

Programmieren in C

SS 2019

Vorlesung 2, Dienstag 30. April 2018
(Compiler und Linker, Bibliotheken)

Prof. Dr. Peter Thiemann
Lehrstuhl für Programmiersprachen
Institut für Informatik
Universität Freiburg

Blick über die Vorlesung heute

■ Organisatorisches

- Hinweise Korrektur, Copyright

■ Inhalt

- Testen mit assert
- Compiler und Linker was + warum
- Header Dateien Trennung in .h und .c Dateien
- Besseres Makefile Abhängigkeiten
- Live Programm Arrays (Felder)
- **Ü1:** Programme vom Ü0 sauber in .h und .c Dateien zerlegen, Makefile geeignet anpassen, Arrays

Korrekturen Ihrer Abgaben

■ Ablauf

- Ihnen wird heute ein Tutor zugewiesen ... er/sie wird Ihre Abgabe dann im Laufe dieser Woche korrigieren
- Sie bekommen folgendes Feedback
 - Ggf. Infos zu Punktabzügen
 - Ggf. Hinweise, was man besser machen könnte
- Machen Sie im obersten Verzeichnis Ihrer Arbeitskopie
`svn update`
- Das Feedback finden Sie jeweils in
`blatt-<xx>/feedback-tutor.txt`

■ Hinweise zum "Copyright" Kommentar

- Ab jetzt schreibe ich immer

```
// Copyright 2019 University of Freiburg  
// Author: Peter Thiemann <thiemann@informatik.uni-  
freiburg.de>
```

- Die ersten beiden Zeilen sollten Sie nicht schreiben, Ihr Code gehört ja Ihnen und nicht der Uni
- Wenn Sie Codeschnipsel von uns übernehmen, können Sie das ja in einem Folgekommentar vermerken, z.B.

```
// Author: Nurzum Testen <nurzum@testen.de>  
// Using various code snippets kindly provided by  
// http://proglang.informatik.uni-freiburg.de/
```

Testen mit assert

- Assert ist eine Funktion in der C Standardbibliothek

- Verwendung in approximationOfPiTest.c

```
#include <assert.h>
```

- Dann in der main() Funktion die Testfälle angeben

```
int main (void) {
```

```
    assert (countNumberOfPointsInCircle (1) == 5);
```

```
    assert (countNumberOfPointsInCircle (2) == 13);
```

```
    return 0;
```

```
}
```

- Falls assert fehlschlägt, dann gibt es einen Laufzeitfehler mit Zeilennummer, Dateiname und dem Ausdruck

■ Compiler

- Der **Compiler** übersetzt alle Funktionen aus der gegebenen Datei in Maschinencode

`cc -c <name>.c`

Das erzeugt eine Objektdatei namens `<name>.o`

Das ist für sich noch **kein** lauffähiges Programm

- Kann mit `nm <name>.o` inspiziert werden:
 - was wird bereit gestellt (`T = text = code`)
 - was wird von woanders benötigt (`U = undefined`)
 - Weitere Infos siehe `man nm`

■ Linker

- Der **Linker** fügt aus vorher kompilierten `.o` Dateien ein ausführbares Programm zusammen

```
cc <name1>.o <name2>.o <name3>.o ...
```

- Dabei muss gewährleistet sein, dass:
 - jede Funktion, die in einer der `.o` Dateien benötigt wird, wird von **genau einer** anderen bereitgestellt wird, sonst:
 - "undefined reference to ..."
(nirgends bereit gestellt)
 - "multiple definition of ..."
(mehr als einmal bereit gestellt)
 - **genau eine** `main` Funktion bereitgestellt wird, sonst
 - "undefined reference to main"
(kein main)
 - "multiple definition of main"
(mehr als ein main)

■ Compiler + Linker

- Ruft man `cc` auf einer `.c` Datei (oder mehreren) auf
`cc <name1.c> <name2.c> ...`
- Dann werden die eine nach der anderen kompiliert und dann gelinkt

So hatten wir das ausnahmsweise in Vorlesung 1 gemacht, aber das machen wir ab jetzt anders

