodes
- Protokollieren der Programmausführung
  - Wie oft wird jede Codezeile ausgeführt?
  - Welche Zeilen werden überhaupt ausgeführt?
  - Welche Verzweigungen wurden genommen?
- HTML Ausgabe: lcov
  - Tests solange verfeinern, bis alles überdeckt ist!



## Aufdecken von Laufzeitfehlern

- In dieser Übung: clang Sanitizer
- Wird von unseren cmake-Skripten automatisch verwendet, wenn
  - Debugging aktiviert ist
  - und clang als Compiler verwendet wird
  - siehe cmake/sanitizer.cmake
- *im CIP-Pool erst addpackage clang ausführen*
  - CC=clang CXX=clang++ cmake -DCMAKE\_BUILD\_TYPE=Debug ..
- entdeckt z. B.
  - falsche Verwendung von Zeigern
  - nicht-definierte Integer-Operationen
  - lesen nichtinitialisierten Speichers
  - Integer-Überlauf

### Entdeckt Fehler ...

... nur, wenn die verwendeten Testfälle diese auslösen.



### Beispiel

## Verzeichnisstruktur

### ■ Quellverzeichnis

```
% tree ~/source
~/source
|-- CMakeLists.txt
|-- include
|   |-- mathe.h
|-- src
|   |-- CMakeLists.txt
|   |-- abs.c
|   |-- plusminus.c
|-- tests
|   |-- CMakeLists.txt
|   |-- abs_test.c
|   |-- plus_test.c
```

### ■ Binärverzeichnis

```
% cd ~/binary
% cmake ../
-- The C compiler identification is GNU
-- The CXX compiler identification is GNU
-- Checking whether C compiler has -isysroot
...
-- Configuring done
-- Generating done
-- Build files have been written to: ~/build
% make
[ 20%] Building C object src/CMakeFiles/mathe.dir/plusminus.c.o
[ 40%] Building C object src/CMakeFiles/mathe.dir/abs.c.o
Linking C static library libmathe.a
[ 60%] Built target mathe
Scanning dependencies of target abs_test
[ 80%] Building C object tests/CMakeFiles/abs_test.dir/abs_test.c.o
Linking C executable abs_test
[ 80%] Built target abs_test
Scanning dependencies of target plus_test
[100%] Building C object tests/CMakeFiles/plus_test.dir/plus_test.c.o
Linking C executable plus_test
[100%] Built target plus_test
% make test
Running tests...
Test project ~/build
  Start 1: MatheTest_PLUS
1/2 Test #1: MatheTest_PLUS ..... Passed    0.00 sec
  Start 2: MatheTest_ABS
2/2 Test #2: MatheTest_ABS .....***Failed    0.00 sec
50% tests passed, 1 tests failed out of 2
Total Test time (real) =  0.02 sec
The following tests FAILED:
  2 - MatheTest_ABS (Failed)
Errors while running CTest
```



## Überblick

### 1 C-Quiz Teil V

### 2 Testen

### 3 Übungsaufgabe



## Aufgabe 4 – Testen

1. Objektbasierter Softwareentwurf
  2. Testfallentwurf
    - Vollständige Pfadeüberdeckung
    - Abdecken aller Randfälle
  3. Implementierung von Software und Testfällen
    - Getrennte Implementierung von Software und Testfällen
    - Möglichst durch verschiedene Übungsteilnehmer
- Implementiert werden soll eine *Prioritätswarteschlange*
  - einfügen, entfernen, *iterieren*
- ~> `for (... x = ...; x != ...; ++x){...}`
- Implementierung?



## Iterator – 1. Versuch

- Datenstruktur als Array im Header vereinbaren
  - Zugriff durch Zeigerarithmetik
- ```
1 typedef struct Element { ... } Element;
2 Element elements[ELEMENTS_SIZE];
3 ...
4 for (size_t i = 0; i < ELEMENTS_SIZE; ++i)
5     { use(elements[i]); }
```
- **Vorteile:**
    - Einfache Implementierung
    - Für den Compiler leicht zu optimieren
  - **Nachteil:** Implementierung offengelegt
- ~> Verpflichtung ggü. Benutzer



## Iterator – 2. Versuch

- Iterator als Teil des Objekts
- Header:

```
1 typedef struct Elements Elements;
2 void El_reset_iterator(Elements *self);
3 void El_next(Elements *self);
4 bool El_isAtEnd(Elements *self);
5 int64_t El_iterator_value(Elements *self);
```
- Verwendung:

```
1 ...
2 El_reset_iterator(dings);
3 while(!El_isAtEnd(dings)) {
4     use(El_iterator_value(dings));
5     El_next(dings);
6 }
```



## Iterator – 2. Versuch

- Implementierung:

```
1 typedef struct Element { int64_t value; } Element;
2 struct Elements {
3     Element elements[ELEMENTS_SIZE];
4     Element *it;
5 };
6 void El_reset_iterator(Elements *self)
7     { self->it = &self->elements }
8 void El_next(Elements *self)
9     { self->it = self->it + 1; }
10 bool El_isAtEnd(Elements *self)
11     { return self->it
12         == &(self->elements[ELEMENTS_SIZE]); }
13 int64_t El_iterator_value(Elements *self)
14     { return self->it->value; }
```
- **Vorteil:** Kapselung sehr gut
- **Nachteile:**
  - Für den Compiler evt. nicht mehr optimierbar
  - So nur ein Iterator gleichzeitig möglich



## Iterator – 3. Versuch

### ■ Iterator als eigenes Objekt

#### ■ Header:

```
1 typedef struct Elements Elements;
2 typedef struct El_Iterator El_Iterator;
3
4 El_Iterator *El_begin(Elements *self);
5 void El_Iterator_destroy(El_Iterator *self);
6 void El_Iterator_next(El_Iterator *self);
7 bool El_Iterator_isAtEnd(El_Iterator *self);
8 int64_t El_Iterator_value(El_Iterator *self);
```

#### ■ Verwendung:

```
1 ...
2 El_Iterator *it;
3 for (it = El_begin(dings);
4     not El_Iterator_isAtEnd(it);
5     El_Iterator_next(it)) {
6     use(El_Iterator_value(it))
7 }
8 El_Iterator_destroy(it);
9
```



## Iterator – 3. Versuch

### ■ Implementierung:

```
1 typedef struct Element { int64_t value; } Element;
2 struct Elements { Element elements[ELEMENTS_SIZE]; };
3 struct El_Iterator {
4     Element *position;
5     Element *end;
6 };
7 El_Iterator *El_begin(Elements *self) {
8     El_Iterator *ret = malloc(sizeof(El_Iterator));
9     if (ret == NULL) { return NULL; }
10    ret->position = self->elements;
11    ret->end = &self->elements[ELEMENTS_SIZE];
12    return ret;
13 }
14 void El_Iterator_next(El_Iterator *self)
15     { self->position += 1; }
16 bool El_Iterator_isAtEnd(El_Iterator *self) { ... }
17 int64_t El_Iterator_value(El_Iterator *self) { ... }
18 void El_Iterator_destroy(El_Iterator *self) { ... }
```



## Iterator – 3. Versuch

### ■ Vorteile:

- Vollständige Kapselung
- Beliebig viele Iteratoren möglich

### ■ Nachteil:

- Iterator muss nach Gebrauch beseitigt werden
- Compiler hat evt. Probleme zu optimieren