- Im Prinzip könnte man auch `.c` und `.o` Dateien im Aufruf mischen: es würden dann erst alle `.c` Dateien zu `.o` Dateien kompiliert, und dann alles gelinkt

Das ist aber kein guter Stil

Bei wenig Code
natürlich kein Problem

■ Warum die Unterscheidung

- **Grund:** Code ist oft sehr umfangreich und Änderungen daran sind oft inkrementell
 - Dann sollen nur die Teile neu kompiliert werden, die sich geändert haben!
 - Insbesondere sollen die ganzen Standardfunktionen (z.B. `printf`) nicht jedes Mal neu kompiliert werden
- In der letzten Vorlesung hatten wir den Code nach jeder Änderung von Grund auf neu kompiliert
- Wir hatten aber auch da schon "vorkompilierte" Sachen "dazu gelinkt", z.B. die Standardbibliothek mit der Definition von `printf`.

Was es damit genau auf sich hat, sehen wir heute

■ Name des ausführbaren Programms

- Ohne weitere Angaben heißt das Programm einfach

`a.out`

- Mit der `-o` Option kann man es beliebig nennen

Konvention: wir nennen es in dieser Vorlesung immer so, wie die `.c` Datei in der die `main` Funktion steht

```
cc -o ApproximationOfPiMain ...
```

```
cc -o ApproximationOfPiTest ...
```

Header Dateien 1/6

■ Header Dateien, Motivation

- Jede Funktion muss vor der Benutzung deklariert werden

Das gilt insbesondere, wenn die Implementierung in einer anderen Datei steht (und am Ende erst dazu gelinkt wird)

- Z.B. brauchen sowohl ApproximationOfPiMain.c als auch ApproximationOfPiTest.c die Funktion approximatePiUsing...
- Bisher hatten wir einfach in beiden Dateien stehen:

```
#include "./ApproximationOfPi.c"
```

Dann wird die Funktion **zweimal** kompiliert, einmal für das Main Programm und einmal für das Test Programm

- Eigentlich brauchen wir sie aber nur einmal kompilieren

■ Header Dateien, Implementierung

- Deswegen **zwei separate** Dateien:

`ApproximationOfPi.h` nur mit der Deklaration

`ApproximationOfPi.c` mit der Implementierung

- Die .h Datei mit der Deklaration brauchen wir für **Main** und für **Test**:

```
#include "./ApproximationOfPi.h"
```

- Die .c Datei brauchen wir nur einmal und wollen wir auch nur einmal kompilieren
- cc **-c** `ApproximationOfPi.c`

■ Header Dateien, Details

- Kommentare zur Verwendung der Funktionen nur an einer Stelle und zwar in der `.h` Datei

In der `.c` Datei schreiben wir statt einem Kommentar:

```
// _____
```

Bei Kommentar in der `.h` Datei **und** in der `.cpp` Datei käme es bei Änderungen unweigerlich zu Inkonsistenzen

- Implementierungsdetails natürlich in `.c` kommentieren!

■ Header Dateien, Details

- In der .c Datei die zugehörige .h Datei includen; dadurch kann der Compiler die Konsistenz zwischen Deklaration (in .h) und Funktionsdefinition (in .c) prüfen
- In jeder Datei nur **genau** das **direkt** includen, was in der Datei gebraucht wird
- Insbesondere **keine indirekten includes** (durch includes in einer inkludierten Datei)
- **Achtung: Systemheader wie stdio.h oder stddef.h müssen meist auch in .h Dateien inkludiert werden**

■ Header Guards, Motivation

- Eine Header Datei kann eine andere "includen"
- Bei komplexerem Code ist das sogar die Regel
- Dabei muss man einen "Zyklus" verhindern, z.B.
 - Datei `xxx.h` "included" (unter anderem) Datei `yyy.h`
 - Datei `yyy.h` "included" (unter anderem) Datei `zzz.h`
 - Datei `zzz.h` "included" (unter anderem) Datei `xxx.h`

An dieser Stelle darf `xxx.h` nicht nochmal gelesen werden, sonst geht es immer so weiter

■ Header Guards, Implementierung

- Dazu schreiben wir um den Inhalt jeder Header Datei etwas von folgender Art herum:

```
#ifndef XXX  
#define XXX  
...  
#endif // XXX
```

- Wenn der Compiler die Datei das erste Mal sieht, wird dabei eine interne Variable definiert, das XXX oben

Diese Variable nennt man "Header Guard"

- Wenn der Compiler die Datei noch mal sieht, wird der Inhalt (die "..." oben) einfach übersprungen

■ Header Guards, Benennung der Variablen

- Der Name der Header Guard Variablen sollte möglichst eindeutig gewählt werden
- Deswegen verlangt cpplint.py Pfad + Dateiname, z.B.

```
#ifndef APPROXIMATIONOFPI_H_  
#define APPROXIMATIONOFPI_H_  
...  
#endif // APPROXIMATIONOFPI_H_
```

- Falls der Code in einer SVN Arbeitskopie steht, verlangt cpplint.py den Pfad ab dem Oberverzeichnis der Kopie
- Das lässt sich (und dürfen und sollen Sie) umgehen mit
`python cpplint.py --repository=. ...`

■ Abhängigkeiten, Motivation

- Nehmen wir an, wir haben unsere drei `.c` kompiliert in:

`ApproximationOfPiMain.o` das `Main` Programm

`ApproximationOfPiTest.o` das `Test` Programm

`ApproximationOfPi.o` die Funktion `approximatePiUsing...`

- Nehmen wir an, wir ändern `ApproximationOfPiMain.c`
- Jetzt muss nur `ApproximationOfPiMain.o` neu erzeugt werden und damit `ApproximationOfPiMain` neu gelinkt

Der Rest braucht nicht neu kompiliert / gelinkt zu werden

- Es wäre schön, wenn `make` das erkennen würde!

Das kann es in der Tat, siehe nächste Folien

■ Abhängigkeiten, Realisierung

- Im Makefile werden **Abhängigkeiten** angeben:

```
<target>: <dependency 1> <dependency 2> ...  
    <command 1>  
    <command 2> ...
```

- Jetzt wird bei `make <target>` erst folgendes gemacht:

```
make <dependency 1>  
make <dependency 2> usw.
```

- Wenn es keine targets mit diesem Namen gibt, kommt eine Fehlermeldung von der Art

"No rule to make target ... needed by <target>"

■ Abhängigkeiten, Realisierung

- Im Makefile werden **Abhängigkeiten** angeben:

```
<target>: <dependency 1> <dependency 2> ...  
    <command 1>  
    <command 2> ...
```

- Wenn die Abhängigkeiten alle befriedigt sind, werden die Kommandos `<command1>`, `<command2>`, ... ausgeführt, außer wenn jede der drei folgenden Bedingungen erfüllt ist:
 - Es existiert bereits eine Datei mit Namen `<target>`
 - Es existieren Dateien `<dependency 1>`, `<dependency 2>`, ...
 - `<target>` ist neuer als alle `<dependency i>`

■ Automatische Regeln

- Make hat jede Menge automatische Regeln

Zum Beispiel, wie eine `.o` Datei aus einer `.c` Datei erzeugt wird, nämlich mit `cc -c ...`

- Diese automatische Regeln können abgeschaltet werden, indem das Target

`.SUFFIXES:`

- Zu Beginn ins Makefile geschrieben wird

■ Phony targets

- Ein target heißt **phony**, wenn es keine Datei mit diesem Namen gibt und die Kommandos zu dem target auch keine Datei mit diesem Namen erzeugen ... phony = künstlich

Alle Jenkins targets, die wir in der Übung benutzt haben (compile, checkstyle, test, clean) waren "phony"

Phony targets dienen als Abkürzung für eine Abfolge von Kommandos

- Die Kommandos zu einem phony target werden immer ausgeführt

■ Beispiel: Bauen des Main Programmes

DoofMain: DoofMain.o Doof.o

cc -o DoofMain DoofMain.o Doof.o **(1)**

DoofMain.o: DoofMain.c

cc -c DoofMain.c **(2)**

Doof.o: Doof.c

cc -c Doof.c **(3)**

- Eine Änderung an `Doof.c` und nachfolgendes `make DoofMain` bewirkt Folgendes:

(3) wird ausgeführt (DoofMain hängt von Doof.o ab)

(2) wird nicht ausg. (DoofMain.c nicht neuer als DoofMain.o)

(1) wird ausgeführt (Doof.o jetzt neuer als DoofMain)

Felder 1/5 (Hauptspeicher, konzeptuell)

- Der **Hauptspeicher** eines Rechners ist eine Menge von Speicherzellen
- Jede Speicherzelle fasst **1 Byte = 8 Bits**
 - Also eine Zahl zwischen 0 und 255 (einschließlich)
- Die Speicherzellen sind fortlaufend nummeriert innerhalb von Bereichen, die von der Architektur und/oder dem Betriebssystem vorgegeben sind
- Die Nummer einer Speicherzelle ist ihre **Adresse**

Felder 2/5 (Variablen)

- **Variablen** sind Namen für ein Stück Speicher, z.B.

```
int x = 12; // One int (typically 4 bytes).
```

- Je nach Typ umfasst die Variable ein oder mehrere Bytes ... diese Anzahl bekommt man mit `sizeof`:

```
printf("%zu\n", sizeof(x)); // Use %zu for type size_t.
```

- Eine Verwendung der Variablen in einem Ausdruck („**rechts** vom =“) steht für den **Wert** in diesen Speicherzellen, interpretiert gemäß Typ
- Eine Verwendung der Variablen links vom „=“ in einer Zuweisung steht für die **Adresse** selbst

Felder 3/5 (Zugriff)

- **Felder** sind Folgen von Variablen vom gleichen Typ, auf die mit demselben Namen und einem sogenannten **Index** zugegriffen werden kann
- Zugriff auf ein Element des Feldes mit dem `[]` Operator, wobei das **erste** Element Index **0** hat, das zweite **1**, usw.

```
int a[10];           // Array of 10 integers.  
printf("%zu\n", sizeof(a)); // Prints 4 * 10 = 40.  
printf("%d\n", a[2]); // Prints third element.
```

- Die Elemente stehen **hintereinander** im Speicher
- Der Feldname steht immer für die **Adresse** (nicht den Wert) des ersten Elementes

Felder 4/5 (Rechts-, Linkswert, Grenze)

- **Rechts** von = steht `a[i]` für den Wert der i-ten Variable im Feld

```
printf("%d\n", a[2]);           // Prints third element.
```

- **Links** von = steht `a[i]` für die Adresse der i-ten Variable im Feld

```
a[2] = 42;                     // Assigns to third element.
```

- **Achtung „buffer overflow“:**

- Ein Zugriff über die deklarierte Feldgröße hinaus liefert ein undefiniertes Ergebnis
- Eine Zuweisung über die deklarierte Feldgröße hinaus kann das Programm zum Absturz bringen!!!

Felder 5/5 (Initialisierung)

- Feldelemente können schon bei der Deklaration Werte erhalten

```
int a[3] = {1, 2, 3};
```

```
int a[3] = {1, 2, 3, 4}; // Too many values -> compiler error.
```

```
int a[3] = {1, 2};      // Missing values initialized to zero!
```

```
int a[3] = {0};        // Initializes all elements to zero.
```

- **Achtung:** ohne Initialisierung ist der Inhalt der betreffenden Speicherzellen laut C/C++ Standard beliebig
- Daher immer Initialisierung sicherstellen!

Literatur / Links

■ Compiler und Linker

- Online Manuale zum cc

<http://gcc.gnu.org/onlinedocs>

Oder von der Kommandozeile: `man cc`

- Wikipedias Erklärung zu Compiler und Linker

<http://en.wikipedia.org/wiki/Compiler>

[http://en.wikipedia.org/wiki/Linker_\(computing\)](http://en.wikipedia.org/wiki/Linker_(computing))

■ Felder

- https://en.wikibooks.org/wiki/C_Programming/Arrays_and_strings

- https://www.tutorialspoint.com/cprogramming/c_arrays.htm